



Cisco IOS XE Gibraltar 16.10.x セグメントルーティングコンフィギュレーションガイド

シスコシステムズ合同会社

〒107-6227 東京都港区赤坂9-7-1 ミッドタウン・タワー

<http://www.cisco.com/jp>

お問い合わせ先：シスココンタクトセンター

0120-092-255（フリーコール、携帯・PHS含む）

電話受付時間：平日 10:00～12:00、13:00～17:00

<http://www.cisco.com/jp/go/contactcenter/>



目次

第 1 章

最初にお読みください 1

第 2 章

セグメント ルーティングの概要 3

セグメント ルーティングの概要 3

セグメント ルーティングの仕組み 4

セグメント ルーティングの例 5

セグメント ルーティングの利点 6

セグメント ルーティング グローバル ブロック 9

セグメント ルーティング グローバル ブロック 10

隣接関係セグメント識別子 10

プレフィックスセグメント識別子 10

セグメント ルーティングに関する追加情報 11

セグメント ルーティングの概要の機能情報 12

第 3 章

IS-IS v4 ノード SID のセグメント ルーティング 13

IS-IS v4 ノード SID のセグメント ルーティングの制限 13

IS-IS v4 ノード SID のセグメント ルーティングに関する情報 13

セグメント ルーティング IS-IS v4 ノード SID 13

リモート ルータからのラベル スイッチド パスで受信されたプレフィックス SID 14

セグメント ルーティング隣接関係 SID アドバタイズメント 15

複数の隣接関係 SID 15

セグメント ルーティング マッピング サーバ (SRMS) 16

接続されたプレフィックス SID 16

SRGB 範囲の変更 16

SRGB の削除	17
インターフェイスでの MPLS 転送	17
セグメント ルーティングと LDP の設定	17
セグメント ルーティング トラフィック エンジニアリング アナウンス	17
セグメント ルーティングの設定方法 : IS-IS v4 ノード SID	18
セグメント ルーティングの設定	18
IS-IS ネットワークでのセグメント ルーティングの設定	19
IS-IS のプレフィックス SID の設定	20
プレフィックス属性 N-flag-clear の設定	22
明示的ヌル属性の設定	22
セグメント ルーティング Label Distribution Protocol 優先順位の設定	24
IS-IS SRMS の設定	25
IS-IS SRMS クライアントの設定	25
IS-IS SID バインド TLV ドメイン フラッドイングの設定	25
セグメント ルーティングの設定例 : IS-IS v4 ノード SID	26
例 : IS-IS ネットワークでのセグメント ルーティングの設定	26
例 : 明示的ヌル属性の設定	26
IS-IS v4 ノード SID のセグメント ルーティングに関する追加情報	26
セグメント ルーティングの機能情報 : IS-IS v4 ノード SID	27
第 4 章	
IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループ フリー代替高速再ルーティング	29
IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループ フリー代替高速再ルーティングの前提条件	29
IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループ フリー代替高速再ルーティングについて	31
トポロジに依存しないループ フリー代替	31
トポロジに依存しないループ フリー代替タイプブレーク	32
インターフェイス高速再ルーティング タイブレーカー	33
IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループ フリー代替高速再ルーティングの設定方法	33
トポロジに依存しないループ フリー代替高速再ルーティングの設定	33
マッピング サーバを使用したトポロジに依存しないループ フリー代替の設定	34

例：IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの設定 38

タイブレーカーの確認 39

プライマリおよび修復パスの確認 39

IS-IS セグメントルーティングの設定の確認 41

IS-IS トポロジに依存しないループフリー代替トンネルの確認 42

トポロジに依存しないループフリー代替構成によるセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングの確認 42

IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの追加情報 44

IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの機能情報 44

第 5 章

IS-IS のセグメントルーティングトラフィックエンジニアリング 45

IS-IS のセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングの制約事項 45

IS-IS のセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングに関する情報 46

SR-TE LSP のインスタンス化 46

SR-TE LSP の明示的ヌル 46

SR-TE LSP のパス検証 47

SR-TE トラフィックのロードバランシング 49

SR-TE トンネルの再最適化 50

ロックダウンオプション付き SR-TE 51

SR-TE トンネル保護 52

アンナンバードサポート 53

IS-IS のセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングの設定方法 53

TE トンネルのパスオプションの設定 53

SR 明示パスホップの設定 54

インターフェイスのアフィニティの設定 54

Verbatim パスサポートの有効化 54

使用例：セグメントルーティングトラフィックエンジニアリングの基本設定 55

明示パス SR-TE トンネル 1 57

明示パス SR-TE トンネル 2 57

明示パス SR-TE トンネル 3	57
動的パス SR-TE トンネル 4	58
動的パス SR-TE トンネル 5	58
SR-TE トンネルの構成の確認	58
トンネル 1 の確認	58
トンネル 2 の確認	59
トンネル 3 の確認	60
トンネル 4 の確認	60
トンネル 5 の確認	61
Verbatim パス サポートの確認	61
IS-IS のセグメントルーティング トラフィック エンジニアリングの追加情報	62
IS-IS のセグメントルーティング トラフィック エンジニアリングの機能情報	62

第 6 章

OSPFv2 ノード SID のセグメントルーティング	65
OSPFv2 ノード SID のセグメントルーティングに関する情報	65
リモートルータからのラベルスイッチドパスで受信されたプレフィックス SID	66
セグメントルーティング隣接関係 SID アドバタイズメント	66
複数の隣接関係 SID	67
セグメントルーティング マッピング サーバ	67
接続されたプレフィックス SID	67
SRGB 範囲の変更	68
インターフェイスでの MPLS 転送	68
SID エントリの競合処理	68
OSPFv2 ノード SID のセグメントルーティングの設定方法	69
OSPF のセグメントルーティングの設定	69
OSPF ネットワークでのセグメントルーティングの設定	70
OSPF のプレフィックス SID の設定	71
プレフィックス属性 N-flag-clear の設定	73
OSPF での明示的ヌル属性の設定	74
OSPF のセグメントルーティング Label Distribution Protocol 優先順位の設定	75
OSPF SRMS の設定	76

	OSPF SRMS クライアントの設定	76
	OSPFv2 ノード SID のセグメント ルーティングに関する追加情報	77
	OSPFv2 ノード SID のセグメント ルーティングに関する機能情報	77
第 7 章	OSPFv2 リンク保護のトポロジに依存しないループ フリー代替高速再ルーティング	79
	トポロジに依存しないループ フリー代替高速再ルーティングの制約事項	79
	OSPFv2 リンク保護のトポロジに依存しないループ フリー代替高速再ルーティングについて	80
	IP 高速再ルーティングおよびリモート ループ フリー代替	80
	トポロジに依存しない高速再ルーティング	81
	トポロジに依存しないループ フリー代替	81
	トポロジに依存しないループ フリー代替タイプブレーク	82
	P スペース	83
	Q スペース	83
	コンバージェンス後のパス	83
	宛先ごとのリンク保護	84
	インターフェイスごとのループ フリー代替の使用可能性	84
	プレフィックス処理	85
	エニーキャストプレフィックス処理	85
	プレフィックスごとのループ フリー代替タイプブレーク	85
	ノード保護	87
	共有リスク リンク グループ保護	87
	ノード共有リスク リンク グループ保護	88
	トポロジに依存しないループ フリー代替高速再ルーティングの設定方法	89
	トポロジに依存しないループ フリー代替高速再ルーティングの有効化	89
	トポロジに依存しないループ フリー代替高速再ルーティングの設定	89
	トポロジに依存しない高速再ルーティング タイプブレーカーの設定	90
	トポロジに依存しない高速再ルーティング トンネルの確認	92
	トポロジに依存しないループ フリー代替高速再ルーティングのデバッグ	94
	例：OSPFv2 リンク保護のトポロジに依存しないループ フリー代替高速再ルーティング	94
	例：トポロジに依存しないループ フリー代替高速再ルーティングの設定	94

OSPFv2 リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの追加情報 95

OSPFv2 リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの機能情報 95

第 8 章

OSPF のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリング 97

OSPF のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの制約事項 97

OSPF のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングに関する情報 98

OSPF のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングを使用する利点 98

OSPFv2 セグメント ルーティング トラフィック エンジニアリング機能 99

保護された隣接関係 SID 99

トラフィック エンジニアリング インターフェイス 99

アンナンバード サポート 100

隣接関係転送のためのセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリング サポート 100

自動ルート アナウンスのためのセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリング サポート 100

自動ルート アナウンス IP2MPLS 100

SR-TE LSP のインスタンス化 101

トンネルパス アフィニティの検証 101

SR-TE トラフィックのロード バランシング 101

ポート チャネル TE リンクのロード バランシング 101

単一トンネルでのロード バランシング 101

複数トンネルでのロード バランシング 102

SR-TE トンネルの再最適化 102

ロックダウン オプション付き SR-TE 103

SR-TE トンネル保護 104

IP-FRR ローカル修復保護 104

トンネルパス保護 104

SR TE LSP のパス検証 105

トポロジパスの検証 105

SR SID の検証 106

LSP 出力インターフェイス	106
IP 到達可能性の検証	106
トンネルパス リソース回避の検証	107
SR-TE LSP の明示的スル	107
Verbatim パス サポート	107
OSPF のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの設定方法	108
OSPF のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの有効化	108
TE トンネルのパス オプションの設定	108
SR 明示パス ホップの設定	109
トンネルパス アフィニティの検証の設定	109
インターフェイスのアフィニティの設定	110
OSPF のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの設定	110
エリア内トンネルの設定	111
エリア間トンネルの設定	114
SR-TE トンネルの構成の確認	116
トンネル 1 の確認	116
トンネル 2 の確認	117
トンネル 3 の確認	117
トンネル 4 の確認	118
トンネル 5 の確認	118
OSPF のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの追加情報	119
OSPF のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの機能情報	119

第 9 章
BGP ダイナミック セグメント ルーティング トラフィック エンジニアリング 121

セグメントルーティングの制約事項：トラフィック エンジニアリング ダイナミック BGP	121
セグメントルーティングに関する情報：トラフィック エンジニアリング ダイナミック BGP	122
TE ラベル スイッチドパス属性セット	123
TE ラベル スイッチドパス属性セットの設定方法	123
TE ラベル スイッチドパス属性セットの設定	123

BGP ダイナミック セグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの追加情報
125

BGP ダイナミック セグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの機能情報
125

第 10 章

L3/L3VPN 用のセグメント ルーティング オン デマンド ネクスト ホップ 127

L3/L3VPN のセグメント ルーティング オン デマンド ネクスト ホップの制約事項 127

L3/L3VPN のセグメント ルーティング オン デマンド ネクスト ホップに関する情報 128

L3/L3VPN のセグメント ルーティング オン デマンド ネクスト ホップの設定方法 129

L3/L3VPN のセグメント ルーティング オン デマンド ネクスト ホップの設定 129

L3/L3VPN のセグメント ルーティング オン デマンド ネクスト ホップの確認 132

L3/L3VPN のセグメント ルーティング オン デマンド ネクスト ホップの追加情報 137

L3/L3VPN のセグメント ルーティング オン デマンド ネクスト ホップに関する機能情報 137

第 11 章

L2VPN/VPWS のセグメント ルーティング オン デマンド 139

L2VPN/VPWS のセグメント ルーティング オン デマンド ネクスト ホップの制約事項 139

L2VPN/VPWS のセグメント ルーティング オン デマンド ネクスト ホップに関する情報 140

AToM マネージャ 140

エリア間 L2VPN ODN 141

L2VPN/VPWS のセグメント ルーティング オン デマンド ネクスト ホップの設定方法 141

Pesudowire インターフェイス コマンドを使用した、L2VPN/VPWS のオンデマンドネクスト
ホップでのセグメント ルーティングの設定 141

テンプレート コマンドを使用した L2VPN/VPWS のセグメント ルーティング オンデマン
ドネクスト ホップの設定 142

前に付加オプションを使用した L2VPN/VPWS のセグメント ルーティング オンデマンドネ
クスト ホップの設定 143

L2VPN/VPWS のセグメント ルーティング オンデマンドネクスト ホップの優先パスの設定
143

L2VPN/VPWS のセグメント ルーティング オンデマンドネクスト ホップの自動ルート宛先
の設定 143

L2VPN/VPWS のセグメント ルーティング オンデマンドネクスト ホップの確認 144

L2VPN/VPWS のセグメント ルーティング オンデマンドネクスト ホップの追加情報 147

L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オン デマンド ネクスト ホップに関する機能情報	148
--	-----

第 12 章

高速コンバージェンスのデフォルト最適化	149
高速コンバージェンスのデフォルト最適化に関する情報	149
IS-IS のデフォルト最適化値	150
OSPF のデフォルト最適化値	151
高速コンバージェンスのデフォルト最適化の追加情報	153
高速コンバージェンスのデフォルト最適化の機能情報	153

第 13 章

ルーティング情報ベースのサポート	155
ルート再配布のためのルーティング情報ベースのサポート	155
OSPF ノード SID 再配布のサポート	155
OSPF ノード SID 再配布のサポートに関する情報	156
NSSA ASBR	156
非 NSSA ASBR	156
プレフィックスの再配布	156
OSPF ノード SID 再配布の確認	157
オンデマンドネクストホップのためのルーティング情報ベースのサポート	158
ルーティング情報ベースのサポートの追加情報	159
ルーティング情報ベースのサポートの機能情報	159

第 14 章

SR-TE オン デマンド LSP	161
SR-TE オン デマンド LSP の制約事項	161
SR-TE オン デマンド LSP に関する情報	162
SR-TE : スタティック ルートとして LSP をセットアップする	162
アンナンバード インターフェイス上のスタティック SRTE	162
SR-TE オン デマンド LSP の設定方法	163
スタティック ルートとしての LSP の設定	163
セグメントルーティング自動トンネル スタティック ルートの有効化	163
セグメントルーティング自動トンネル スタティック ルートの確認	163

SR-TE オン デマンド LSP の追加情報 166

SR-TE オン デマンド LSP の機能情報 166

第 15 章

セグメントルーティング MPLS OAM のサポート 169

セグメント ルーティング OAM MPLS サポートの制約事項 169

セグメント ルーティング MPLS OAM サポートに関する情報 170

セグメント ルーティング OAM サポート 170

セグメント ルーティング OAM サポートの利点 170

セグメント ルーティング MPLS Ping 171

セグメント ルーティング MPLS Traceroute 171

Nil FEC ターゲットに対する LSP Ping 操作 171

LSP Ping およびトレース ルート Nil FEC ターゲットを使用してセグメント ルーティングを
診断する方法 172

Nil FEC ターゲットに対する LSP Ping の使用 172

Nil FEC ターゲットに対する LSP Traceroute の使用 172

LSP Ping Nil FEC ターゲットのサポートの例 173

セグメント ルーティング ネットワークのパス検証 174

IGP プレフィックス SID FEC タイプ用の MPLS Ping および Traceroute 175

IGP 隣接セグメント ID 用の MPLS Ping および Traceroute 176

MPLS Ping および Traceroute 用のセグメント ルーティング MPLS トラフィック エンジニア
リングの設定 177

MPLS Ping および Traceroute 用のセグメント ルーティング MPLS IGP の設定 177

Cisco IOS CLI を使用したセグメント ルーティング OAM の確認 178

セグメント ルーティング トラフィック エンジニアリング OAM オペレーションの確認
178

CLI を使用したセグメント ルーティング OAM OSPF の確認 180

CLI を使用したセグメント ルーティング OAM IS-IS の確認 182

IGP セグメント ID の MPLS Ping および Traceroute の確認 183

セグメント ルーティング OAM サポートの追加情報 183

セグメント ルーティング OAM サポートの機能情報 183

第 16 章

セグメントルーティングでのシームレス BFD の使用 185

セグメント ルーティングでのシームレス BFD 使用の制約事項	185
セグメント ルーティングでのシームレス BFD に関する情報	186
双方向フォワーディング検出とシームレス双方向フォワーディング検出 (S-BFD)	186
イニシエータとリフレクタ	186
セグメント ルーティングでのシームレス BFD の設定方法	188
セグメント ルーティングのシームレス双方向フォワーディング検出 (S-BFD) の設定	188
リフレクタ ノードでのシームレス双方向フォワーディング検出 (S-BFD) の有効化	188
イニシエータ ノードでのシームレス双方向フォワーディング検出 (S-BFD) の有効化	188
シームレス双方向フォワーディング (S-BFD) でのセグメント ルーティングトラフィック エンジニアリング トンネルの有効化	188
S-BFD 設定の確認	188
セグメント ルーティングでのシームレス BFD に関する追加情報	190
セグメント ルーティングでのシームレス BFD に関する機能情報	190

第 17 章

セグメント ルーティングでの SSPF の使用	193
セグメント ルーティングでの SSPF に関する情報	193
厳格な最短パス優先	193
厳格な最短パス優先を設定するためのアプローチ	194
セグメント ルーティングでの SSPF の設定方法	194
厳格な最短パス優先 (SPF) の設定	194
connect-prefix-sid-map コマンドを使用した厳格な最短パス優先の有効化	194
セグメント ルーティング マッピング サーバを使用した厳格な最短パス優先の有効化	195
セグメント ルーティングでの SSPF の追加情報	196
セグメント ルーティングでの SSPF に関する機能情報	196

第 18 章

ダイナミック PCC	199
ダイナミック PCC に関する情報	199
パス計算要素プロトコル関数	199
冗長パス計算要素	200
ダイナミック PCC の設定方法	200

ダイナミック PCC のグローバルな設定	200
インターフェイスでのダイナミック PCC の設定	200
Verbatim パス オプションを使用したダイナミック PCC の設定	201
ダイナミック PCC の確認	201
ダイナミック PCC を使用した Verbatim パス オプションの確認	204
ダイナミック PCC に関する追加情報	205
ダイナミック PCC の機能情報	205

第 19 章

SR : PCE 開始の LSP	207
SR の前提条件 : PCE 開始の LSP	207
SR の制約事項 : PCE 開始の LSP	207
SR に関する情報 : PCE 開始の LSP	207
パス計算要素プロトコルの概要	207
SR : PCE 開始の LSP	208
単一および冗長 PCE 操作	208
SR の設定方法 : PCE 開始の LSP	209
PCC との PCEP セッションの確立	209
ネットワークでの LSP のアダプタイジング	209
PCC に対する PCE の優先順位の指定	209
LSP 構成の確認	210
SR の追加情報 : PCE 開始の LSP	215
SR の機能情報 : PCE 開始の LSP	215

第 20 章

ISIS - SR : uLoop 回避	217
ISIS - SR の前提条件 : uLoop 回避	217
ISIS - SR の制約事項 : uLoop 回避	217
ISIS - SR に関する情報 : uLoop 回避	218
マイクロループ	218
セグメントルーティングとマイクロループ	221
セグメントルーティングがマイクロループを防ぐ仕組み	221
ISIS - SR を有効にする方法 : uLoop 回避	222

マイクロループ回避の有効化	222
マイクロループ回避の確認	222
ISIS - SR の追加情報 : uLoop 回避	223
ISIS - SR の機能情報 : uLoop 回避	224

第 21 章

BGP-SR : BGP プレフィックス SID の再配布	225
BGP - SR の前提条件 : BGP プレフィックス SID の再配布	225
BGP - SR に関する情報 : BGP プレフィックス SID の再配布	225
セグメントルーティングと BGP	225
ローカル ソース ルートのセグメントルーティング	226
受信したプレフィックスのセグメントルーティング	226
再配布ルートのセグメントルーティング	226
BGP--MFI インタラクション	227
BGP - SR を有効にする方法 : BGP プレフィックス SID の再配布	227
BGP-Prefix-SID の有効化	227
セグメントルーティング用の BGP の有効化	227
BGP - SR の確認 : BGP プレフィックス SID の再配布	227
BGP - SR の追加情報 : BGP プレフィックス SID の再配布	228
BGP - SR の機能情報 : BGP プレフィックス SID の再配布	229

第 22 章

IS-IS および OSPF によって最大 SID 深度を BGP-LS にアダプタイズする	231
IS-IS および OSPF による最大 SID 深度の BGP-LS へのアダプタイズに関する制約事項	231
IS-IS および OSPF による最大 SID 深度の BGP-LS へのアダプタイズに関する情報	232
最大 SID 深度	232
ノードの最大 SID 深度のアダプタイズメント	232
ハードウェアからのノード MSD の取得	233
BGP LS への MSD のアダプタイズメント	233
IS-IS および OSPF による最大 SID 深度の BGP-LS へのアダプタイズの確認	234
IS-IS および OSPF による最大 SID 深度の BGP-LS へのアダプタイズに関する追加情報	234
IS-IS および OSPF による最大 SID 深度の BGP-LS へのアダプタイズに関する機能情報	234

第 23 章	セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護 237
	セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護に関する前提条件 238
	セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護に関する制約事項 238
	セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護に関する情報 238
	セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護の利点 238
	バックアップ AutoTunnel 239
	セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護の設定方法 241
	ポイントツーポイント ネットワーク タイプの明示パスの設定 241
	FRR での明示的 RSVP-TE トンネルの設定 242
	セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護の確認 243
	セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護に関する追加情報 245
	セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護に関する機能情報 245

第 24 章	ISIS 手動隣接関係 SID 247
	ISIS 手動隣接関係 SID に関する情報 247
	手動隣接関係 SID 248
	隣接関係 SID のアドバタイズメント 248
	隣接関係 SID のフォワーディング 249
	設定要件 249
	手動隣接関係 SID の設定 249
	手動隣接関係 SID の確認 250
	ISIS 手動隣接関係 SID の追加情報 251

ISIS 手動隣接関係 SID の機能情報 251

第 25 章

OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF	253
OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF の制約事項	253
OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF に関する情報	253
厳格な SPF を使用する理由	254
厳格な SPF 機能のアドバタイズメント	254
拡張プレフィックス LSA での厳格な SPF SID アドバタイズメント	255
SR-TE およびルータ情報ベースとのインタラクション	255
OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF の有効化および無効化	256
OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF SID の設定	256
OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF の確認	256
OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF に関する追加情報	262
OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF に関する機能情報	262

第 26 章

セグメント ルーティング OSPFv2 マイクロループ回避	265
セグメント ルーティング OSPFv2 マイクロループ回避に関する機能情報	265
セグメント ルーティング OSPFv2 マイクロループ回避に関する情報	266
マイクロループ	266
セグメント ルーティングを使用したマイクロループの防止	269
セグメント ルーティング OSPFv2 マイクロループ回避の前提条件	270
セグメント ルーティング OSPFv2 マイクロループ回避の制約事項	270
セグメント ルーティング OSPFv2 マイクロループ回避の設定	271
セグメント ルーティング OSPFv2 マイクロループ回避の確認	271
セグメント ルーティング OSPFv2 マイクロループ回避の追加情報	271



第 1 章

最初にお読みください

Cisco IOS XE 16 に関する重要な情報

現行の Cisco IOS XE Release 3.7.0E (Catalyst スイッチング用) および Cisco IOS XE Release 3.17S (アクセスおよびエッジルーティング用) の2つのリリースは、単一バージョンのコンバインドリリース Cisco IOS XE 16 に進化 (マージ) しました。これにより、スイッチングおよびルーティングポートフォリオにおける広範なアクセス製品およびエッジ製品を1つのリリースでカバーします。

機能情報

機能のサポート、プラットフォームのサポート、およびシスコソフトウェアイメージのサポートに関する情報を検索するには、[Cisco Feature Navigator](#) を使用します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

参考資料

- 『[Cisco IOS Command References, All Releases](#)』

マニュアルの入手方法およびテクニカル サポート

- シスコからタイムリーな関連情報を受け取るには、[Cisco Profile Manager](#) でサインアップしてください。
- 重要な技術によりビジネスに必要な影響を与えるには、[シスコサービス](#) にアクセスしてください。
- サービス リクエストを送信するには、[シスコ サポート](#) にアクセスしてください。
- 安全で検証済みのエンタープライズクラスのアプリケーション、製品、ソリューション、およびサービスを探して参照するには、[Cisco Marketplace](#) にアクセスしてください。
- 一般的なネットワーキング、トレーニング、認定関連の出版物を入手するには、[Cisco Press](#) にアクセスしてください。
- 特定の製品または製品ファミリの保証情報を探すには、[Cisco Warranty Finder](#) にアクセスしてください。



第 2 章

セグメント ルーティングの概要

この章では、セグメント ルーティング (SR) の概念を紹介します。

- [セグメント ルーティングの概要 \(3 ページ\)](#)
- [セグメント ルーティングの仕組み \(4 ページ\)](#)
- [セグメント ルーティングの例 \(5 ページ\)](#)
- [セグメント ルーティングの利点 \(6 ページ\)](#)
- [セグメント ルーティング グローバル ブロック \(9 ページ\)](#)
- [セグメント ルーティングに関する追加情報 \(11 ページ\)](#)
- [セグメント ルーティングの概要の機能情報 \(12 ページ\)](#)

セグメント ルーティングの概要

セグメント ルーティング (SR) は、送信元ルーティングを実行するための柔軟でスケーラブルな方法です。送信元がパスを選択し、セグメントの番号付きリストとしてパケットヘッダー内で暗号化します。セグメントは、すべてのタイプの命令の識別子です。各セグメントを識別するセグメント ID (SID) は、フラットな 32 ビットの符号なし整数で構成されます。次のようなセグメント命令があります。

- 最短パスを使用してノード N へ移動する
- ノード M への最短パスを介してノード N に移動した後にレイヤ 1、レイヤ 2、レイヤ 3 のリンクをたどる
- サービス S を適用する

セグメント ルーティングを使用すると、ネットワークでアプリケーションごとやフロー状態ごとに管理する必要がなくなります。代わりに、パケット内に指定されている転送命令に従います。

セグメント ルーティングは、シスコの Intermediate System-to-Intermediate System (IS-IS) および Open Shortest Path First (OSPF) プロトコルのいくつかの拡張機能に依存しています。MPLS (マルチプロトコル ラベル スイッチング) または IPv6 データ プレーンで動作でき、レイヤ 3 VPN (L3VPN)、仮想プライベートワイヤ サービス (VPWS)、仮想プライベート LAN サー

ビス (VPLS) 、イーサネット VPN (EVPN) などの、さまざまなマルチサービス機能と統合されます。

セグメントルーティングは、転送プレーンを変更することなく、マルチプロトコルラベルスイッチング (MPLS) アーキテクチャに直接適用できます。セグメントルーティングは従来の MPLS ネットワークよりも効率的にネットワーク帯域幅を利用し、遅延を低減します。セグメントは MPLS ラベルとしてエンコードされます。セグメントの番号付きリストはラベルのスタックとしてエンコードされます。処理するセグメントは、スタックの一番上にあります。セグメントの完了後に関連するラベルがスタックからポップします。

セグメントルーティングは、新しいタイプのルーティング拡張ヘッダーを使用して、IPv6 アーキテクチャに適用できます。セグメントは、IPv6 アドレスとしてエンコードされます。セグメントの順序付きリストは、ルーティング拡張ヘッダー内の IPv6 アドレスの順序付きリストとしてエンコードされます。処理するセグメントは、ルーティング拡張ヘッダー内のポインタによって示されます。ポインタは、セグメントの完了後にインクリメントされます。

セグメントルーティングは自動トラフィック保護を提供しますが、トポロジ上の制約事項はありません。ネットワークがリンク障害やノード障害からトラフィックを保護し、ネットワーク内での追加シグナリングは必要ありません。既存の IP 高速再ルート (FRR) 技術と、セグメントルーティングの明示的なルーティング機能を組み合わせると、最適なバックアップパスを備えた完全な保護適用範囲が保証されます。トラフィック保護には、他のシグナリング要件は適用されません。

セグメントルーティングの仕組み

セグメントルーティングネットワーク内のルータは、明示的な最短パスか、または内部ゲートウェイプロトコル (IGP) の最短パスかどうかにかかわらず、トラフィックを転送するパスを選択できます。セグメントは、ネットワークの宛先への完全なルートを形成するためにルータを組み合わせることができるサブパスを表しています。各セグメントには識別子 (セグメント識別子) があり、新しい IGP 拡張機能を使用してネットワーク全体に配布されます。この拡張機能は IPv4 および IPv6 のコントロールプレーンに等しく適用されます。従来の MPLS ネットワークとは異なり、セグメントルータネットワーク内のルータに Label Distribution Protocol (LDP) や Resource Reservation Protocol (RSVP) 、つまり、セグメント識別子の割り当てや通知を行い、それらの転送情報をプログラミングするトラフィックエンジニアリング (RSVP-TE) は必要ありません。

各ルータ (ノード) と各リンク (隣接関係) には関連付けられたセグメント識別子 (SID) があります。ノードセグメント識別子はグローバルに一意であり、IGP で決定されたルータへの最短パスを表します。ネットワーク管理者は各ルータに予約済みブロックからノード ID を割り当てます。一方、隣接関係セグメント ID はローカルで有効なものであり、出力インターフェイスなどの隣接ルータに固有の隣接関係を表します。ルータは、ノード ID の予約済みブロック外の隣接関係識別子を自動的に生成します。MPLS ネットワークでは、セグメント識別子は MPLS ラベルスタック エントリとしてエンコードされます。セグメント ID は指定したパスに沿ってデータを移動します。次の 2 種類のセグメント ID があります。

- **プレフィックス SID** : サービスプロバイダー コア ネットワーク内で IGP が計算した IP アドレスプレフィックスが含まれたセグメント ID。プレフィックス SID はグローバルに一

意です。プレフィックスセグメントは、特定のプレフィックスに到達する最短パス（IGP が計算）を表します。ノードセグメントは、ノードのループバックアドレスに結合された特殊なプレフィックスセグメントです。これは、インデックスとしてノード固有の SR グローバルブロック（SRGB）にアドバタイズされます。

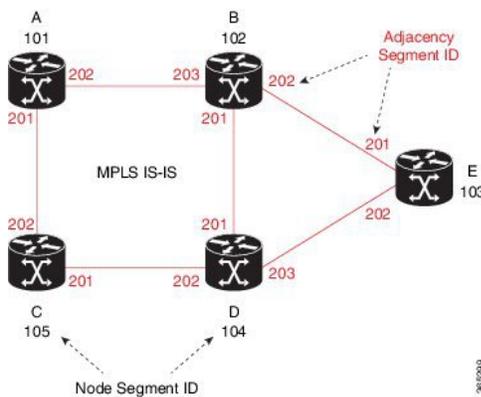
- **隣接関係 SID**：ネイバーへのアドバタイジングルータの隣接関係が含まれたセグメント ID。隣接関係 SID は 2 つのルータ間のリンクです。隣接関係 SID は特定のルータに関連しているため、ローカルに一意となっています。

ノードセグメントはマルチホップパスを使用できますが、隣接関係セグメントはワンホップパスです。

セグメントルーティングの例

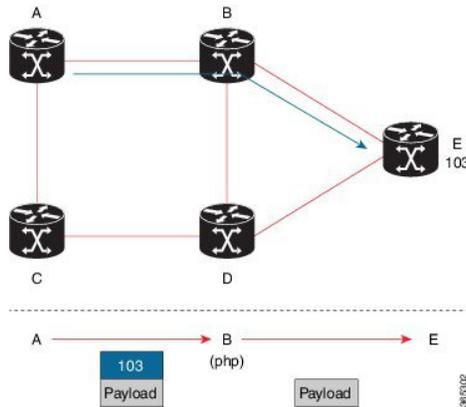
次の図は、セグメントルーティング、IS-IS、ノード ID 用に 100 ~ 199 のラベル範囲、および 200 以上の隣接 ID を使用する、5 台のルータを含む MPLS ネットワークについて示しています。IS-IS は、ネットワーク全体にセグメント ID（MPLS ラベル）とともに IP プレフィックスの到達可能性を配布します。

図 1: セグメントルーティングを使用する 5 台のルータを含む MPLS ネットワーク



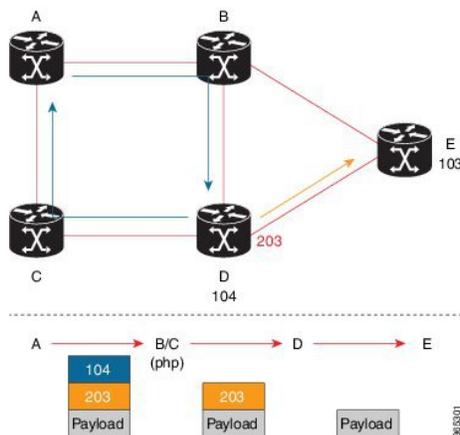
前の例では、ルータ E にトラフィックを送信しているルータは、ラベル 103（ルータ E ノードセグメント識別子）をプッシュし、IS-IS 最短パスを使用してトラフィックを転送します。各ホップでの MPLS ラベルスワッピング操作は、パケットが E に到着するまでラベル 103 を保持します（図 2）。一方、隣接関係セグメントの動作は異なります。たとえば、パケットが 203（D 対 E の隣接関係セグメント識別子）のスタックトップの MPLS ラベルを持つルータ D に到着する場合、ルータ D はラベルをポップし、ルータ E にトラフィックを転送します。

図 2: MPLS ラベルスワッピング操作



セグメント識別子は、トラフィックエンジニアリングを実行するための順序付きリストとして組み合わせることができます。セグメントリストには、転送要件に応じて複数の隣接関係セグメント、複数のノードセグメント、または両方の組み合わせを含めることができます。前の例では、ルータ A は、ラベルスタック (104、203) を代わりにプッシュし、最短パスとルータ D に該当するすべての ECMP を使用し、次に宛先への明示的なインターフェイスを通して、ルータ E に到達することができます (図 3)。ルータ A は新しいパスをシグナリングする必要がなく、状態情報はネットワーク内で一定に保たれます。ルータ A は、最終的に特定のパス経由でルータ E 宛てのどのフローを切り替えるかを決定する転送ポリシーを適用します。

図 3: ルータ E の宛先パス

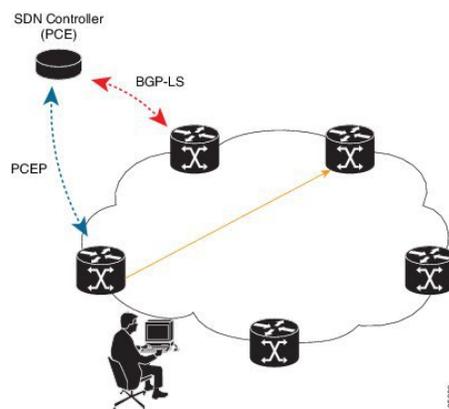


セグメントルーティングの利点

- **SDN の準備**：セグメントルーティングは、Software-Defined Network (SDN) の採用を構想した魅力的なアーキテクチャであり、アプリケーション対応ルーティング (AER) の基盤です。これは、自動リンクおよびノード保護などのネットワークベースの分散インテリジェンスと、トラフィック最適化などのコントローラベースの集中型インテリジェンスとの間のバランスをとります。厳格なネットワークパフォーマンス保証、ネットワークリ

ソースの効率的な使用、およびアプリケーションベースのトランザクションに対する非常に高いスケーラビリティを提供することができます。ネットワークは、これらの要件を満たすために最小限の状態情報を使用します。セグメントルーティングは、コントローラベースの SDN アーキテクチャと簡単に統合できます。下図は、コントローラが帯域幅アドミSSION コントロールなどの集中最適化を実行する SDN シナリオの例を示しています。このシナリオでは、コントローラがネットワークトポロジとフローの全体像をもっています。ルータは、遅延、帯域幅、ダイバーシティなど、特定の特性を持つ宛先へのパスを要求できます。コントローラは最適なパスを計算し、MPLS ラベルスタックなどの対応するセグメントリストを要求元ルータに返します。その時点で、ルータはネットワークに追加のシグナリングなしでセグメントリストとともにトラフィックを注入できます。

図 4: SDN コントローラ



- さらに、セグメントリストを使用すると、ネットワークにアプリケーションの状態を追加することなく、完全なネットワーク仮想化を実現できます。状態は、セグメントのリストとしてパケットにエンコードされます。ネットワークはセグメント状態を維持するだけなので、ネットワークに負荷をかけることなく、大量で高頻度のトランザクションベースのアプリケーション要求をサポートできます。
- シンプル化：
 - MPLS データプレーンに適用された場合、セグメントルーティングは、IGP (ISIS または OSPF) 以外のプロトコルを使用せずに、入力プロバイダーエッジから出力プロバイダーエッジへの MPLS サービス (VPN、VPLS、および VPWS) をトンネリングする機能を提供します。
 - ラベル配布用に別のプロトコルを使用しない単純な動作です (たとえば LDP や RSVP が不要)。
 - トラブルシューティングを行うための複雑な LDP または IGP 同期はありません。
 - ECMP に対応した最短パス転送 (ノードセグメント ID を使用) により、設置済みインフラストラクチャの使用率を向上し、設備投資 (CapEx) を削減します。
- **Fast Reroute (FRR) をサポート**：任意のトポロジに対して自動化 FRR を提供します。ネットワーク内でリンクまたはノード障害が発生した場合、MPLS は FRR メカニズムを使

用してコンバージェンスを行います。セグメントルーティングでは、コンバージェンス時間は 50 ミリ秒以下です。

• **大規模データセンター :**

- セグメントルーティングでは、ボーダー ゲートウェイ プロトコル (BGP) RFC 3107 (トップオブブラック/リーフ/スパインスイッチ間の IPv4 ラベル付きユニキャスト) を使用して、MPLS 対応のデータセンター設計を簡素化します。
- BGP は、IGP ノード SID と同等のノードセグメント ID を配布します。
- トポロジ内のノードは、同じスイッチに同じ BGP セグメントを割り当てます。
- IGP ノード SID : ECMP および自動 FRR (BGP PIC (プレフィックス独立コンバージェンス)) の場合と同じ利点が提供されます。
- これは、トラフィック エンジニアリング (SR TE データセンター ファブリックの最適化) のためのビルディングブロックです。

• **スケーラブル :**

- LDP データベース内のラベルが何千にもなることを回避します。
- ネットワーク内の MPLS トラフィック エンジニアリング LSP が何千にもなることを回避します。
- 設定するトンネルが何千にもなることを回避します。

• **デュアルプレーン ネットワーク :**

- セグメントルーティングは、プレーンがパーティション分割されていない限り、特定のプレーンからエッジ宛先へのルートがプレーン内に留まる、いわゆる「デュアルプレーン」ネットワーク内で独立であることを強制するための簡単なソリューションを提供します。
- 追加の SID 「エニーキャスト」セグメント ID により、次のようなマクロ ポリシーの式が可能です。「ノード Z に向けてノード A に挿入されたフロー 1 は、プレーン 1 を経由しなければならない」および「ノード Z に向けてノード A に注入されたフロー 2 は、プレーン 2 を経由しなければならない」。

• **集中型トラフィック エンジニアリング :**

- コントローラとオーケストレーションプラットフォームは、WAN 最適化などの集中型の最適化のために、セグメントルーティング トラフィック エンジニアリングと対話することができます。
- 輻輳などのネットワーク変更により、アプリケーションがセグメントルーティング トラフィック エンジニアリング トンネルの配置を最適化 (再計算) することをトリガーできます。
- セグメントルーティング トンネルは、PCE のようなサウスバウンドプロトコルを使用してオーケストレータからネットワーク上に動的にプログラムされます。

- セグメントルーティング トンネルは中間点およびテールエンドルータでのシグナリングおよびフローごとの状態を必要としないため、アジャイル ネットワーク プログラミングが可能です。
- **出力ピアリング トラフィック エンジニアリング (EPE) :**
 - セグメントルーティングは集中型 EPE を可能にします。
 - コントローラは、特定の出力プロバイダーのエッジと特定の外部インターフェイスを使用して宛先に到達するように、入力プロバイダーのエッジとコンテンツソースに指示します。
 - BGP 「ピアリング」セグメント ID は、ソースルーティングされたドメイン間パスを表すために使用されます。
 - コントローラは、BGP リンクの状態 (BGP-LS) EPE ルートを介して、BGP ピアリング SID と出力境界ルータの外部トポロジを学習します。
 - コントローラは、必要なパスを使用して入力ポイントをプログラムします。
- **プラグアンドプレイ展開 :** セグメントルーティング トンネルは、既存の MPLS コントロールプレーンおよびデータプレーンと相互運用可能で、既存の展開に実装できます。

セグメント ルーティング グローバル ブロック

セグメントルーティング グローバルブロック (SRGB) は、セグメントルーティングに予約されたラベルの範囲のことです。SRGB は、セグメントルーティング ノードのローカルプロパティです。MPLS アーキテクチャでは、SRGB はグローバルセグメントに予約済みの一連のローカルラベルです。セグメントルーティングでは、各ノードを異なる SRGB で設定できます。そのため、IGPプレフィックスセグメントに関連付けられた絶対SIDはノードごとに変更できます。

SRGB のデフォルト値は 16000 ~ 23999 です。SRGBは、次のように設定できます。

```
Device(config)# router isis 1
Device(config-isis)#segment-routing global-block 45000 55000
```

SRGB ラベル値は、次のように計算されます。

- プラットフォームが 100 万ラベル以上をサポートしている場合、SRGB 値は $90 \text{万} \sim 90 \text{万} + 2^{16}$ です。
- プラットフォームでサポートされているラベルが 100 万未満の場合、SRGB 値は最後の 2^{16} ラベルになります。

制約事項

- SRGB サイズは 2^{16} より大きくすることはできません。
- SRGB の上限は、プラットフォームの能力を超えることはできません。

- SRGB は、デフォルトの SRGB と同じ値になるように設定することはできません。したがって、SRGB を 16000 ~ 23999 に設定することはできません。

セグメントルーティンググローバルブロック

この章では、セグメントルーティングを使用して、ルータ用に予約済みラベルのブロックを作成するという概念について説明します。この予約済みラベルのブロックは、セグメントルーティンググローバルブロック (SRGB) として知られています。

隣接関係セグメント識別子

隣接関係セグメント識別子 (adj-SID) は、特定のインターフェイスとそのインターフェイスからの次のホップを指す、ローカルラベルです。adj-SID を有効にするために必要な特定の設定はありません。アドレスファミリに対して IS-IS でセグメントルーティングを有効にすると、IS-IS が実行されるあらゆるインターフェイスで、そのアドレスファミリは自動的にそのインターフェイスからのすべてのネイバーに adj-SID を割り当てます。



(注) IPv4 アドレスファミリのみが adj-SID の割り当てをサポートします。

プレフィックスセグメント識別子

プレフィックスセグメント識別子 (SID) は、プレフィックスによって表される宛先につながるセグメントルーティングトンネルを識別します。プレフィックス SID の最大値は $2^{16} - 1$ です。

プレフィックス SID は、セグメントルーティンググローバルブロック (SRGB) から割り当てられます。プレフィックス SID 値は、値が以下のように計算されるローカル MPLS ラベルに変換されます。

- プラットフォームが 100 万ラベル以上をサポートしている場合、プレフィックス SID 値に対応する MPLS ラベルは $90 \text{万} + \text{SID 値}$ です。
- プラットフォームでサポートされるラベルが 100 万未満の場合、プレフィックス SID 値に対応する MPLS ラベルは $\text{最大サポートラベル値} - 2^{16} + \text{SID 値}$ です。

プレフィックス SID 値 x を設定すると、プレフィックス SID は、 $x + \text{SRGB}$ の下限境界に相当するラベル値に変換されます。たとえば、デフォルトの SRGB が使用される場合、100 万 MPLS ラベル以上をサポートするプラットフォームでは、IPv4 アドレス 1.0.0.1/32 を使用したインターフェイスループバック 0 に対して 10 のプレフィックス SID を設定すると、ラベル 9000010 16010 がプレフィックス 1.0.0.1/32 に割り当てられます。

BGP プレフィックスセグメント識別子

BGP プレフィックスに関連付けられたセグメントは、BGP プレフィックス SID と呼ばれます。

- BGP プレフィックス SID は、セグメントルーティングまたは BGP ドメイン内で常にグローバルです
- BGP プレフィックス SID は、所定のプレフィックスに対して BGP によって計算された ECMP 対応のベストパス上のパケットを転送する命令を識別します

セグメントルーティングでは、セグメントルーティンググローバルブロック (SRGB) を使用して BGP スピーカーを設定する必要があります。一般的に SRGB は、ラベルの範囲、SRGB = [SR_S, SR_E] として構成されます。

- SR_S = 範囲の開始
- SR_E = 範囲の終わり

各プレフィックスには、固有のラベルインデックスが割り当てられます。

次の例では、`route-policy name` コマンドを使用して、`set label index` という BGP ルートポリシーが定義されます。

BGP でセグメントルーティンググローバルブロック (SRGB) を設定します。ルートラベルパスにラベルインデックス属性があり、SRGB が設定されている場合、ローカルラベルルートは SRGB から割り当てられます。ルートポリシーを使用して再配布されたルートにラベルインデックスが追加されると、BGP はルートとともに属性としてラベルインデックスを提示します。

```
router bgp 100
  bgp log-neighbor-changes
  neighbor 192.0.2.1 remote-as 100
  neighbor 192.0.2.1 update-source Loopback0
  neighbor 192.0.23.3 remote-as 300
  !
  address-family ipv4
    segment-routing mpls
    neighbor 192.0.2.1 activate
    neighbor 192.0.2.1 send-label
    neighbor 192.0.23.3 activate
  exit-address-family
```

セグメントルーティングに関する追加情報

関連資料

関連項目	マニュアルタイトル
動画	<ul style="list-style-type: none"> • シスコセグメントルーティングの概要 (YouTube) • シスコセグメントルーティングの概要 (CCO)

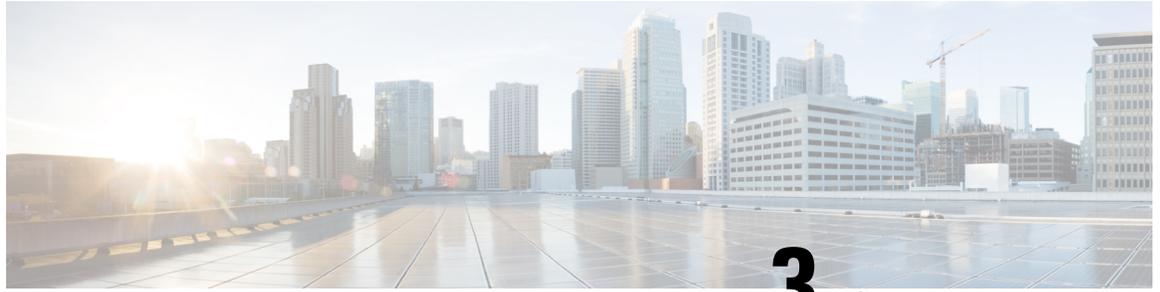
セグメントルーティングの概要の機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェアリリーストレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェアリリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェアリリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコソフトウェアイメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 1: セグメントルーティングの概要の機能情報

機能名	リリース	機能情報
セグメントルーティングの概要	Cisco IOS XE Release 3.16S Cisco IOS XE Fuji 16.7.1	セグメントルーティング (SR) は、送信元ルーティングを実行するための柔軟でスケーラブルな方法です。 Cisco IOS XE Fuji 16.7.1 では、この機能は Cisco 4000 シリーズ サービス統合型ルータでサポートされています。



第 3 章

IS-IS v4 ノード SID のセグメントルーティング

この章では、セグメントルーティング (SR) が IS-IS でどのように機能するかについて説明します。

- [IS-IS v4 ノード SID のセグメントルーティングの制限 \(13 ページ\)](#)
- [IS-IS v4 ノード SID のセグメントルーティングに関する情報 \(13 ページ\)](#)
- [セグメントルーティングの設定方法 : IS-IS v4 ノード SID \(18 ページ\)](#)
- [セグメントルーティングの設定例 : IS-IS v4 ノード SID \(26 ページ\)](#)
- [IS-IS v4 ノード SID のセグメントルーティングに関する追加情報 \(26 ページ\)](#)
- [セグメントルーティングの機能情報 : IS-IS v4 ノード SID \(27 ページ\)](#)

IS-IS v4 ノード SID のセグメントルーティングの制限

- ルーティングプロトコルの構成をそのルータ構成のサブモードで許可する前に、セグメントルーティングを最上位レベルで設定する必要があります。
- IS-IS プロトコルの SR コマンドは、トポロジごと (IPv4 アドレスファミリ) に基づいています。
- 有効な Cisco IOS-XE リリース 3.16 では、ISIS は IPv4 に対してのみセグメントルーティングをサポートしています。

IS-IS v4 ノード SID のセグメントルーティングに関する情報

セグメントルーティング IS-IS v4 ノード SID

セグメントルーティングは、シスコの Intermediate System-to-Intermediate System (IS-IS) および Open Shortest Path First (OSPF) プロトコルのいくつかの拡張機能に依存しています。ルー

ルーティング プロトコル インスタンスのセグメントルーティングを有効にするには、2つのレベルの構成が必要です。セグメントルーティング インフラストラクチャ コンポーネントによって管理される最上位のセグメントルーティング構成では、セグメントルーティングが可能になり、一方、ルータ レベルでのセグメントルーティング構成では、ルーティング プロトコル インスタンスの特定のアドレスファミリに対してセグメントルーティングが可能になります。セグメントルーティングの状態には、次の3つがあります。

- SR_NOT_CONFIGURED
- SR_DISABLED
- SR_ENABLED

IGP 下のセグメントルーティング構成は、SR の状態が SR_DISABLED または SR_ENABLED のいずれかである場合にのみ許可されます。SR_ENABLED 状態は、少なくとも MFI によって正常に予約済みの有効な SRGB 範囲にあることを示します。コマンドを使用して、ルータ設定サブモードで IGP のセグメントルーティングを有効にすることができます。ただし、IGP セグメントルーティングは、グローバル SR が設定された後にのみ有効になります。



(注) IS-IS プロトコルの SR コマンドは、トポロジごと (IPv4 アドレスファミリ) に基づいています。

SR_ENABLED は、SR を有効にするためにすべてのプロトコルに必要な状態ですが、プロトコル インスタンスの SR を有効にするには十分ではありません。その理由は、IS-IS にセグメントルーティング グローバルブロック (SRGB) 情報に関する情報がまだないことです。SRGB に関する情報を受信する要求が正常に処理されると、IS-IS SR の動作状態が有効になります。

セグメントルーティングでは、各ルータが、セグメントルーティングデータプレーン機能と、グローバル SID が割り当てられている場合にセグメントルーティングに使用される MPLS ラベル値の範囲をアドバタイズする必要があります。データプレーン機能とラベル範囲は、RFC4971 で定義されている、IS-IS ルータ機能 TLV-242 に挿入される SR 機能サブ TLV を使用してアドバタイズされます。

ISIS SR 機能サブ TLV には、すべての予約済み SRGB 範囲が含まれます。ただし、シスコの実装でサポートされる SRGB 範囲は1つだけです。サポートされている IPv4 プレフィックス SID サブ TLV は、TLV-135 および TLV-235 です。

リモートルータからのラベルスイッチドパスで受信されたプレフィックス SID

到達可能性 TLV (TLV 135 および 235) を使用してラベルスイッチドパス (LSP) で受信したプレフィックス SID は、次の条件が満たされている場合にのみ、プレフィックス VPN ラベルごとの BGP ダウンロードと同じ方法でルーティング情報ベース (RIB) にダウンロードされます。

- トポロジとアドレスファミリに対してセグメントルーティングが有効。
- プレフィックス SID が有効。

- MFI へのローカル ラベルのバインドが成功している。



- (注)
- 指定された SID 範囲に収まらない SID の場合、RIB の更新時にラベルは使用されません。SID が SID の範囲内には収まるが、ネクストホップのネイバー SID の範囲には収まらない場合は、そのパスに関連付けられているリモート ラベルはインストールされません。
 - 到達可能性 TLV (TLV 135 および 235) を使用して LSP で受信されたノード SID は、対応するアドレスファミリでセグメントルーティングが有効になっている場合にのみ RIB にダウンロードされます。
 - 複数のベストネクストホップの場合は、すべてのネクストホップがセグメントルーティングをサポートしていないと、ISIS は同じプレフィックスに割り当てられた一致しないラベルに類似したインスタンスを処理します。つまり、IS-IS がラベルを無視し、すべての ECMP パスについてラベルのないパスをグローバル RIB にインストールすることを意味します。

セグメントルーティング隣接関係 SID アドバタイズメント

Cisco IOS XE リリース 3.17 では、IS-IS によるセグメントルーティング隣接関係 SID のアドバタイズメントのサポートが有効です。隣接関係セグメント識別子 (Adj-SID) は、セグメントルーティングにおけるルータ隣接関係を表します。

セグメントルーティング対応ルータは、隣接関係ごとに Adj-SID を割り当てることができ、この SID を隣接関係 TLV で伝送するように Adj-SID サブ TLV が定義されます。IS-IS 隣接関係は、次のいずれかのネイバー TLV を使用してアドバタイズされます。

- TLV-22 [RFC5305]
- TLV-23 [RFC5311]

IS-IS は、IS-IS 隣接関係状態がアップであり、IS-IS セグメントルーティングの内部動作状態が有効になっている場合にのみ、IS-IS ネイバーごとに隣接関係 SID を割り当てます。ラベルリソースの不足が原因で隣接関係 SID の割り当てに失敗した場合、IS-IS は、デフォルトの間隔 (30 秒) で定期的に Adj-SID の割り当てを再試行します。

複数の隣接関係 SID

Cisco IOS XE リリース 3.18 では、複数の隣接関係 SID がサポートされています。保護された P2P/LAN 隣接関係のそれぞれに対して、IS-IS は 2 つの Adj-SID を割り当てます。バックアップ Adj-SID は、インターフェイス上で FRR (ローカル LFA) が有効になっているときにのみ割り当てられ、アドバタイズされます。FRR が無効になっている場合は、バックアップ隣接関係 SID が解放されます。フォワーディングプレーンでの保護された adj-SID の永続化はサポートされません。プライマリリンクがダウンしている場合、IS-IS は、遅延タイマーが期限切れになるまでバックアップ Adj-SID の解放を遅らせます。これにより、フォワーディングプレーンは、ルータがコンバージされるまで、バックアップパスを経由してトラフィックを転送し続けることができます。

Cisco IOS XE リリース 3.18 では、フォワーディング プレーンがプロトコル固有のレベルを認識しないので、IS-IS Adj-SID はレベルごとに変更されます。割り当てられ、アドバタイズされたバックアップ Adj-SID は、**show isis neighbor detail** および **show isis data verbose** コマンドの出力で表示できます。

セグメントルーティング マッピング サーバ (SRMS)

セグメントルーティング マッピング サーバ (SRMS) を使用すると、プレフィックス SID マッピング ポリシー エントリの構成と保守を行うことができます。Cisco IOS XE リリース 3.17 では、IGP は SRMS のアクティブ ポリシーを使用して、フォワーディング プレーンのプログラミング時に SID 値を決定します。

SRMS は、ネットワークの SID/ラベル マッピング ポリシーにプレフィックスを提供します。一方、IGP は、プレフィックス SID/ラベル バインディング TLV を介して SID/ラベル マッピング ポリシーにプレフィックスをアドバタイズする役割を担います。アクティブ ポリシー情報と変更は、アクティブ ポリシー情報を使用して転送情報を更新する IGP に通知されます。

接続されたプレフィックス SID

場合によってはルータは、LSP にアドバタイズするものとは異なる SID を持つプレフィックスをインストールすることがあります。たとえば、複数のプロトコルまたは複数の IGP インスタンスが、異なる SID を持つ同じプレフィックスを SRMS にアナウンスしている場合、SRMS は競合を解決し、ローカルインスタンスと同じでない可能性がある競合に勝ったプレフィックスと SID をアナウンスします。その場合、IGP は、常にソース LSP から学習した内容をアドバタイズしますが、その LSP で学習したものとは異なる可能性がある SID のインストールを試みます。これは IGP が別のプロトコルまたは別のプロトコル インスタンスから SID を再配布することを防ぐために行われます。

SRGB 範囲の変更

IS-IS セグメントルーティングが設定されている場合、IS-IS は、IS-IS SR の動作状態を有効にする前に SRGB とのインタラクションを要求する必要があります。SRGB 範囲が作成されていない場合、IS-IS は有効になりません。

SRGB 変更イベントが発生した場合、IS-IS は、そのサブブロック エントリで対応する変更を行います。また IS-IS は、SR 機能サブ TLV で新しく作成または拡張された SRGB 範囲をアドバタイズし、プレフィックス SID サブ TLV アドバタイズメントを更新します。



(注) Cisco IOS XE リリース 3.16 では、変更に対して 1 つの SRGB 範囲と SRGB 拡張機能のみがサポートされます。

SRGB の削除

IS-IS が SRGB 削除イベントを受信すると、IS-IS は、IS-IS SRGB キューのリストで SRGB エントリを検索します。SRGB エントリが存在しない場合、IS-IS は保留中の SRGB が作成されたイベントがないことを確認します。保留中の SRGB 作成イベントが見つかった場合、IS-IS は SRGB 作成イベントを削除し、SRGB の削除処理を完了します。

IS-IS SRGB キューで SRGB エントリが見つかった場合、IS-IS は SRGB をロックし、RIB を再配布し、保留中の削除 SRGB 範囲内の SID の値を持つすべてのプレフィックス SID をアドバタイズせず、SR 機能サブ TLV から SRGB 範囲をアドバタイズしません。IS-IS は SRGB の削除処理を完了すると、SRGB のロックを解除し、その SR サブブロック エントリから SRGB を削除します。

SRGB の削除後に有効な SRGB がない場合、IS-IS SR の動作状態が無効になります。

インターフェイスでの MPLS 転送

セグメントルーティングがインターフェイスを使用する前に、MPLS 転送を有効にする必要があります。IS-IS は、インターフェイスでの MPLS 転送を有効にする役割を担います。

セグメントルーティングが IS-IS トポロジに対して有効になっている場合、または IS-IS セグメントルーティングの動作状態が有効になっている場合、IS-IS は、IS-IS トポロジがアクティブである任意のインターフェイスに対して MPLS を有効にします。同様に、IS-IS トポロジのセグメントルーティングが無効になっている場合、IS-IS は、そのトポロジのすべてのインターフェイスで MPLS 転送を無効にします。

セグメントルーティングと LDP の設定

コマンド `sr-label-preferred` により、転送インターフェイスは、トポロジ内のすべてのプレフィックスに対して、セグメントルーティング ラベルを LDP ラベルより優先させることができます。

セグメントルーティング トラフィック エンジニアリング アナウンス

IS-IS は、少なくとも 1 つのレベルに対して IS-IS SR と TE の両方が有効になっていることを検出した場合に、SR 情報を TE にアナウンスします。IS-IS は、TE が設定されているレベルから取得された情報のみをアナウンスします。

同様に、IS-IS は、SR が有効になっていないこと、または TE がどのレベルでも設定されていないことを検出したときに、すべてのアナウンスを削除するように TE に指示します。

セグメントルーティングの設定方法：IS-IS v4 ノード SID

セグメントルーティングの設定

始める前に

セグメントルーティングをサポートするように IS-IS を設定する前に、最初にグローバル コンフィギュレーション モードでセグメントルーティング機能を設定する必要があります。

手順の概要

1. **enable**
2. **configure terminal**
3. **segment-routing mpls**
4. **connected-prefix-sid-map**
5. **address-family ipv4**
6. **1.1.1.1/32 index 100 range 1**
7. **exit-address-family**

手順の詳細

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 1	enable 例： Device# enable	特権 EXEC モードをイネーブルにします。 • パスワードを入力します（要求された場合）。
ステップ 2	configure terminal 例： Device# configure terminal	グローバル コンフィギュレーション モードを開始します。
ステップ 3	segment-routing mpls 例： Device(config-sr)# segment-routing mpls	mpls データプレーンを使用してセグメント機能を有効にします。
ステップ 4	connected-prefix-sid-map 例： Device(config-srmppls)# connected-prefix-sid-map	ローカル プレフィックスと SID のアドレス ファミリ固有のマッピングを設定できるサブモードを開始します。
ステップ 5	address-family ipv4 例：	IPv4 アドレス プレフィックスを指定します。

	コマンドまたはアクション	目的
	Device(config-srmppls-conn)# address-family ipv4	
ステップ 6	1.1.1.1/32 index 100 range 1 例 : Device(config-srmppls-conn-af)# 1.1.1.1/32 100 range 1	SID 100 にアドレス 1.1.1.1/32 を関連付けます。
ステップ 7	exit-address-family 例 : Device(config-srmppls-conn-af)# exit-address-family	アドレス ファミリを終了します。

IS-IS ネットワークでのセグメントルーティングの設定

始める前に

IS-IS ネットワークでセグメントルーティングを設定するには、その前にネットワークで IS-IS をイネーブルにする必要があります。

手順の概要

1. router isis
2. net network-entity-title
3. metric-style wide
4. segment-routing mpls
5. exit
6. show isis segment-routing

手順の詳細

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 1	router isis 例 : Device(config-router)# router isis	IS-IS ルーティング プロトコルをイネーブルにし、ルータ コンフィギュレーション モードを開始します。
ステップ 2	net network-entity-title 例 : Device(config-router)# net 49.0000.0000.0003.00	ルーティング インスタンスの Network Entity Title (NET) を設定します。
ステップ 3	metric-style wide 例 :	ワイドリンク

	コマンドまたはアクション	目的
	Device(config-router)# metric-style wide	メトリックだけを生成および受け入れるようにデバイスを設定します。
ステップ 4	segment-routing mpls 例 : Device(config-router)# segment-routing mpls	セグメントルーティングの動作状態を設定します。
ステップ 5	exit 例 : Device(config-router)# exit	セグメントルーティングモードを終了し、コンフィギュレーション端末モードに戻ります。
ステップ 6	show isis segment-routing 例 : Device# show is-is segment-routing	(任意) IS-IS セグメントルーティングの現在の状態を表示します。

例

次の例は、IS-IS のセグメントルーティングに対する `show isis segment-routing state` コマンドからの出力を表しています。

```
Device# show isis segment-routing

ISIS protocol is registered with MFI
ISIS MFI Client ID:0x63
Tag 1 - Segment-Routing:
  SR State:SR_ENABLED
  Number of SRGB:1
  SRGB Start:16000, Range:8000, srgb_handle:0x4500AED0, srgb_state: created
  Address-family IPv4 unicast SR is configured
  Operational state:Enabled
```

IS-IS のプレフィックス SID の設定

ここでは、各インターフェイスでプレフィックスセグメント ID (SID) を設定する方法について説明します。

始める前に

セグメントルーティングを対応するアドレスファミリでイネーブルにする必要があります。

手順の概要

1. enable
2. configure terminal

3. segment-routing mpls
4. connected-prefix-sid-map
5. address-family ipv4
6. 1.1.1.1/32 index 100 range 1
7. exit

手順の詳細

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 1	enable 例 : Device# enable	特権 EXEC モードをイネーブルにします。
ステップ 2	configure terminal 例 : Device# configure terminal	グローバル コンフィギュレーション モードを開始します。
ステップ 3	segment-routing mpls 例 : Device(config)# segment-routing mpls	セグメント ルーティング MPLS モードを設定します。
ステップ 4	connected-prefix-sid-map 例 : Device(config-srmppls)# connected-prefix-sid-map	ローカルプレフィックスと SID のアドレス ファミリ固有のマッピングを設定できるサブモードを開始します。
ステップ 5	address-family ipv4 例 : Device(config-srmppls-conn)# address-family ipv4	IPv4 アドレス ファミリを指定し、ルータ アドレス ファミリ コンフィギュレーション モードを開始します。
ステップ 6	1.1.1.1/32 index 100 range 1 例 : Device(config-srmppls-conn-af)# 1.1.1.1/32 100 range 1	SID 100 にアドレス 1.1.1.1/32 を関連付けます。
ステップ 7	exit 例 : Device(config-router)# exit	セグメントルーティングモードを終了し、コンフィギュレーション端末モードに戻ります。

プレフィックス属性 N-flag-clear の設定

デフォルトでは、ループバック アドレスに関連付けられた SID をアドバタイズするときに、IS-IS によって N-flag と呼ばれるフラグが設定されます。このフラグをクリアするには、明示的な設定を追加します。

手順の概要

1. **enable**
2. **configure terminal**
3. **interface loopback3**
4. **isis prefix n-flag-clear**

手順の詳細

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 1	enable 例： Device# enable	特権 EXEC モードをイネーブルにします。 • パスワードを入力します（要求された場合）。
ステップ 2	configure terminal 例： Device# configure terminal	グローバル コンフィギュレーション モードを開始します。
ステップ 3	interface loopback3 例： Device(config)# interface loopback3	インターフェイス ループバックを指定します。
ステップ 4	isis prefix n-flag-clear 例： Device(config-if)# isis prefix n-flag-clear	プレフィックス N-flag をクリアします。

明示的ヌル属性の設定

penultimate-hop-popping (PHP) を無効にし、明示的ヌル ラベルを追加するには、**explicit-null** オプションを指定する必要があります。オプションを指定すると、IS-IS は、プレフィックス SID サブ TLV に E フラグを設定します。

デフォルトでは、ループバック アドレスに関連付けられたプレフィックス SID をアドバタイズするときに、IS-IS によって E-flag (明示的ヌル フラグ) と呼ばれるフラグが 0 に設定されます。このフラグを設定するには、明示的な設定を追加します。

手順の概要

1. **enable**
2. **configure terminal**
3. **segment-routing mpls**
4. **set-attributes**
5. **address-family ipv4**
6. **explicit-null**
7. **exit-address-family**

手順の詳細

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 1	enable 例 : Device# enable	特権 EXEC モードをイネーブルにします。 • パスワードを入力します (要求された場合)。
ステップ 2	configure terminal 例 : Device# configure terminal	グローバル コンフィギュレーション モードを開始します。
ステップ 3	segment-routing mpls 例 : Device(config)# segment-routing mpls	セグメント ルーティング MPLS モードを設定します。
ステップ 4	set-attributes 例 : Device(config-srmppls)# set-attributes	属性を設定します。
ステップ 5	address-family ipv4 例 : Device(config-srmppls-attr)# address-family ipv4	IPv4 アドレス ファミリを指定し、ルータ アドレス ファミリ コンフィギュレーション モードを開始します。
ステップ 6	explicit-null 例 : Device(config-srmppls-attr-af)# explicit-null	明示的ヌルを指定します。
ステップ 7	exit-address-family 例 : Device(config-srmppls-attr-af)# exit-address-family	アドレス ファミリを終了します。

セグメントルーティング Label Distribution Protocol 優先順位の設定

手順の概要

1. **enable**
2. **configure terminal**
3. **segment-routing mpls**
4. **set-attributes**
5. **address-family ipv4**
6. **sr-label-preferred**
7. **exit-address-family**

手順の詳細

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 1	enable 例： Device# enable	特権 EXEC モードをイネーブルにします。 • パスワードを入力します（要求された場合）。
ステップ 2	configure terminal 例： Device# configure terminal	グローバル コンフィギュレーション モードを開始します。
ステップ 3	segment-routing mpls 例： Device(config)# segment-routing mpls	セグメント ルーティング MPLS モードを設定します。
ステップ 4	set-attributes 例： Device(config-srmpls)# set-attributes	属性を設定します。
ステップ 5	address-family ipv4 例： Device(config-srmpls-attr)# address-family ipv4	IPv4 アドレス ファミリを指定し、ルータ アドレス ファミリ コンフィギュレーション モードを開始します。
ステップ 6	sr-label-preferred 例： Device(config-srmpls-attr-af)# sr-label-preferred	LDP より優先される SR ラベルを指定します。

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 7	exit-address-family 例 : Device (config-srmppls-attr-af) # exit-address-family	アドレス ファミリを終了します。

IS-IS SRMS の設定

次のコマンドは、IS-IS SRMS を有効にして、IS-IS がローカルマッピング エントリをアドバタイズできるようにします。IS-IS は、SRMS ライブラリにリモート エントリを送信しません。ただし、IS-IS は、ローカルに設定されたマッピング エントリのみに基づいて計算される SRMS アクティブ ポリシーを使用します。

```
[no] segment-routing prefix-sid-map advertise-local
```

IS-IS SRMS クライアントの設定

デフォルトでは、IS-IS SRMS クライアントモードが有効になっています。IS-IS は、常に SRMS に LSP を通じて受信したリモートプレフィックス SID マッピング エントリを送信します。SRMS アクティブ ポリシーは、ローカルおよびリモートのマッピング エントリに基づいて計算されます。

次のコマンドを実行すると、プレフィックス SID マッピング クライアント機能が無効になります。これは受信側で設定されます。

```
segment-routing prefix-sid-map receive [disable]
```

IS-IS SID バインド TLV ドメインフラグディングの設定

デフォルトでは、IS-IS SRMS サーバは、ルーティング ドメイン内の SID バインディング エントリをフラグディングしません。Cisco IOS-XE リリース 3.18 から、IS-IS SRMS サーバモード コマンドにオプションのキーワード **domain-wide** が追加され、SID およびラベルバインド TLV フラグディング機能が有効になります。

```
segment-routing prefix-sid-map advertise-local [domain-wide]
```

キーワード **domain-wide** を使用すると、IS-IS SRMS サーバは、ルーティング ドメイン全体で SID バインド TLV をアドバタイズできます。



(注) このオプションは、IS-IS SRMS が SRMS サーバモードで実行する場合にのみ有効です。

セグメントルーティングの設定例：IS-IS v4 ノード SID

例：IS-IS ネットワークでのセグメントルーティングの設定

次の例では、各インターフェイスでプレフィックスセグメント ID (SID) を設定する方法について説明します。

```
Device(config)#segment-routing mpls
Device(config-srmppls)#connected-prefix-sid-map
Device(config-srmppls-conn)#address-family ipv4
  Device(config-srmppls-conn-af)#10.1.2.2/32 index 2 range 1
Device(config-srmppls-conn-af)#exit-address-family
Device(config-srmppls-conn-af)#end
```

例：明示的ヌル属性の設定

明示的ヌル属性を設定する例を次に示します。

```
Device(config)# segment-routing mpls
Device(config-srmppls)# set-attributes
Device(config-srmppls-attr)# address-family ipv4
  Device(config-srmppls-attr-af)# explicit-null
Device (config-srmppls-attr-af)# exit-address-family
```

IS-IS v4 ノード SID のセグメントルーティングに関する追加情報

関連資料

関連項目	マニュアル タイトル
Cisco IOS コマンド	『Cisco IOS Master Command List, All Releases』 http://www.cisco.com/c/en/us/td/docs/ios-xml/ios/mcl/allreleasemcl/all-book.html
IP ルーティング ISIS コマンド	『Cisco IOS IP Routing ISIS commands』 http://www.cisco.com/c/en/us/td/docs/ios-xml/ios/mcl/allreleasemcl/all-book.html

RFC

RFC	タイトル
RFC4971	『Intermediate System to Intermediate System (IS-IS) Extensions for Advertising Router Information』

RFC	タイトル
RFC5305	『IS-IS Extensions for Traffic Engineering』。IPv4 用のルータ ID のアドバタイズメントを定義します。
RFC6119	『IPv6 Traffic Engineering in IS-IS』。IPv6 用のルータ ID のアドバタイズメントを定義します。

セグメントルーティングの機能情報 : IS-IS v4 ノード SID

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェアリリーストレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェアリリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェアリリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコソフトウェアイメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 2: セグメントルーティングの機能情報 : IS-IS v4 ノード SID

機能名	リリース	機能情報
セグメントルーティング : IS-IS v4 ノード SID	Cisco IOS XE Release 3.16S Cisco IOS XE Fuji 16.7.1	セグメントルーティング : ISIS v4 ノード SID 機能は、IS-IS ネットワークでのセグメントルーティングのサポートを提供します。 次のコマンドが導入または変更されました。 connected-prefix-sid-map 、 show isis segment-routing 、 isis prefix n-flag-clear 、 explicit-null Cisco IOS XE Fuji 16.7.1 では、この機能は Cisco 4000 シリーズサービス統合型ルータでサポートされています。



第 4 章

IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティング

このドキュメントでは、セグメントルーティング (SR) のトポロジに依存しないループフリー代替 (TI-LFA) リンク保護を使用した IP 高速再ルーティング機能 (IPFRR) の機能性と IS-IS の実装について説明します。

- [IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの前提条件 \(29 ページ\)](#)
- [IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングについて \(31 ページ\)](#)
- [IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの設定方法 \(33 ページ\)](#)
- [IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの追加情報 \(44 ページ\)](#)
- [IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの機能情報 \(44 ページ\)](#)

IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの前提条件

- すべてのノードで TI-LFA を有効にしてから、TI-LFA 用の SR-TE を設定してください。

```
mpls traffic-eng tunnels
!
segment-routing mpls
  connected-prefix-sid-map
  address-family ipv4
    1.1.1.1/32 index 11 range 1
  exit-address-family
!
interface Loopback1
  ip address 1.1.1.1 255.255.255.255
  ip router isis 1
!
```

```

interface Tunnell
 ip unnumbered Loopback1
 tunnel mode mpls traffic-eng
 tunnel destination 6.6.6.6
 tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
 tunnel mpls traffic-eng path-option 10 explicit name IP_PATH segment-routing
!
interface GigabitEthernet2
 ip address 192.168.1.1 255.255.255.0
 ip router isis 1
 negotiation auto
 mpls traffic-eng tunnels
 isis network point-to-point
!
interface GigabitEthernet3
 ip address 192.168.2.1 255.255.255.0
 ip router isis 1
 negotiation auto
 mpls traffic-eng tunnels
 isis network point-to-point
!
router isis 1
 net 49.0001.0010.0100.1001.00
 is-type level-1
 metric-style wide
 log-adjacency-changes
 segment-routing mpls
 fast-reroute per-prefix level-1 all
 fast-reroute ti-lfa level-1
 mpls traffic-eng router-id Loopback1
 mpls traffic-eng level-1
!
 ip explicit-path name IP_PATH enable
 next-address 4.4.4.4
 next-address 5.5.5.5
 next-address 6.6.6.6

```

- プライマリとセカンダリのパス切り替えの場合で、ルータ間でマイクロループが作成された場合は、コンバージェンス時間を減らす必要があります。**microloop avoidance rib-update-delay** コマンドを使用して、コンバージェンス時間を減らします。

```

router isis ipfrr
 net 49.0001.0120.1201.2012.00
 is-type level-2-only
 metric-style wide
 log-adjacency-changes
 segment-routing mpls
 segment-routing prefix-sid-map advertise-local
 fast-reroute per-prefix level-2 all
 fast-reroute ti-lfa level-2
 microloop avoidance rib-update-delay 10000

```

- 高可用性 (HA) 切り替え後のトラフィック損失を削減または最小化するために、MPLS-TE ノンストップルーティング (NSR) と IS-IS ノンストップフォワーディング (NSF) を有効にします。グローバル EXEC モードで **mpls traffic-eng nsr** コマンドを使用します。

```
mpls traffic-eng nsr
```

IS-IS で **nsf** コマンドを使用します。

```
router isis
nsf cisco
nsf interval 0
```

IS-ISリンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングについて

ローカル LFA およびリモート LFA が有効になっている場合、保護すべきプレフィックスのカバレッジは良好になります。ただし、PQ インターセクト ノードを持たないいくつかのまれなトポロジでは、ローカルおよびリモート LFA のどちらも、失敗したリンクを保護するために解放ノードを見つけることに失敗します。さらに、2つのアルゴリズムには LFA のコンバージェンス後の特性についての知識がないため、コンバージェンス後の経路を優先する方法はありません。

上記の制限を克服するために、有効な Cisco IOS-XE リリース 3.18 では、トポロジに依存しない LFA (TI-LFA) が SR 対応ネットワークでサポートされます。

トポロジに依存しないループフリー代替

TI-LFA は以下のためのサポートを提供します。

- リンク保護：LFA はリンクの障害のための修復パスを提供します。
- ローカル LFA：コンバージェンス後のパスのローカル LFA が利用可能であるときはいつでも、ローカル LFA は修復パスのための追加 SID を必要としないので、TI LFA より優先されます。つまり、PQ ノードのラベルは、リリース ノードには必要ありません。
- 拡張 P スペースのローカル LFA：拡張 P スペースのノードの場合、ローカル LFA は今でも修復パスのための最も経済的な方法です。この場合、TI-LFA は選択されません。
- PQ 交差ノードへのトンネル：これは、修復パスが TI-LFA を使用してコンバージェンス後のパスで保証されることを除いて、リモート LFA と類似しています。
- PQ 分離ノードへのトンネル：ローカルおよびリモート LFA が修復パスを見つけられない場合には、この機能は TI-LFA に固有です。
- プラットフォームのサポートされている最大ラベル数までの、複数の交差または分離 PQ ノードを通過するトンネル：TI-LFA は、すべてのプレフィックスの完全なカバレッジを提供します。
- 保護されたリンクのための P2P インターフェイス：TI-LFA は P2P インターフェイスを保護します。
- 非対称リンク：ネイバー間の ISIS メトリックは同じではありません。
- マルチホーム (エニーキャスト) プレフィックス保護：同じプレフィックスが複数のノードによって発信される場合があります。
- 保護されたプレフィックスのフィルタリング：ルートマップは、保護するプレフィックスのリストと、リリースノードまでの最大修復距離を制限するオプションを含めるかまたは除外します。

- タイブレーカー：TI-LFA に適用可能な既存のタイブレーカーのサブセットがサポートされています。

トポロジに依存しないループフリー代替タイブレーク

ローカルおよびリモート LFA は、プレフィックスを保護するために複数のパスがある場合、デフォルトまたはユーザ設定のヒューリスティックを使用してタイブレークします。この属性は、ロードバランシングの前に、TI-LFA リンク保護計算の終了時に修復パスの数を削減するために使用されます。ローカル LFA およびリモート LFA は次のタイブレーカーをサポートします。

- Linecard-disjoint：ラインカード分離修復パスを優先します
- Lowest-backup-path-metric：最小の合計メトリックを持つ修復パスを優先します
- Node-protecting：修復パスを保護するノードを優先します
- SRLG-disjoint：SRLG 分離修復パスを優先します
- Load-sharing：リンクとプレフィックスの間で均等に修復パスを分配します

特定のプレフィックスに対して2つの修復パスがある場合、プライマリポートのものとは異なるラインカードの出力ポートであるパスが、修復パスとして選択されます。TI-LFA リンク保護の場合、次のタイブレーカーがサポートされています。

- Linecard-disjoint：ラインカード分離修復パスを優先します。
- LC disjoint index：修復パスの両方がプライマリパスのものと同じラインカード上にある場合、両方のパスが候補と見なされます。パスの1つが別のラインカード上にある場合は、そのパスが修復パスとして選択されます。
- SRLG index：両方の修復パスがプライマリパスのものと同じ SRLG ID を持つ場合、両方のパスが候補と見なされます。パスの1つが異なる srlg id を持つ場合、そのパスが修復パスとして選択されます。
- Node-protecting：TI-LFA ノード保護の場合、コンバージェンス後の最短パスを計算するときに保護ノードが削除されます。修復パスは、保護されたノードの周囲のトラフィックを指示する必要があります。

SRLG ID は、各インターフェイスに対して構成できます。プレフィックスに対して2つの修復パスがある場合、修復パスに設定された SRLG ID は、プライマリパス SRLG ID のものと比較されます。セカンダリパスの SRLG ID がプライマリのものとは異なる場合、そのパスが修復パスとして選択されます。このポリシーが有効になるのは、プライマリパスが SRLG ID で構成されている場合のみです。同じインターフェイスまたは同じプロトコルインスタンスに対して、ノードと SRLG の両方の保護モードを設定することができます。その場合、追加の TI-LFA ノード SRLG の組み合わせ保護アルゴリズムが実行されます。TI-LFA ノード SRLG の組み合わせアルゴリズムは、コンバージェンス後の SPT を計算するときに、保護されたノードと、同じ SRLG グループを持つインターフェイスのすべてのメンバーを削除します。

インターフェイス高速再ルーティング タイブレーカー

インターフェイス高速再ルーティング (FRR) タイブレーカーは、TI-LFA ノードおよび SRLG 保護にも必要です。インターフェイスおよびプロトコル インスタンス FRR タイブレーカーの両方が設定されている場合、インターフェイス FRR タイブレーカーはプロトコル インスタンスよりも優先されます。インターフェイス FRR タイブレーカーが設定されていない場合、インターフェイスは、プロトコル インスタンス FRR タイブレーカーを継承します。

以下のインターフェイス FRR タイブレーカー コマンドは、特定のインターフェイスにのみ適用されます。

```
isis fast-reroute tie-break
[level-1 | level-2] linecard-disjoint
priority
isis fast-reroute tie-break
[level-1 | level-2] lowest-backup-metric
priority
isis fast-reroute tie-break
[level-1 | level-2] node-protecting
priority
isis fast-reroute tie-break
[level-1 | level-2] srlg-disjoint
priority
isis fast-reroute tie-break
[level-1 | level-2] default
```

同じインターフェイス上のタイブレーカーのデフォルトと明示的なタイブレーカーは、相互に排他的です。

以下のタイブレーカーは、すべての LFA でデフォルトで有効になっています。

- linecard-disjoint
- lowest-backup-metric
- srlg-disjoint

Cisco IOS XE リリース 3.18 では、ノード保護タイブレーカーはデフォルトで無効になっています。

IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの設定方法

リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングを設定するには、以下のステップを実行します。

トポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの設定

次の 2 つの方法のいずれかを使用して、TI-LFA を有効にすることができます。

1. **プロトコルの有効化**：すべてのIS-IS インターフェイスに対してルータ isis モードで TI-LFA を有効にします。必要に応じて、インターフェイス コマンドを使用して、TI-LFA を無効にするインターフェイスを除外します。

たとえば、すべての IS-IS インターフェイスに対して TI-LFA を有効にするには次を実行します。

```
router isis 1
fast-reroute per-prefix {level-1 | level-2}
fast-reroute ti-lfa {level-1 | level-2} [maximum-metric value]
```



(注) **isis fast-reroute protection level-x** コマンドはローカル LFA を有効にし、TI-LFA の有効化を要求されます。

2. **インターフェイスの有効化**：各インターフェイスで TI-LFA を選択的に有効にします。

```
interface interface-name
isis fast-reroute protection {level-1 | level-2}
isis fast-reroute ti-lfa protection {level-1 | level-2} [maximum-metric value]
```

maximum-metric オプションは、ノードがリリース ノードとして適格であると見なされる最大修復距離を指定します。

インターフェイスとプロトコルの両方で TI-LFA が有効になっている場合、インターフェイス設定はプロトコル設定より優先されます。TI-LFA はデフォルトでは無効になっていません。

特定のインターフェイスで TI-LFA を無効にするには、次のコマンドを使用します。

```
interface interface-name
isis fast-reroute ti-lfa protection level-1 disable
```

マッピングサーバを使用したトポロジに依存しないループフリー代替の設定

構成を理解するために、次のトポロジを検討してください。



- IXIA-2 は ISIS のプレフィックスを注入し、IXIA-1 は一方向のトラフィックを IXIA-2 に送ります

- R1 10,000 プレフィックスはセグメントルーティング マッピングサーバで設定されます。

R1 の設定は次のとおりです。

```
configure terminal
segment-routing mpls
global-block 16 20016
!
connected-prefix-sid-map
address-family ipv4
11.11.11.11/32 index 11 range 1
exit-address-family
!
!
mapping-server
!
prefix-sid-map
address-family ipv4
120.0.0.0/24 index 2 range 1 attach
200.0.0.0/24 index 1 range 1 attach
192.168.0.0/24 index 100 range 10000 attach
exit-address-family
!
!
!
!
interface Loopback0
ip address 11.11.11.11 255.255.255.255
ip router isis ipfrr
!
interface GigabitEthernet0/1/0
ip address 14.0.0.1 255.255.255.0
ip router isis ipfrr
negotiation auto
isis network point-to-point
!
interface GigabitEthernet0/1/2
ip address 11.0.0.1 255.255.255.0
ip router isis ipfrr
negotiation auto
isis network point-to-point
!
interface GigabitEthernet0/1/4
ip address 200.0.0.1 255.255.255.0
ip router isis ipfrr
negotiation auto
isis network point-to-point
!
router isis ipfrr
net 49.0001.0110.1101.1011.00
is-type level-2-only
metric-style wide
log-adjacency-changes
nsf cisco
segment-routing mpls
segment-routing prefix-sid-map advertise-local
fast-reroute per-prefix level-2 all
fast-reroute ti-lfa level-2
microloop avoidance rib-update-delay 10000
```

R2 の設定は次のとおりです。

```

configure terminal
!
!
segment-routing mpls
!
connected-prefix-sid-map
address-family ipv4
12.12.12.12/32 index 12 range 1
exit-address-family
!
!
interface Loopback0
ip address 12.12.12.12 255.255.255.255
ip router isis ipfrr
!
interface GigabitEthernet0/1/0
ip address 12.0.0.1 255.255.255.0
ip router isis ipfrr
negotiation auto
isis network point-to-point
!
interface GigabitEthernet0/1/1
ip address 11.0.0.2 255.255.255.0
ip router isis ipfrr
negotiation auto
isis network point-to-point
!
router isis ipfrr
net 49.0001.0120.1201.2012.00
is-type level-2-only
metric-style wide
log-adjacency-changes
nsf cisco
segment-routing mpls
segment-routing prefix-sid-map advertise-local
fast-reroute per-prefix level-2 all
fast-reroute ti-lfa level-2
microloop avoidance rib-update-delay 10000
!

```

R3 の設定は次のとおりです。

```

configure terminal
!
!
mpls traffic-eng tunnels
!
segment-routing mpls
!
connected-prefix-sid-map
address-family ipv4
13.13.13.13/32 index 13 range 1
exit-address-family
!
!
interface Loopback0
ip address 13.13.13.13 255.255.255.255
ip router isis ipfrr
!
interface GigabitEthernet0/0/4
ip address 13.0.0.1 255.255.255.0
ip router isis ipfrr
load-interval 30
speed 1000

```

```
no negotiation auto
isis network point-to-point
!
interface GigabitEthernet0/0/5
ip address 12.0.0.2 255.255.255.0
ip router isis ipfrr
negotiation auto
isis network point-to-point
!
router isis ipfrr
net 49.0001.0130.1301.3013.00
is-type level-2-only
metric-style wide
log-adjacency-changes
nsf cisco
segment-routing mpls
segment-routing prefix-sid-map advertise-local
fast-reroute per-prefix level-2 all
fast-reroute ti-lfa level-2
microloop avoidance rib-update-delay 10000
!
```

R4 の設定は次のとおりです。

```
configure terminal
!
mpls traffic-eng tunnels
!
segment-routing mpls
!
connected-prefix-sid-map
address-family ipv4
14.14.14.14/32 index 14 range 1
exit-address-family
!
!
interface Loopback0
ip address 14.14.14.14 255.255.255.255
ip router isis ipfrr
!
interface GigabitEthernet0/0/0
ip address 14.0.0.2 255.255.255.0
ip router isis ipfrr
negotiation auto
isis network point-to-point
!
interface GigabitEthernet0/0/3
ip address 13.0.0.2 255.255.255.0
ip router isis ipfrr
speed 1000
no negotiation auto
isis network point-to-point
!
interface GigabitEthernet0/0/5
ip address 120.0.0.1 255.255.255.0
ip router isis ipfrr
speed 1000
no negotiation auto
isis network point-to-point
!
router isis ipfrr
net 49.0001.0140.1401.4014.00
is-type level-2-only
metric-style wide
```

```

log-adjacency-changes
nsf cisco
segment-routing mpls
segment-routing prefix-sid-map advertise-local
fast-reroute per-prefix level-2 all
fast-reroute ti-lfa level-2
microloop avoidance rib-update-delay 10000
!
```

例：IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの設定

例1：次の例では、ローカル LFA が linecard-disjoint と srlg-disjoint タイブレーカーで設定されています。Linecard-disjoint は、srlg-disjoint (11) よりも低い優先順位値 (10) で優先されます。

```

router isis access
net 49.0001.2037.0685.b002.00
metric-style wide
fast-flood 10
max-lsp-lifetime 65535
lsp-refresh-interval 65000
spf-interval 5 50 200
prc-interval 5 50 200
lsp-gen-interval 5 5 200
log-adjacency-changes
nsf ietf
segment-routing mpls
fast-reroute per-prefix level-1 all - configures the local LFA
fast-reroute per-prefix level-2 all
fast-reroute remote-lfa level-1 mpls-ldp - enables rLFA (optional)
fast-reroute remote-lfa level-2 mpls-ldp
fast-reroute ti-lfa level-1 - enables TI-LFA
microloop avoidance rib-update-delay 10000
bfd all-interfaces
```

例2：優先度 100 のすべての ISIS レベル 2 インターフェイスで、TI-LFA node-protecting タイブレーカーを有効にします。その他のタイブレーカーはすべて無効になります。

```

router isis
fast-reroute per-prefix level-2 all
fast-reroute ti-lfa level-2
fast-reroute tie-break level-2 node-protecting 100
```

例3：すべての IS-IS レベル 2 インターフェイスで、優先度 100 の TI-LFA node-protecting タイブレーカーと、優先度 200 の TI-LFA SRLG 保護を有効にします。node-protecting タイブレーカーが設定されているため、他のすべてのタイブレーカーは無効になります。

```

router isis
fast-reroute per-prefix level-2 all
fast-reroute ti-lfa level-2
fast-reroute tie-break level-2 node-protecting 100
fast-reroute tie-break level-2 srlg-disjoint 200
```

例4：Ethernet0/0 を除くすべての ISIS レベル 2 インターフェイスで、優先度 100 の TI-LFA node-protecting タイブレーカーを有効にします。これらの IS-IS インターフェイスでは、他のす

すべてのタイブレーカーは無効になります。Ethernet0/0 は継承を上書きし、linecard-disjoint、lowest-backup-path-metric、srlg-disjoint を有効にしたタイブレーカーのデフォルトセットを使用します。

```
router isis
fast-reroute per-prefix level-2 all
fast-reroute ti-lfa level-2
fast-reroute tie-break level-2 node-protecting 100
!
interface ethernet0/0
ip router isis
isis fast-reroute tie-break level-2 default
```

例 5 : Ethernet0/0 以外のすべての IS-IS インターフェイスで、デフォルトのタイブレーカーを使用して TI-LFA を有効にします。Ethernet0/0 で、優先度 100 の TI-LFA node-protecting を有効にし、他のすべてのタイブレーカーを無効にします。

```
router isis
fast-reroute per-prefix level-2 all
fast-reroute ti-lfa level-2
!
interface ethernet0/0
ip router isis
isis fast-reroute tie-break level-2 node-protecting 100
```

例 6 : すべての ISIS レベル 2 インターフェイスで、優先度 200 の TI-LFA node-protecting タイブレーカーおよび優先度 100 の linecard-disjoint tie-breaker タイブレーカーを有効にします。その他のタイブレーカーはすべて無効になります。

```
router isis
fast-reroute per-prefix level-2 all
fast-reroute ti-lfa level-2
fast-reroute tie-break level-2 linecard-disjoint 100
fast-reroute tie-break level-2 node-protecting 200
```

タイブレーカーの確認

インターフェイスで有効になっているタイブレーカーを表示するには、次のコマンドを使用します。

```
show running all | section interface interface-name
```

ルータ モードで有効になっているタイブレーカーを表示するには、次のコマンドを使用します。

```
show running all | section router isis
```

プライマリおよび修復パスの確認

この例では、1.1.1.1 は保護ネイバーであり、4.4.4.4 は保護リンク上のネイバーです。

```
Router#
show ip cef 1.1.1.1
1.1.1.1/32
```

```

nexthop 1.1.1.1 GigabitEthernet0/2/0 label [explicit-null|explicit-null]() - slot 2
is primary interface
  repair: attached-nexthop 24.0.0.2 TenGigabitEthernet0/3/0 - slot 3 is repair interface

nexthop 24.0.0.2 TenGigabitEthernet0/3/0 label [explicit-null|explicit-null]()
  repair: attached-nexthop 1.1.1.1 GigabitEthernet0/2/0
Router#
show ip cef 4.4.4.4
4.4.4.4/32
  nexthop 4.4.4.4 GigabitEthernet0/2/3 label [explicit-null|16004]() - slot 2 is primary interface
  repair: attached-nexthop 5.5.5.5 MPLS-SR-Tunnel2
Router# show ip cef 4.4.4.4 int
4.4.4.4/32, epoch 3, RIB[I], refcnt 6, per-destination sharing
sources: RIB, Adj, LTE
feature space:
  IPRM: 0x00028000
  Broker: linked, distributed at 4th priority
  LFD: 4.4.4.4/32 2 local labels
  dflt local label info: global/877 [0x3]
  sr local label info: global/16004 [0x1B]
    contains path extension list
    dflt disposition chain 0x46654200
      label implicit-null
      FRR Primary
        <primary: IP adj out of GigabitEthernet0/2/3, addr 4.4.4.4>
    dflt label switch chain 0x46654268
      label implicit-null
      TAG adj out of GigabitEthernet0/2/3, addr 4.4.4.4
    sr disposition chain 0x46654880
      label explicit-null
      FRR Primary
        <primary: TAG adj out of GigabitEthernet0/2/3, addr 4.4.4.4>
    sr label switch chain 0x46654880
      label explicit-null
      FRR Primary
        <primary: TAG adj out of GigabitEthernet0/2/3, addr 4.4.4.4>
  subblocks:
    Adj source: IP adj out of GigabitEthernet0/2/3, addr 4.4.4.4 464C6620
    Dependent covered prefix type adjfib, cover 0.0.0.0/0
  ifnums:
    GigabitEthernet0/2/3(11): 4.4.4.4
    MPLS-SR-Tunnel2(1022)
  path list 3B1FC930, 15 locks, per-destination, flags 0x4D [shble, hvsh, rif, hwn]
  path 3C04D5E0, share 1/1, type attached nexthop, for IPv4, flags [has-rpr]
    MPLS short path extensions: [rib | lblmrg | srlbl] MOI flags = 0x21 label
explicit-null
  nexthop 4.4.4.4 GigabitEthernet0/2/3 label [explicit-null|16004](), IP adj out of
GigabitEthernet0/2/3, addr 4.4.4.4 464C6620
  repair: attached-nexthop 5.5.5.5 MPLS-SR-Tunnel2 (3C04D6B0)
  path 3C04D6B0, share 1/1, type attached nexthop, for IPv4, flags [rpr, rpr-only]
    MPLS short path extensions: [rib | lblmrg | srlbl] MOI flags = 0x1 label 16004
  nexthop 5.5.5.5 MPLS-SR-Tunnel2 label 16004(), repair, IP midchain out of
MPLS-SR-Tunnel2 46CE2440
  output chain:
    label [explicit-null|16004]()
    FRR Primary (0x3B209220)
    <primary: TAG adj out of GigabitEthernet0/2/3, addr 4.4.4.4 464C6480> - primary path
    <repair: TAG midchain out of MPLS-SR-Tunnel2 46CE22A0
      label 16()
      label 16003()
      TAG adj out of TenGigabitEthernet0/3/0, addr 24.0.0.2 46CE25E0> - repair path

```

IS-IS セグメントルーティングの設定の確認

```
Router# show isis segment-routing
ISIS protocol is registered with MFI
ISIS MFI Client ID:0x63
Tag Null - Segment-Routing:
  SR State:SR_ENABLED
  Number of SRGB:1
  SRGB Start:14000, Range:1001, srgb_handle:0xE0934788, srgb_state: created
  Address-family IPv4 unicast SR is configured
  Operational state: Enabled
```

コマンドでキーワード **global-block** を指定すると、SRGB と、LSP の範囲を表示します。

```
Router# show isis segment-routing global-block
IS-IS Level-1 Segment-routing Global Blocks:
System ID          SRGB Base    SRGB Range
nevada             20000       4001
arizona            * 16000     1000
utah               40000       8000
```

show isis segment-routing prefix-sid-map コマンドでキーワード **advertise** を指定すると、ルータがアドバタイズするプレフィックス SID マップを表示します。

```
Rrouter# show isis segment-routing prefix-sid-map adv
IS-IS Level-1 advertise prefix-sid maps:
Prefix            SID Index    Range        Flags
16.16.16.16/32    101          1            Attached
16.16.16.17/32    102          1            Attached
```

show isis segment-routing prefix-sid-map コマンドでキーワード **receive** を指定すると、ルータが受信するプレフィックス SID マップを表示します。

```
Router #sh isis segment-routing prefix-sid-map receive
IS-IS Level-1 receive prefix-sid maps:
Host              Prefix                SID Index    Range        Flags
utah              16.16.16.16/32        101          1            Attached
                  16.16.16.17/32        102          1            Attached
```

LSP で見つかった、マッピング サーバ コンポーネントに渡される接続 SID を表示するには、**show isis segment-routing connected-sid** コマンドを使用します。

```
Router# show isis segment-routing connected-sid
IS-IS Level-1 connected-sids
Host              Prefix                SID Index    Range        Flags
nevada            * 1.1.1.2/32          1002         1            Attached
                  2.2.2.2/32           20           1            Attached
                  100.1.1.10/32        10           1            Attached
colorado          1.1.1.3/32           33           1            Attached
                  1.1.1.6/32           6            1            Attached
IS-IS Level-2 connected-sids
Host              Prefix                SID Index    Range        Flags
```

IS-IS トポロジに依存しないループフリー代替トンネルの確認

```
Router# show isis fast-reroute ti-lfa tunnel
Fast-Reroute TI-LFA Tunnels:
Tunnel Interface Next Hop End Point Label End Point Host
MP1 Et1/0 30.1.1.4 1.1.1.2 41002 nevada
MP2 Et0/0 19.1.1.6 1.1.1.6 60006 colorado
1.1.1.2 16 nevada
MP3 Et0/0 19.1.1.6 1.1.1.6 60006 colorado
1.1.1.2 16 nevada
1.1.1.5 70005 wyoming
```

トポロジに依存しないループフリー代替構成によるセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングの確認

```
Router# show mpls traffic-eng tunnels tunnell
Name: PE1 (Tunnel) Destination: 6.6.6.6
Status:
Admin: up Oper: up Path: valid Signalling: connected
path option 10, (SEGMENT-ROUTING) type explicit IP_PATH (Basis for Setup)
Config Parameters:
Bandwidth: 0 kbps (Global) Priority: 7 7 Affinity: 0x0/0xFFFF
Metric Type: TE (default)
Path Selection:
Protection: any (default)
Path-invalidation timeout: 45000 msec (default), Action: Tear
AutoRoute: enabled LockDown: disabled Loadshare: 0 [0] bw-based
auto-bw: disabled
Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
State: explicit path option 10 is active
BandwidthOverride: disabled LockDown: disabled Verbatim: disabled
History:
Tunnel:
Time since created: 4 hours, 25 minutes
Time since path change: 4 hours, 21 minutes
Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 37
Current LSP: [ID: 37]
Uptime: 4 hours, 21 minutes
Tun_Instance: 37
Segment-Routing Path Info (isis level-1)
Segment0[Node]: 4.4.4.4, Label: 16014
Segment1[Node]: 5.5.5.5, Label: 16015
Segment2[Node]: 6.6.6.6, Label: 16016
Router# show isis fast-reroute ti-lfa tunnel

Tag 1:
Fast-Reroute TI-LFA Tunnels:
Tunnel Interface Next Hop End Point Label End Point Host
MP1 Gi2 192.168.1.2 6.6.6.6 16016 SR_R6
MP2 Gi3 192.168.2.2 6.6.6.6 16016 SR_R6
Router# show frr-manager client client-name ISIS interfaces detail
TunnelI/F : MP1
Type : SR
Next-hop : 192.168.1.2
End-point : 6.6.6.6
OutI/F : Gi2
Adjacency State : 1
```

```

Prefix0 : 6.6.6.6(Label : 16016)
TunnelI/F : MP2
Type : SR
Next-hop : 192.168.2.2
End-point : 6.6.6.6
OutI/F : Gi3
Adjacency State : 1
Prefix0 : 6.6.6.6(Label : 16016)
Router# show ip cef 6.6.6.6 internal

6.6.6.6/32, epoch 2, RIB[I], refcnt 6, per-destination sharing
sources: RIB, LTE
feature space:
  IPRM: 0x00028000
  Broker: linked, distributed at 1st priority
  LFD: 6.6.6.6/32 1 local label
  sr local label info: global/16016 [0x1A]
    contains path extension list
  sr disposition chain 0x7FC6B0BF2AF0
    label implicit-null
    IP midchain out of Tunnel1
    label 16016
    FRR Primary
    <primary: label 16015
      TAG adj out of GigabitEthernet3, addr 192.168.2.2>
  sr label switch chain 0x7FC6B0BF2B88
    label implicit-null
    TAG midchain out of Tunnel1
    label 16016
    FRR Primary
    <primary: label 16015
      TAG adj out of GigabitEthernet3, addr 192.168.2.2>
ifnums:
  Tunnel1(13)
  path list 7FC6B0BDDDE0, 3 locks, per-destination, flags 0x49 [shble, rif, hwc]
    path 7FC7144D4300, share 1/1, type attached nexthop, for IPv4
    MPLS short path extensions: [rib | prfmfi | lblmrg | srlbl] MOI flags = 0x3 label
  implicit-null
    nexthop 6.6.6.6 Tunnel1, IP midchain out of Tunnel1 7FC6B0BBB440
  output chain:
    IP midchain out of Tunnel1 7FC6B0BBB440
    label [16016|16016]
    FRR Primary (0x7FC714515460)
    <primary: label 16015
      TAG adj out of GigabitEthernet3, addr 192.168.2.2 7FC6B0BBB630>
    <repair: label 16015
      label 16014
      TAG midchain out of MPLS-SR-Tunnel1 7FC6B0BBAA90
      label 16016
      TAG adj out of GigabitEthernet2, addr 192.168.1.2 7FC6B0BBBA10>

```



- (注) TI-LFA を使用して 50 ミリ秒未満のトラフィック保護を保証するには、ダイナミック パス オプションを指定した SR-TE でバックアップ隣接関係 SID を使用する必要があります。

ダイナミック パス オプションを指定して SR-TE を作成するには、トポロジ内のすべてのルータで次の設定を使用します。

```

router isis 1
fast-reroute per-prefix level-1 all

```

トンネルのヘッドエンド ルータ :

```
interface Tunnell
ip unnumbered Loopback1
tunnel mode mpls traffic-eng
tunnel destination 6.6.6.6
tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
tunnel mpls traffic-eng path-option 1 dynamic segment-routing
tunnel mpls traffic-eng path-selection segment-routing adjacency protected
```

IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの追加情報

関連資料

関連項目	マニュアル タイトル
Cisco IOS コマンド	『Cisco IOS Master Command List, All Releases』

IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの機能情報

表 3: IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの機能情報

機能名	リリース	機能情報
IS-IS リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティング	Cisco IOS XE Everest 16.4.1 Cisco IOS XE Fuji 16.7.1	次のコマンドが導入または変更されました。 fast-reroute ti-lfa {level-1 level-2} [maximum-metric value] 、 isis fast-reroute ti-lfa protection level-1 disable 、 isis fast-reroute ti-lfa protection {level-1 level-2} [maximum-metric value] 、 show running all section interface interface-name 、 show running all section router isis 。 Cisco IOS XE Fuji 16.7.1 では、この機能は Cisco 4000 シリーズ サービス統合型ルータでサポートされています。



第 5 章

IS-IS のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリング

この章では、IS-IS を使用してセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリング (SR-TE) を実装する方法について説明します。

- [IS-IS のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの制約事項 \(45 ページ\)](#)
- [IS-IS のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングに関する情報 \(46 ページ\)](#)
- [IS-IS のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの設定方法 \(53 ページ\)](#)
- [IS-IS のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの追加情報 \(62 ページ\)](#)
- [IS-IS のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの機能情報 \(62 ページ\)](#)

IS-IS のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの制約事項

- SR-TE は、ブロードキャスト インターフェイスではサポートされていません。ポイントツーポイント インターフェイスのみサポートしています。
- Cisco ASR ルータは、発信パケットに課される特定の数のラベルのみをサポートします。ラベルの数が指定された数よりも大きい場合、SR-TE トンネルの作成は失敗します。Cisco ASR1000 ルータは、最大 16 個のラベルをサポートします。
- 特定の時点で、TE に対して有効にする必要があるプロトコルのインスタンスは 1 つだけです。
- verbatim キーワードは、明示パス オプションが設定されたラベルスイッチドパス (LSP) だけで使用できます。
- verbatim LSP では、再最適化はサポートされていません。

IS-IS のセグメントルーティングトラフィック エンジニアリングに関する情報

トラフィック エンジニアリング (TE) トンネルは、トンネルの入力とトンネルの宛先との間でインスタンス化された TE LSP のコンテナです。TE トンネルは、同じトンネルに関連付けられた 1 つ以上の SR-TE LSP をインスタンス化できます。SR-TE LSP パスが宛先ノードへの同じ IGP パスに必ずしも従うとは限りません。この場合、SR-TE パスは、プレフィックス SID のセット、またはノードの隣接関係 SID、あるいはその両方と、SR-TE LSP によってトラバースされるリンクによって指定することができます。

ヘッドエンドは、トンネルを通して伝送される発信パケットに、対応する MPLS ラベルスタックを課します。SR-TE LSP パスに沿った各通過ノードは、パケットが最終的な宛先に到達するまで、着信トップラベルを使用してネクストホップを選択し、ラベルをポップまたはスワップし、ラベルスタックの残りの部分を使用して次のノードにパケットを転送します。SR-TE LSP パスを定義するホップまたはセグメントのセットは、演算子によってプロビジョニングされます。

SR-TE LSP のインスタンス化

トラフィック エンジニアリング (TE) トンネルは、1 つ以上のインスタンス化された TE LSP のコンテナです。SR-TE LSP は、TE トンネルのパスオプションで「segment-routing」を設定することによってインスタンス化されます。トンネルにマップされたトラフィックは、プライマリ SR-TE のインスタンス化 LSP を介して転送されます。

同じトンネルの下で複数のパスオプションを設定することもできます。各パスオプションには、プリファレンスインデックスまたはパスオプションインデックスが割り当てられていて、プライマリ LSP をインスタンス化するためのより有利なパスオプションを決定するために使用されます。パスオプションのプリファレンスインデックスが低いほど、パスオプションがより有利になります。同じ TE トンネルにおける他のあまり有利ではないパスオプションは、セカンダリパスオプションと見なされ、(たとえば、パス上の障害が原因で) 現在使用されているパスオプションが無効になった場合に使用されることがあります。



(注) フォワーディング ステートは、プライマリ LSP に対してのみ維持されます。

SR-TE LSP の明示的ヌル

MPLS-TE トンネルのヘッドエンドは、スタックの最下部に明示的ヌルを課しません。penultimate hop popping (PHP) が SR プレフィックス SID に対して有効になっている場合、または隣接関係 SID が SR-TE LSP の最後のホップである場合、パケットはトランスポートラベルなしでテールエンドに到着する可能性があります。ただし、場合によっては、パケットが明示的ヌルラベルでテールエンドに到着することが望ましいため、このような場合、ヘッドエンドはラベルスタックの最上部に明示的ヌルラベルを課することになります。

SR TE LSP のパス検証

SR-TE トンネル機能では、ヘッドエンドがトンネルパスの初期検証と、その後のトンネルテールエンドおよび通過セグメントの到達可能性の追跡を実行する必要があります。

SR-TE LSP パスのパス検証は、トポロジの変更または SR SID の更新について MPLS-TE で通知されるたびにトリガーされます。

SR-TE LSP 検証手順は、以下のチェックで構成されています。

トポロジ パスの検証

ヘッドエンドは、TE トポロジに対する接続性について SR-TE LSP のパスを検証します。

MPLS-TE ヘッドエンドは、隣接関係 SID に対応するリンクが TE トポロジで接続されているかどうかをチェックします。

新たにインスタンス化された SR-TE LSP の場合、ヘッドエンドが SR-TE パスの任意のリンクで不連続性を検出すると、そのパスは無効であると見なされ、使用されません。有効なパスを持つ他のパスオプションがトンネルにある場合、これらのパスを使用してトンネル LSP をインスタンス化します。

既存のインスタンス化された SR-TE LSP がある TE トンネルでは、ヘッドエンドがリンク上の不連続性を検出すると、ヘッドエンドはそのリンクで障害が発生したと見なします。この場合、IP FRR などのローカル修復保護が有効になります。隣接関係がしばらく失われた後、IGP は保護された隣接関係ラベルと関連付けられた転送を維持し続けます。これにより、同じ障害の影響を受けない別のパスにトンネルを再ルーティングするのに十分な時間が、ヘッドエンドで可能になります。ヘッドエンドは、リンク障害を検出した後、有効なパスを持つ他の使用可能パスオプションにトンネルの再ルーティングを試みるために、トンネル無効化タイマーを開始します。

TE トンネルが、障害の影響を受けない検証済みの他のパスオプションを使用して設定されている場合、ヘッドエンドは、これらのパスオプションの1つを使用して、影響を受けないパスを使用してトンネルの新しいプライマリ LSP をインスタンス化することによって、トンネルを再ルーティングします。

同じトンネルの下に他の有効なパスオプションが存在しない場合、または TE トンネルが障害の影響を受けるパスオプションを1つだけで設定されている場合、ヘッドエンドは無効タイマーを開始し、その後トンネルの状態を「ダウン」にします。このアクションは、影響を受ける SR-TE LSP 上を流れるトラフィックをブラックホール化することを回避し、トンネルを通過するサービスがヘッドエンドで利用可能な異なるパスを経由して再ルーティングすることを可能にします。無効化ドロップ構成は、トンネルを「アップ」のままにしますが、無効化タイマーが満了したときにトラフィックをドロップします。

エリア内 SR-TE LSP では、ヘッドエンドは LSP パス上で完全な可視性を持ち、最終的な LSP 宛先へのパスを検証します。ただし、エリア間 LSP の場合、ヘッドエンドには LSP パスに対する部分的な可視性があります（最初の ABR までのみ）。この場合、ヘッドエンドは、入力から最初の ABR へのパスのみを検証できます。最初の ABR ノードを超える LSP に沿った障害は、ヘッドエンドからは見えず、LSP を介した BFD など、そのような障害を検出するその他のメカニズムが想定されます。

SR SID の検証

SR-TE LSP の SID ホップは TE トンネルの SR-TE LSP を介して運ばれる発信パケットに課される発信 MPLS ラベルスタックを決定するために使用されます。グローバルおよびローカルの隣接関係 SID のデータベースは、IGP から受信した情報から取り込まれ、MPLS-TE で維持されます。MPLS TE データベースで利用できない SID を使用すると、明示的パスを使用するパスオプションが無効になります。この場合、パスオプションは、SR TE LSP のインスタンス化には使用されません。また、MPLS の SID データベースで SID を取り消す、追加する、または変更すると、MPLS-TE ヘッドエンドは、SR パスオプション（使用中またはセカンダリ）を持つすべてのトンネルを確認し、適切な処理を呼び出します。

LSP 出力インターフェイス

SR-TE LSP が最初のパス ホップの隣接関係の SID を使用するとき、TE は隣接関係 SID および SR-TE LSP が出力するノードに関連付けられているインターフェイス状態および IGP 隣接関係状態を監視します。インターフェイスまたは隣接関係がダウンした場合、TE は SR-TE LSP パスで障害が発生したと仮定し、前のセクションで説明したのと同じリアクティブアクションを実行できます。



- (注) SR-TE LSP が最初のホップのプレフィックス SID を使用するとき、TE はトンネルが出力するインターフェイスを直接推測できません。TE は、プレフィックスの IP 到達可能性情報に基づいて、最初のホップへの接続が維持されるかどうかを判断します。

IP 到達可能性の検証

MPLS-TE では、SR パスを有効と宣言する前に、プレフィックス SID に対応するノードが IP 到達可能であることを検証します。MPLS-TE は、SR-TE LSP パスの隣接関係またはプレフィックス SID に対応する IP プレフィックスのパス変更を検出します。リンクまたはノードの障害が原因で、特定の SID をアナウンスするノードが IP の到達可能性を失う場合、MPLS-TE はパス変更（パスなし）の通知を受けます。MPLS-TE は、現在の SR-TE LSP パスを無効にすることによって反応し、もしあれば有効なパスを持つ他のパスオプションを使用して新しい SR-TE LSP をインスタンス化する場合があります。



- (注) IP-FRR は（SR-TE LSP パスに沿ったプレフィックス SID の失敗など）SR-TE LSP が通過しているノードの障害に対する保護を提供しないため、ヘッドエンドは、トンネル状態を「ダウン」に設定することによってプレフィックス SID ノードの IP ルートの到達可能性の損失にすぐに反応し、影響を受けるトンネルに対して有効なパスを持つパスオプションが他にない場合は、トンネル転送エントリを削除します。

トンネルパス アフィニティの検証

トンネルパスのアフィニティは、トンネルインターフェイスで `tunnel mpls traffic-eng affinity` コマンドを使用して指定することができます。

ヘッドエンドは、指定された SR パスが設定されたアフィニティに準拠していることを検証します。これにより、SR パスの各セグメントのパスは、指定された制約に照らして検証される必要があります。パスの少なくとも1つのセグメントが設定されているアフィニティを満たさない場合、そのパスは設定されているアフィニティ制約に対して無効として宣言されます。

トンネルパス リソース回避の検証

SR-TE トンネルパケットの通過から除外されたことを検証するアドレスのセットを指定できます。これを実現するために、ヘッドエンドはセグメントごとの検証チェックを実行し、指定されたノード、プレフィックス、またはリンクアドレスが SR パスのトンネルから実際に除外されていることを検証します。以下のコマンドを使用して、トンネルリソース回避チェックをパスごとに有効にすることができます。除外されるアドレスのリストが定義され、リストの名前がパスオプションで参照されます。

```
interface tunnel100
 tunnel mpls traffic-eng path-option 1 explicit name EXCLUDE segment-routing
ip explicit-path name EXCLUDE enable
 exclude-address 192.168.0.2
 exclude-address 192.168.0.4
 exclude-address 192.168.0.3
!
```

Verbatim パス サポート

通常、MPLS TE LSP を使用する場合は、ネットワーク内のすべてのノードで TE の IGP 拡張がサポートされていて、TE が認識されるように設定されている必要があります。ただし、TE の IGP 拡張をサポートしないが、TE の RSVP 拡張はサポートするノードを通過する TE LSP を構築する機能を必要とするネットワーク管理者もいます。Verbatim LSP は、ネットワーク内のすべてまたは一部の中間ノードで TE の IGP 拡張がサポートされていない場合に役立ちます。

この機能をイネーブルにすると、IP 明示パスの TE トポロジデータベースに対するチェックは行われません。TE トポロジデータベースの検証が行われないため、IP 明示パス情報を持つ Path メッセージは、IP ルーティング用の Shortest Path First (SPF) アルゴリズムを使用してルーティングされます。

SR-TE トラフィックのロードバランシング

SR-TE トンネルは、次のロードバランシング オプションをサポートします。

ポート チャネル TE リnkのロードバランシング

ポート チャネル インターフェイスは SR-TE LSP トラフィックを運びます。このトラフィック負荷は、ポート チャネル メンバー リンクと、SR-TE LSP の先頭または中間のバンドル インターフェイス上でバランスをとります。

単一トンネルでのロードバランシング

同じコストのマルチパスプロトコル (ECMP) を使用している間、特定のプレフィックス SID へのパスが複数のネクストホップを指す場合があります。さらに、SR-TE LSP パスが、ECMP を持つ1つ以上のプレフィックス SID を通過する場合、SR-TE LSP トラフィック負荷は、SR-TE

LSPパスに沿ってヘッドエンドまたは中間点の通過したノードから通過した各プレフィックス SID の ECMP パスでバランスをとります。

複数トンネルでのロード バランシング

スタティック ルートを設定するか、同じ宛先に対して複数の並列トンネルを自動ルート アナウンスをすると、複数の TE トンネルを特定の IP プレフィックスへのルーティングのためのネクストホップパスとして使用することができます。このような場合、トンネルはトラフィック 負荷を均等に共有するか、複数の並列トンネル上でトラフィックをロード バランシング します。トンネルヘッドエンドでトンネルごとの明示的な設定を使用して不等なロード バランシング (UELB) を許可することも可能です。この場合、トンネルのロードシェアは MPLS-TE からフォワーディング プレーンに渡されます。

トンネルのロードシェア機能は、SR-TE LSP をインスタンス化する TE トンネルで引き続き機能します。

SR-TE トンネルの再最適化

TE トンネルの再最適化は、ヘッドエンドが、現在使用されているパスよりも利用可能な最適なパスがあると判断した場合に発生します。たとえば、SR-TE LSP パスに沿って障害が発生した場合、ヘッドエンドは再最適化をトリガーすることによって、より最適なパスを検出し復帰することができます。

SR-TE LSP をインスタンス化するトンネルは、トンネルを通して運ばれるトラフィックに影響を与えずに再最適化できます。

再最適化は、次の理由で発生します。

- プライマリ SR-TE LSP 明示的パスによって使用される明示的なパス ホップが変更された
- トポロジパスが切断されているか、または明示的パスで指定されている SID データベースで SID が見つからないため、ヘッドエンドが現在使用されているパスオプションが無効であると判断した
- より有利なパスオプション (より低いインデックス) が利用可能になった

ヘッドエンドは、SR-TE LSP が通過する保護された SR 隣接関係 SID で障害を検出すると、無効化タイマーを開始します。タイマーが期限切れになり、別のパスで再ルーティングできないために失敗したパスをヘッドエンドがまだ使用している場合、トラフィックをブラックホール化しないようにトンネル状態が「ダウン」になります。トンネルがダウンすると、トンネル上のサービスは、異なるパスを使用するために収束します。

次に手動の再最適化の例で出力されるサンプルを示します。この例では、パスオプションが「10」から「20」に変更されます。

```
Router# mpls traffic-eng reoptimize tunnel 1 path-option 20
The targeted path-option is not in lock down mode. Continue? [no]: yes
Router# show mpls traffic-eng tunnels tunnel1
Name: R1_t1 (Tunnel1) Destination: 6.6.6.6
Status:
  Admin: up          Oper: up          Path: valid          Signalling: connected
  path option 20, (SEGMENT-ROUTING) type explicit IP_PATH (Basis for Setup)
  path option 10, (SEGMENT-ROUTING) type dynamic
Config Parameters:
```

```

Bandwidth: 0          kbps (Global)  Priority: 6 6  Affinity: 0x0/0xFFFF
Metric Type: IGP (interface)
Path Selection:
  Protection: any (default)
Path-invalidation timeout: 45000 msec (default), Action: Tear
AutoRoute: enabled  LockDown: disabled Loadshare: 10 [200000000]
auto-bw: disabled
Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
State: explicit path option 20 is active
BandwidthOverride: disabled  LockDown: disabled  Verbatim: disabled
History:
Tunnel:
  Time since created: 6 days, 19 hours, 9 minutes
  Time since path change: 14 seconds
  Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1819
Current LSP: [ID: 1819]
  Uptime: 17 seconds
  Selection: reoptimization
Prior LSP: [ID: 1818]
  ID: path option unknown
  Removal Trigger: reoptimization completed
Tun_Instance: 1819
Segment-Routing Path Info (isis level-1)
Segment0[Node]: 4.4.4.4, Label: 114
Segment1[Node]: 5.5.5.5, Label: 115
Segment2[Node]: 6.6.6.6, Label: 116

```

ロックダウンオプション付き SR-TE

lockdown オプションは、SR-TE がより良いパスに再最適化することを防ぎます。ただし、新しいパスの存在をシグナリングすることは防げません。

```

interface Tunnell
ip unnumbered Loopback1
tunnel mode mpls traffic-eng
tunnel destination 6.6.6.6
tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
tunnel mpls traffic-eng priority 6 6
tunnel mpls traffic-eng path-option 10 segment-routing lockdown
tunnel mpls traffic-eng path-selection metric igp
tunnel mpls traffic-eng load-share 10
Router# show mpls traffic-eng tunnels tunnell
Name: csr551_t1                               (Tunnell) Destination: 6.6.6.6
Status:
  Admin: up          Oper: up          Path: valid          Signalling: connected
  path option 10, (LOCKDOWN) type segment-routing (Basis for Setup)
Config Parameters:
Bandwidth: 0          kbps (Global)  Priority: 6 6  Affinity: 0x0/0xFFFF
Metric Type: IGP (interface)
Path Selection:
  Protection: any (default)
Path-invalidation timeout: 45000 msec (default), Action: Tear
AutoRoute: enabled  LockDown: enabled  Loadshare: 10 [200000000]
auto-bw: disabled
Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
State: segment-routing path option 10 is active
BandwidthOverride: disabled  LockDown: enabled  Verbatim: disabled
History:
Tunnel:
  Time since created: 6 days, 19 hours, 22 minutes

```

```

    Time since path change: 1 minutes, 26 seconds
    Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1822
    Current LSP: [ID: 1822]
      Uptime: 1 minutes, 26 seconds
      Selection: reoptimization
    Prior LSP: [ID: 1821]
      ID: path option unknown
      Removal Trigger: configuration changed
    Tun_Instance: 1822
    Segment-Routing Path Info (isis level-1)
      Segment0[Node]: 6.6.6.6, Label: 116

```

SR-TE トンネル保護

SR TE トンネルの保護は、次のいずれかの代替手段で行うことができます。

IP-FRR ローカル修復保護

SR-TE LSP ヘッドエンドまたはミッドポイントノードでは、IP-FRR はプレフィックス SID または隣接関係 SID ラベルのためのバックアップ保護パスを計算し、プログラムするのに使用されます。

IP-FRR を使用すると、バックアップ修復パスは、リンクまたはノードの障害が発生する前に IGP によって事前に計算されプログラムされます。リンクが失敗すると、TE トポロジからの即時の取り消し（リンクアダプタイズメントの取り消し）がトリガーされます。これにより、ヘッドエンドは、失敗した隣接関係 SID を通過する SR-TE LSP の障害を検出することができます。

保護された隣接関係 SID が失敗した場合、失敗した隣接関係 SID ラベルとそれに関連する転送は、すべての SR TE トンネルのヘッドエンドが障害を検出して対応できるように、指定した時間（5～15分）機能し続けます。隣接関係 SID ラベルを使用するトラフィックは、バックアップ修復パスを変更するその後のトポロジ更新がある場合でも、FRR 保護され続けます。この場合、IGP は FRR がアクティブになっている間にバックアップ修復パスを更新し、新しく計算されたバックアップパス上のトラフィックを再ルーティングします。

保護されたプレフィックス SID のプライマリパスが失敗すると、PLR はバックアップパスに経路を再ルーティングします。ヘッドエンドは障害に対してトランスペアレントなままであり、引き続き SR-TE LSP を有効なパスとして使用します。

IP-FRR は、リンク障害に対してのみ隣接関係およびプレフィックス SID を保護します。

トンネルパス保護

パス保護とは、単一の TE トンネルのプライマリ LSP の障害から保護するために、1つまたは複数のスタンバイ LSP をインスタンス化することです。

パス保護では、同じトンネルのプライマリパスオプションによってさまざまな障害のセカンダリパスを事前に計算し、事前プロビジョニングすることで、障害から保護します。この保護は、プライマリ LSP が通過するプレフィックス SID および隣接関係 SID を除外するパスを計算するか、またはプライマリ SR-TE LSP パスの SRLG を除外するパスを計算することによって実現します。

プライマリ SR-TE LSP に障害が発生した場合、トンネルには少なくとも 1 台のスタンバイ SR-TE LSP が使用されます。複数のセカンダリ パスオプションをスタンバイ SR-TE LSP パスとして使用するように設定できます。

アンナナバード サポート

アンナナバードリンクの IS-IS の説明には、リモート インターフェイス ID 情報は含まれません。アンナナバードリンクのリモート インターフェイス ID には、SR-TE トンネルの一部としてアンナナバードリンクを含める必要があります。

IS-IS のセグメントルーティング トラフィック エンジニアリングの設定方法

次の手順を実行して、IS-IS でのセグメントルーティング トラフィック エンジニアリング (SR-TE) を設定します。

TE トンネルのパス オプションの設定

キーワード **segment-routing** は、指定されたパスが SR パスとしてプログラムされることを示します。

```
Device(config)# interface tunnel 100
Device(config-if)# tunnel mpls traffic-eng path-option 1 explicit name foo segment-routing
Device(config-if)# tunnel mpls traffic-eng path-option 2 dynamic segment-routing
Device(config-if)# tunnel mpls traffic-eng path-option 3 segment-routing
```



(注) IP アンナナバード インターフェイスでは、動的パスはサポートされません。

稼働中の SR トンネルのパスオプションタイプが SR から非 SR (たとえば **dynamic**) に変更されると、トンネルの既存の転送エントリが削除されます。

セグメントルーティングは、既存のセカンダリまたは使用中のパスオプションで有効または無効にすることができます。トンネルでシグナリングされた RSVP-TE の明示的パスオプションが使用され、そのトンネルでセグメントルーティングが有効になっている場合、RSVP-TE LSP は切断され、SR-TE LSP が同じパスオプションを使用してインスタンス化されます。逆に、プライマリ LSP によって使用されているパスオプションでセグメントルーティングが無効になっている場合、トンネルは断続的にダウンし、新しい RSVP-TE LSP は同じ明示的パスを使用してシグナリングされます。

セグメントルーティングパスオプションがセカンダリパスオプションで有効になっている (すなわち、トンネルのプライマリ LSP によって使用されていない) 場合、新しく指定された SR-TE LSP パスオプションが有効で、トンネルのプライマリ LSP に使用するのがより有利であるかどうかを評価するためにトンネルがチェックされます。

SR 明示パス ホップの設定

次の SR-TE 明示的パス ホップがサポートされています。

- IP アドレス
- MPLS ラベル
- IP アドレスと MPLS ラベルの混在

エリア内 LSP では、明示的パスを IP アドレスのリストとして指定できます。

```
Device(config)# ip explicit-path name foo
Device(config-ip-expl-path)# index 10 next-address 1.1.1.1 node address
Device(config-ip-expl-path)# index 20 next-address 12.12.12.2 link address
```



- (注) IP アンナンバードインターフェイスを使用する場合、ネクストホップアドレスを明示的パスのインデックスとして指定することはできません。これは、ノードアドレスまたはラベルである必要があります。

明示的パスは、セグメントルーティング SID として指定することもできます。

```
Device(config)# ip explicit-path name foo
Device(config-ip-expl-path)# index 10 next-label 20
```



- (注) IP アドレスは、MIXED_PATH でラベルを使用した後に使用することはできません。

インターフェイスのアフィニティの設定

インターフェイスでアフィニティを設定するには、次の手順を実行します。

```
interface GigabitEthernet2
 ip address 192.168.2.1 255.255.255.0
 ip router isis 1
 negotiation auto
 mpls traffic-eng tunnels
 mpls traffic-eng attribute-flags 0x1
 isis network point-to-point
 ip rsvp bandwidth
```

Verbatim パス サポートの有効化

SR-TE で verbatim を有効にするには、次の例を使用します。この例では、トンネル宛先 11.11.11.11 が異なるエリアにあり、multihop という名前を持つ明示的パスが SR-TE パスオブションで定義されます。

```
R6#
interface Tunnel4
```

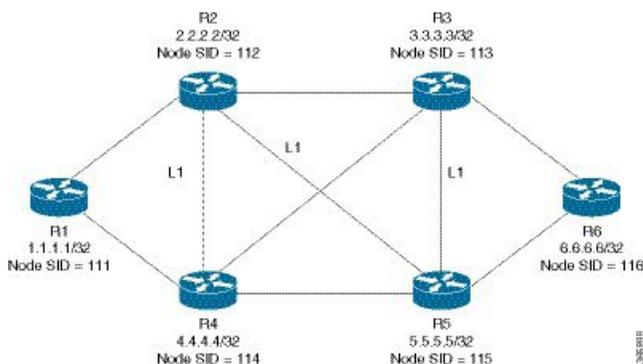
```

ip unnumbered Loopback66
tunnel mode mpls traffic-eng
tunnel destination 11.11.11.11
tunnel mpls traffic-eng path-option 1 explicit name multihop segment-routing verbatim
!
ip explicit-path name multihop enable
index 1 next-label 16003
index 2 next-label 16002
index 3 next-label 16001
!
End

```

使用例：セグメントルーティングトラフィック エンジニアリングの基本設定

SR-TE の構成を理解するには、次のトポロジを検討してください。



ヘッドエンドルータで設定するには、R1 で次を実行します。

```

!
mpls traffic-eng tunnels
!
segment-routing mpls
connected-prefix-sid-map
address-family ipv4
1.1.1.1/32 index 111 range 1
exit-address-family
!
set-attributes
address-family ipv4
sr-label-preferred
exit-address-family
!
interface Loopback1
ip address 1.1.1.1 255.255.255.255
ip router isis 1
!
int gig0/0
ip address 11.11.11.1 255.255.255.0
ip router isis 1
mpls traffic-eng tunnels
isis network point-to-point
!
router isis 1
net 49.0001.0010.0100.1001.00

```

```

is-type level-1
metric-style wide
segment-routing mpls
segment-routing prefix-sid-map advertise-local
mpls traffic-eng router-id Loopback1
mpls traffic-eng level-1
!
end

```

SR-TE の明示的パス（ノードSID ベース）を有効にするには、R1 で次の CLI を有効にします。

```

Head end SR-TE configuration R1#
!
interface tunnel1
ip unnumbered Loopback1
tunnel mode mpls traffic-eng
tunnel destination 6.6.6.6
tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
tunnel mpls traffic-eng priority 6 6
tunnel mpls traffic-eng path-option 10 explicit name Node_PATH segment-routing
!
ip explicit-path name Node_PATH
  next-label 16114
next-label 16115
next-label 16116

```

R1 上の SR-TE トンネル 1 の正常な動作を確認するには、次の CLI を有効にします。

```

Tunnel verification on (R1)# show mpls traffic-eng tun tun 1 detail
Name: R1_t1                               (Tunnel1) Destination: 6.6.6.6
  Status:
    Admin: up          Oper: up          Path: valid          Signalling: connected
    path option 10, (SEGMENT-ROUTING) type explicit Node_PATH (Basis for Setup)
  Config Parameters:
    Bandwidth: 0          kbps (Global) Priority: 6 6  Affinity: 0x0/0xFFFF
    Metric Type: IGP (interface)
  Verbatim: disabled
  Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1815
    Current LSP: [ID: 1815]
    Uptime: 2 seconds
  Removal Trigger: configuration changed
    Segment-Routing Path Info (isis level-1)
    Segment0[Node]: 4.4.4.4, Label: 16114
    Segment1[Node]: 5.5.5.5, Label: 16115
    Segment2[Node]: 6.6.6.6, Label: 16116

```

テールエンドルータで設定するには、R6 で次を実行します。

```

interface GigabitEthernet2
ip address 100.101.1.1 255.255.255.0
ip router isis 1
negotiation auto
mpls traffic-eng tunnels
router isis 1
  net 49.0001.0060.0600.6006.00
  ispf level-1
  metric-style wide
  log-adjacency-changes
  segment-routing mpls

segment-routing prefix-sid-map advertise-local

```

```
mpls traffic-eng router-id Loopback1
mpls traffic-eng level-1
```

明示パス SR-TE トンネル 1

トンネル 1 を IP アドレスのみに基づいて考慮します。

```
ip explicit-path name IP_PATH1
next-address 2.2.2.2
next-address 3.3.3.3
next-address 6.6.6.6
!
interface Tunnel1
ip unnumbered Loopback1
tunnel mode mpls traffic-eng
tunnel destination 6.6.6.6
tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
tunnel mpls traffic-eng priority 6 6
tunnel mpls traffic-eng path-option 10 explicit name IP_PATH1 segment-routing
tunnel mpls traffic-eng path-selection metric igp
tunnel mpls traffic-eng load-share 10
end
```

明示パス SR-TE トンネル 2

トンネル 2 をノードの SID に基づいて考慮します

```
ip explicit-path name IA_PATH
next-label 114
next-label 115
next-label 116
!
interface Tunnel2
ip unnumbered Loopback1
tunnel mode mpls traffic-eng
tunnel destination 6.6.6.6
tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
tunnel mpls traffic-eng priority 6 6
tunnel mpls traffic-eng bandwidth 10000 class-type 1
tunnel mpls traffic-eng path-option 10 explicit name NODE_PATH segment-routing
tunnel mpls traffic-eng path-selection metric igp
tunnel mpls traffic-eng load-share 10
end
```

明示パス SR-TE トンネル 3

トンネル 3 は IP アドレスとラベルの組み合わせに基づいていることを考慮します

```
ip explicit-path name MIXED_PATH enable
next-address 2.2.2.2
next-address 3.3.3.3
next-label 115
next-label 116
!
interface Tunnel3
ip unnumbered Loopback1
tunnel mode mpls traffic-eng
tunnel destination 6.6.6.6
tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
```

```
tunnel mpls traffic-eng priority 6 6
tunnel mpls traffic-eng path-option 10 explicit name MIXED_PATH segment-routing
tunnel mpls traffic-eng path-selection metric igp
tunnel mpls traffic-eng load-share 10
```



- (注) パスが混在している場合、パスでノード SID を使用した後に IP ネクストホップを使用することはできません。次のパスは有効ではありません。

```
ip explicit-path name MIXED_PATH enable
next-label 115
next-label 116
next-address 2.2.2.2
```

動的パス SR-TE トンネル 4

トンネル 4is は隣接関係 SID に基づいていることを考慮します

```
interface Tunnel4
 ip unnumbered Loopback1
 tunnel mode mpls traffic-eng
 tunnel destination 6.6.6.6
 tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
 tunnel mpls traffic-eng priority 6 6
 tunnel mpls traffic-eng bandwidth 10000 class-type 1
 tunnel mpls traffic-eng path-option 10 dynamic segment-routing
 tunnel mpls traffic-eng path-selection metric igp
 tunnel mpls traffic-eng load-share 10
end
```

動的パス SR-TE トンネル 5

トンネル 5 はノード SID に基づいていることを考慮します

```
interface Tunnel5
 ip unnumbered Loopback1
 tunnel mode mpls traffic-eng
 tunnel destination 6.6.6.6
 tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
 tunnel mpls traffic-eng priority 6 6
 tunnel mpls traffic-eng path-option 10 segment-routing
 tunnel mpls traffic-eng path-selection metric igp
 tunnel mpls traffic-eng load-share 10
```

SR-TE トンネルの構成の確認

`show mpls traffic-eng tunnels tunnel-number` コマンドを使用して、SR-TE トンネルの構成を確認します。

トンネル 1 の確認

```
Name: R1_t1 (Tunnel1) Destination: 6.6.6.6
Status:
  Admin: up      Oper: up      Path: valid      Signalling: connected
```

```

path option 10, (SEGMENT-ROUTING) type explicit IP_PATH (Basis for Setup)
Config Parameters:
  Bandwidth: 0          kbps (Global)  Priority: 6 6  Affinity: 0x0/0xFFFF
  Metric Type: IGP (interface)
  Path Selection:
    Protection: any (default)
    Path-invalidation timeout: 45000 msec (default), Action: Tear
    AutoRoute: enabled  LockDown: disabled Loadshare: 10 [200000000]
    auto-bw: disabled
    Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
  State: explicit path option 10 is active
  BandwidthOverride: disabled  LockDown: disabled  Verbatim: disabled
History:
  Tunnel:
    Time since created: 6 days, 19 hours
    Time since path change: 2 seconds
    Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1814
    Current LSP: [ID: 1814]
    Uptime: 2 seconds
    Selection: reoptimization
    Prior LSP: [ID: 1813]
    ID: path option unknown
    Removal Trigger: configuration changed
Tun_Instance: 1814
Segment-Routing Path Info (isis level-1)
  Segment0[Node]: 4.4.4.4, Label: 114
  Segment1[Node]: 5.5.5.5, Label: 115
  Segment2[Node]: 6.6.6.6, Label: 116

```

トンネル 2 の確認

```

Name: R1_t2                               (Tunnell) Destination: 6.6.6.6
Status:
  Admin: up          Oper: up          Path: valid          Signalling: connected
  path option 10, (SEGMENT-ROUTING) type explicit IA_PATH (Basis for Setup)
Config Parameters:
  Bandwidth: 0          kbps (Global)  Priority: 6 6  Affinity: 0x0/0xFFFF
  Metric Type: IGP (interface)
  Path Selection:
    Protection: any (default)
    Path-invalidation timeout: 45000 msec (default), Action: Tear
    AutoRoute: enabled  LockDown: disabled Loadshare: 10 [200000000]
    auto-bw: disabled
    Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
  State: explicit path option 10 is active
  BandwidthOverride: disabled  LockDown: disabled  Verbatim: disabled
History:
  Tunnel:
    Time since created: 6 days, 19 hours, 1 minutes
    Time since path change: 1 seconds
    Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1815
    Current LSP: [ID: 1815]
    Uptime: 1 seconds
    Prior LSP: [ID: 1814]
    ID: path option unknown
    Removal Trigger: configuration changed
Tun_Instance: 1815
Segment-Routing Path Info (isis level-1)
  Segment0[ - ]: Label: 114

```

```
Segment1[ - ]: Label: 115
Segment2[ - ]: Label: 116
```

トンネル3の確認

```
Name: R1_t3                               (Tunnell) Destination: 6.6.6.6
Status:
  Admin: up          Oper: up          Path: valid          Signalling: connected
  path option 10, (SEGMENT-ROUTING) type explicit MIXED_PATH (Basis for Setup)
Config Parameters:
  Bandwidth: 0          kbps (Global) Priority: 6 6  Affinity: 0x0/0xFFFF
  Metric Type: IGP (interface)
  Path Selection:
    Protection: any (default)
    Path-invalidation timeout: 45000 msec (default), Action: Tear
    AutoRoute: enabled LockDown: disabled Loadshare: 10 [200000000]
    auto-bw: disabled
    Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
  State: explicit path option 10 is active
  BandwidthOverride: disabled LockDown: disabled Verbatim: disabled
History:
  Tunnel:
    Time since created: 6 days, 19 hours, 2 minutes
    Time since path change: 2 seconds
    Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1816
    Current LSP: [ID: 1816]
    Uptime: 2 seconds
    Selection: reoptimization
    Prior LSP: [ID: 1815]
    ID: path option unknown
    Removal Trigger: configuration changed
Tun_Instance: 1816
Segment-Routing Path Info (isis level-1)
  Segment0[Node]: 2.2.2.2, Label: 112
  Segment1[Node]: 3.3.3.3, Label: 113
  Segment2[ - ]: Label: 115
  Segment3[ - ]: Label: 116
```

トンネル4の確認

```
Name: R1_t4                               (Tunnell) Destination: 6.6.6.6
Status:
  Admin: up          Oper: up          Path: valid          Signalling: connected
  path option 10, (SEGMENT-ROUTING) type dynamic (Basis for Setup, path weight 30)
Config Parameters:
  Bandwidth: 0          kbps (Global) Priority: 6 6  Affinity: 0x0/0xFFFF
  Metric Type: IGP (interface)
  Path Selection:
    Protection: any (default)
    Path-invalidation timeout: 45000 msec (default), Action: Tear
    AutoRoute: enabled LockDown: disabled Loadshare: 10 [200000000]
    auto-bw: disabled
    Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
  State: dynamic path option 10 is active
  BandwidthOverride: disabled LockDown: disabled Verbatim: disabled
History:
  Tunnel:
    Time since created: 6 days, 19 hours
    Time since path change: 2 seconds
```

```

    Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1813
    Current LSP: [ID: 1813]
    Uptime: 2 seconds
    Prior LSP: [ID: 1806]
    ID: path option unknown
    Removal Trigger: configuration changed
    Tun_Instance: 1813
Segment-Routing Path Info (isis level-1)
    Segment0[Link]: 192.168.2.1 - 192.168.2.2, Label: 17
    Segment1[Link]: 192.168.4.2 - 192.168.4.1, Label: 25
    Segment2[Link]: 192.168.8.1 - 192.168.8.2, Label: 300

```

トンネル5の確認

```

Name: R1_t5                               (Tunnel1) Destination: 6.6.6.6
Status:
  Admin: up           Oper: up           Path: valid           Signalling: connected
  path option 10, type segment-routing (Basis for Setup)
Config Parameters:
  Bandwidth: 0        kbps (Global) Priority: 6 6  Affinity: 0x0/0xFFFF
  Metric Type: IGP (interface)
  Path Selection:
    Protection: any (default)
    Path-invalidation timeout: 45000 msec (default), Action: Tear
    AutoRoute: enabled LockDown: disabled Loadshare: 10 [200000000]
    auto-bw: disabled
    Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
  State: segment-routing path option 10 is active
  BandwidthOverride: disabled LockDown: disabled Verbatim: disabled
History:
  Tunnel:
    Time since created: 6 days, 19 hours, 4 minutes
    Time since path change: 14 seconds
    Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1817
    Current LSP: [ID: 1817]
    Uptime: 14 seconds
    Selection: reoptimization
    Prior LSP: [ID: 1816]
    ID: path option unknown
    Removal Trigger: configuration changed
    Tun_Instance: 1817
Segment-Routing Path Info (isis level-1)
    Segment0[Node]: 6.6.6.6, Label: 116

```

Verbatim パス サポートの確認

適切な動作と SR-TE トンネル状態を確認するには、次の CLI を使用します。

```
R6#sh mpls traffic-eng tunnels tunnel 4
```

```

Name: R6_t4                               (Tunnel4) Destination: 11.11.11.11
Status:
  Admin: up           Oper: up           Path: valid           Signalling: connected
  path option 1, (SEGMENT-ROUTING) type explicit (verbatim) multihop (Basis for Setup)

Config Parameters:
  Bandwidth: 0        kbps (Global) Priority: 7 7  Affinity: 0x0/0xFFFF
  Metric Type: TE (default)

```

```

Path Selection:
  Protection: any (default)
Path-selection Tiebreaker:
  Global: not set   Tunnel Specific: not set   Effective: min-fill (default)
Hop Limit: disabled [ignore: Verbatim Path Option]
Cost Limit: disabled
Path-invalidation timeout: 10000 msec (default), Action: Tear
AutoRoute: disabled LockDown: disabled Loadshare: 0 [0] bw-based
auto-bw: disabled
Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
  State: explicit path option 1 is active
  BandwidthOverride: disabled LockDown: disabled Verbatim: enabled

History:
Tunnel:
  Time since created: 16 minutes, 40 seconds
  Time since path change: 13 minutes, 6 seconds
  Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 13
Current LSP: [ID: 13]
  Uptime: 13 minutes, 6 seconds
  Selection: reoptimization
Prior LSP: [ID: 12]
  ID: path option unknown
  Removal Trigger: configuration changed (severe)
Tun_Instance: 13
Segment-Routing Path Info (IGP information is not used)
  Segment0[First Hop]: 0.0.0.0, Label: 16003
  Segment1[ - ]: Label: 16002
  Segment2[ - ]: Label: 16001

```

IS-IS のセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングの追加情報

関連資料

関連項目	マニュアルタイトル
Cisco IOS コマンド	『Cisco IOS Master Command List, All Releases』

IS-IS のセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングの機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェアリリーストレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェアリリースだけを示しています。その機能は、特に断りが無い限り、それ以降の一連のソフトウェアリリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコ ソフトウェア イメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 4: IS-IS のセグメントルーティング トラフィック エンジニアリングの機能情報

機能名	リリース	機能情報
IS-IS のセグメントルーティング トラフィック エンジニアリング	Cisco IOS XE Everest 16.4.1 Cisco IOS XE Fuji 16.7.1	次のコマンドが導入または変更されました。 mpls traffic-eng nsr、show mpls traffic-eng tunnels tunnel1、show isis fast-reroute ti-lfa tunnel、show frr-manager client client-name ISIS interfaces detail、show ip cef 6.6.6.6 internal Cisco IOS XE Fuji 16.7.1 では、この機能は Cisco 4000 シリーズ サービス統合型ルータでサポートされています。



第 6 章

OSPFv2 ノード SID のセグメントルーティング

この章では、セグメントルーティングが OSPFv2 ノード SID でどのように機能するかについて説明します。

- [OSPFv2 ノード SID のセグメントルーティングに関する情報](#) (65 ページ)
- [OSPFv2 ノード SID のセグメントルーティングの設定方法](#) (69 ページ)
- [OSPFv2 ノード SID のセグメントルーティングに関する追加情報](#) (77 ページ)
- [OSPFv2 ノード SID のセグメントルーティングに関する機能情報](#) (77 ページ)

OSPFv2 ノード SID のセグメントルーティングに関する情報

セグメントルーティングは、Open Shortest Path First (OSPF) プロトコルのいくつかの拡張機能に依存しています。ルーティングプロトコルインスタンスのセグメントルーティングを有効にするには、2つのレベルの構成が必要です。セグメントルーティングインフラストラクチャコンポーネントによって管理される最上位のセグメントルーティング構成では、セグメントルーティングが可能になり、一方、ルータ `ospf` レベルでのセグメントルーティング構成では、`ospf` インスタンスに対してセグメントルーティングが可能になります。セグメントルーティングの状態には、次の3つがあります。

- `SR_NOT_CONFIGURED`
- `SR_DISABLED`
- `SR_ENABLED`

IGP 下のセグメントルーティング構成は、SR の状態が `SR_DISABLED` または `SR_ENABLED` のいずれかである場合にのみ許可されます。`SR_ENABLED` 状態は、少なくとも予約済みの有効な SRGB 範囲にあることを示します。コマンドを使用して、ルータ設定サブモードで IGP のセグメントルーティングを有効にすることができます。ただし、IGP セグメントルーティングは、グローバル SR が設定された後のみ有効になります。

SR_ENABLED は、SR を有効にするためにすべてのプロトコルに必要な状態ですが、プロトコルインスタンスの SR を有効にするには十分ではありません。その理由は、OSPF にセグメントルーティンググローバルブロック (SRGB) 情報に関する情報がまだないことです。SRGB に関する情報を受信する要求が正常に処理されると、OSPF SR の動作状態が有効になります。

セグメントルーティングでは、各ルータが、セグメントルーティングデータプレーン機能と、グローバル SID が割り当てられている場合にセグメントルーティングに使用される MPLS ラベル値の範囲をアダプタイズする必要があります。データプレーン機能とラベル範囲は、OSPF ルータ情報不透明 LSA に挿入される SR 機能サブ TLV を使用してアダプタイズされます。

OSPF SR 機能サブ TLV には、すべての予約済み SRGB 範囲が含まれます。ただし、シスコの実装でサポートされる SRGB 範囲は 1 つだけです。

リモートルータからのラベルスイッチドパスで受信されたプレフィックス SID

OSPF は、その不透明な拡張プレフィックス LSA 内の拡張プレフィックス サブ TLV を使用して、接続されたプレフィックスに関連付けられたプレフィックス SID を送信します。到達可能性がある LSA で受信したプレフィックス SID は、次の条件が満たされている場合にのみ、プレフィックス VPN ラベルごとの BGP ダウンロードと同じ方法でルーティング情報ベース (RIB) にダウンロードされます。

- トポロジとアドレスファミリに対してセグメントルーティングが有効。
- プレフィックス SID が有効。
- MFI へのローカル ラベルのバインドが成功している。



(注) 指定された SID 範囲に収まらない SID の場合、RIB の更新時にラベルは使用されません。SID が SID の範囲内には収まるが、ネクストホップのネイバー SID の範囲には収まらない場合は、そのパスに関連付けられているリモート ラベルはインストールされません。

セグメントルーティング隣接関係 SID アダプタイズメント

Cisco IOS XE リリース 3.17 では、OSPF によるセグメントルーティング隣接関係 SID のアダプタイズメントのサポートが有効です。隣接関係セグメント識別子 (Adj-SID) は、セグメントルーティングにおけるルータ隣接関係を表します。

セグメントルーティング対応ルータは、隣接関係ごとに Adj-SID を割り当てることができ、この SID を拡張不透明リンク LSA で伝送するように Adj-SID サブ TLV が定義されます。

OSPF は、OSPF 隣接関係が 2 つの方法または完全な状態にある場合、各 OSPF ネイバーに隣接関係 SID を割り当てます。OSPF は、セグメントルーティングが有効になっている場合にのみ隣接関係 SID を割り当てます。隣接関係 SID のラベルは、システムによって動的に割り当てられます。これにより、ローカルでしか有効でないため、設定ミスの可能性がなくなります。

複数の隣接関係 SID

Cisco IOS XE リリース 16.3 では、複数の隣接関係 SID がサポートされています。OSPF の隣接関係ごとに、OSPF は拡張リンク LSA で伝送される隣接関係 SID、非保護および保護された Adj-SID を割り当てます。保護された隣接関係 SID（またはバックアップ Adj-SID）は、ルータで FRR が有効になっている場合のみ、また SR がシステムで有効になっているインターフェイスでのみ、割り当てられてアドバタイズされます。FRR または SR が無効になっている場合、保護された Adj-SID は解放されます。

フォワーディングプレーンでの保護された adj-SID の永続化はサポートされます。プライマリリンクがダウンしている場合、OSPF は、遅延タイマー（30 秒）が期限切れになるまでバックアップ Adj-SID の解放を遅らせます。これにより、フォワーディングプレーンは、ルータがコンバージされるまで、バックアップパスを経由してトラフィックを転送し続けることができます。

割り当てられ、アドバタイズされたバックアップ Adj-SID は、`show ip ospf neighbor detail` および `show ip ospf segment-routing protected-adjacencies command` の出力で表示できます。

セグメントルーティング マッピング サーバ

セグメントルーティングマッピングサーバ（SRMS）を使用すると、プレフィックス SID マッピング ポリシー エントリの構成と保守を行うことができます。Cisco IOS XE リリース 3.17 では、IGP は SRMS のアクティブ ポリシーを使用して、フォワーディングプレーンのプログラミング時に SID 値を決定します。

SRMS は、ネットワークの SID/ラベルマッピング ポリシーにプレフィックスを提供します。一方、IGP は、プレフィックス SID/ラベルバインディング TLV を介して SID/ラベルマッピング ポリシーにプレフィックスをアドバタイズする役割を担います。

アクティブ ポリシー情報と変更は、アクティブ ポリシー情報を使用して転送情報を更新する IGP に通知されます。

接続されたプレフィックス SID

ルータが LSP にアドバタイズしたものと異なる SID を持つプレフィックスをインストールする場合、たとえば、複数のプロトコルまたは複数の IGP インスタンスが、異なる SID を持つ同じプレフィックスを SRMS にアナウンスしている場合、SRMS は競合を解決し、ローカル インスタンスと同じでない可能性がある競合に勝ったプレフィックスと SID をアナウンスします。その場合、IGP は、常にソース LSP から学習した内容をアドバタイズしますが、その LSP で学習したものと異なる可能性がある SID のインストールを試みます。これは IGP が別のプロトコルまたは別のプロトコル インスタンスから SID を再配布することを防ぐために行われます。

SRGB 範囲の変更

OSPF セグメントルーティングが設定されている場合、OSPF は、OSPF SR の動作状態を有効にする前に SRGB とのインタラクションを要求する必要があります。SRGB 範囲が作成されていない場合、OSPF は有効になりません。

SRGB 変更イベントが発生した場合、OSPF は、そのサブブロック エントリで対応する変更を行います。また OSPF は、SR 機能サブ TLV で新しく作成または拡張された SRGB 範囲をアドバタイズし、プレフィックス SID サブ TLV アドバタイズメントを更新します。

インターフェイスでの MPLS 転送

セグメントルーティングがインターフェイスを使用する前に、MPLS 転送を有効にする必要があります。OSPF は、インターフェイスでの MPLS 転送を有効にする役割を担います。

セグメントルーティングが OSPF トポロジに対して有効になっている場合、または OSPF セグメントルーティングの動作状態が有効になっている場合、OSPF は、OSPF トポロジがアクティブである任意のインターフェイスに対して MPLS を有効にします。同様に、OSPF トポロジのセグメントルーティングが無効になっている場合、OSPF は、そのトポロジのすべてのインターフェイスで MPLS 転送を無効にします。

SID エントリの競合処理

SID エントリと関連付けられているプレフィックス エントリの間には競合がある場合は、次のいずれかの方法を使用して競合を解決します。

- システムが同じプレフィックスに対して 2 つの SID エントリを受信すると、より高いルータ ID で受信したプレフィックスが、プレフィックスに対応する SID として扱われます。プレフィックスは、上位のルータ ID によってアドバタイズされた SID エントリを使用してインストールされます。
- システムが、1 つは OSPF プロトコル、他方は IS-IS プロトコルによる 2 つの SID エントリを受信すると、OSPF プロトコルによって受信した SID エントリが有効な SID として扱われます。プレフィックスは、OSPF プロトコルによって受信した SID エントリを使用してインストールされます。
- 2 つのプレフィックスが同じ SID エントリでアドバタイズされると、上位のルータ ID によってアドバタイズされたプレフィックスが SID エントリを使用してインストールされ、もう一方のプレフィックスは SID エントリなしでインストールされます。

理想的な状況では、各プレフィックスに一意的な SID エントリが割り当てられている必要があります。

OSPFv2 ノード SID のセグメントルーティングの設定方法

OSPFv2 ノード SID を使用してセグメントルーティングを設定するには、次の手順を実行します。

OSPF のセグメントルーティングの設定

始める前に

セグメントルーティングをサポートするように OSPF を設定する前に、最初にグローバル コンフィギュレーション モードでセグメントルーティング機能を設定する必要があります。

手順の概要

1. **enable**
2. **configure terminal**
3. **segment-routing mpls**
4. **connected-prefix-sid-map**
5. **address-family ipv4**
6. **1.1.1.1/32 index 100 range 1**
7. **exit-address-family**

手順の詳細

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 1	enable 例 : Device# enable	特権 EXEC モードをイネーブルにします。 • パスワードを入力します (要求された場合)。
ステップ 2	configure terminal 例 : Device# configure terminal	グローバル コンフィギュレーション モードを開始します。
ステップ 3	segment-routing mpls 例 : Device(config-sr)# segment-routing mpls	mpls データプレーンを使用してセグメント機能を有効にします。
ステップ 4	connected-prefix-sid-map 例 : Device(config-srmppls)# connected-prefix-sid-map	ローカルプレフィックスと SID のアドレスファミリー固有のマッピングを設定できるサブモードを開始します。

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 5	address-family ipv4 例 : Device(config-srmppls-conn)# address-family ipv4	IPv4 アドレス プレフィックスを指定します。
ステップ 6	1.1.1.1/32 index 100 range 1 例 : Device(config-srmppls-conn-af)# 1.1.1.1/32 100 range 1	SID 100 にアドレス 1.1.1.1/32 を関連付けます。
ステップ 7	exit-address-family 例 : Device(config-srmppls-conn-af)# exit-address-family	アドレス ファミリを終了します。

OSPF ネットワークでのセグメントルーティングの設定

始める前に

OSPF ネットワークでセグメントルーティングを設定する前に、ネットワーク上で OSPF を有効にする必要があります。

手順の概要

1. **router ospf 10**
2. **router-id<id>**
3. **segment-routing mpls**
4. **segment-routing area <area id> mpls**
5. **show ip ospf 10 segment-routing**

手順の詳細

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 1	router ospf 10 例 : Device(config)# router ospf 10	OSPF モードを有効にします。
ステップ 2	router-id<id> 例 : Device(config-router)# router-id 1.0.0.0	OSPF ルートを設定します。

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 3	segment-routing mpls 例 : <pre>Device(config-router)# segment-routing mpls</pre>	セグメント ルーティング MPLS モードを設定します。
ステップ 4	segment-routing area <area id> mpls 例 : <pre>Device(config-router) # segment-routing area 0 mpls</pre>	特定の領域にセグメントルーティング MPLS モードを設定します。
ステップ 5	show ip ospf 10 segment-routing 例 : <pre>Device# show ip ospf 10 segment-routing</pre>	<p>OSPF の下で SR を設定するための出力を示します。</p> <p>次の例は、OSPF のセグメントルーティングに対する <code>show ip ospf segment-routing state</code> コマンドからの出力を表しています。</p> <pre>Device#show ip ospf 10 segment-routing OSPF Router with ID (0.0.0.1) (Process ID 10) Global segment-routing state: Enabled Segment Routing enabled: Area Topology name Forwarding ----- - 0 Base MPLS 1 Base MPLS SR Attributes Prefer non-SR (LDP) Labels Do not advertise Explicit Null Local MPLS label block (SRGB): Range: 16000 - 23999 State: Created Registered with SR App, client handle: 3 Connected map notifications active (handle 0x4), bitmask 0x1 Active policy map notifications active (handle 0x5), bitmask 0xC Registered with MPLS, client-id: 100 Bind Retry timer not running Adj Label Bind Retry timer not running</pre>

OSPF のプレフィックス SID の設定

ここでは、各インターフェイスでプレフィックスセグメント ID (SID) を設定する方法について説明します。

始める前に

セグメントルーティングを対応するアドレスファミリでイネーブルにする必要があります。

手順の概要

1. イネーブル化
2. configure terminal
3. segment-routing mpls
4. connected-prefix-sid-map
5. address-family ipv4
6. 1.1.1.1/32 index 100 range 1
7. exit

手順の詳細

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 1	イネーブル化 例 : Device# enable	特権 EXEC モードをイネーブルにします。
ステップ 2	configure terminal 例 : Device# configure terminal	グローバル コンフィギュレーション モードを開始します。
ステップ 3	segment-routing mpls 例 : Device(config)# segment-routing mpls	セグメントルーティング MPLS モードを設定します。
ステップ 4	connected-prefix-sid-map 例 : Device(config-srmppls)# connected-prefix-sid-map	ローカルプレフィックスと SID のアドレスファミリ固有のマッピングを設定できるサブモードを開始します。
ステップ 5	address-family ipv4 例 : Device(config-srmppls-conn)# address-family ipv4	IPv4 アドレスファミリを指定し、ルータアドレスファミリ コンフィギュレーション モードを開始します。
ステップ 6	1.1.1.1/32 index 100 range 1 例 : Device(config-srmppls-conn-af)# 1.1.1.1/32 100 range 1	SID 100 にアドレス 1.1.1.1/32 を関連付けます。

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 7	exit 例 : Device(config-router)# exit	セグメントルーティングモードを終了し、コンフィギュレーション端末モードに戻ります。

プレフィックス属性 **N-flag-clear** の設定

OSPF は、その不透明 LSA に拡張プレフィックス TLV を介してプレフィックス SID をアドバタイズします。これはプレフィックスのフラグを伝送します。そのうちの1つはNフラグ（ノード）で、プレフィックスに沿って送信されたトラフィックが、LSA を発信するルータ宛てであることを示します。このフラグは通常、ルータのループバックのホスト ルートをマークします。

手順の概要

1. **enable**
2. **configure terminal**
3. **interface loopback3**
4. **ip ospf prefix-attributes n-flag-clear**

手順の詳細

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 1	enable 例 : Device# enable	特権 EXEC モードをイネーブルにします。 • パスワードを入力します（要求された場合）。
ステップ 2	configure terminal 例 : Device# configure terminal	グローバル コンフィギュレーション モードを開始します。
ステップ 3	interface loopback3 例 : Device(config)# interface loopback3	インターフェイス ループバックを指定します。
ステップ 4	ip ospf prefix-attributes n-flag-clear 例 : Device(config-if)# ip ospf prefix-attributes n-flag-clear	プレフィックス N-flag をクリアします。

OSPF での明示的ヌル属性の設定

penultimate-hop-popping (PHP) を無効にし、明示的ヌル ラベルを追加するには、`explicit-null` オプションを指定する必要があります。このオプションを指定すると、OSPF は、拡張プレフィックス SID TLV の E フラグをその LSA に設定します。

デフォルトでは、ループバック アドレスに関連付けられたプレフィックス SID をアドバタイズするときに、OSPF によって E-flag (明示的ヌル フラグ) と呼ばれるフラグが 0 に設定されます。このフラグを設定するには、明示的な設定を追加します。

手順の概要

1. `enable`
2. `configure terminal`
3. `segment-routing mpls`
4. `set-attributes`
5. `address-family ipv4`
6. `explicit-null`
7. `exit-address-family`

手順の詳細

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 1	<code>enable</code> 例 : <code>Device# enable</code>	特権 EXEC モードをイネーブルにします。 <ul style="list-style-type: none">• パスワードを入力します (要求された場合)。
ステップ 2	<code>configure terminal</code> 例 : <code>Device# configure terminal</code>	グローバル コンフィギュレーション モードを開始します。
ステップ 3	<code>segment-routing mpls</code> 例 : <code>Device(config)# segment-routing mpls</code>	セグメント ルーティング MPLS モードを設定します。
ステップ 4	<code>set-attributes</code> 例 : <code>Device(config-srmppls)# set-attributes</code>	属性を設定します。
ステップ 5	<code>address-family ipv4</code> 例 : <code>Device(config-srmppls-attr)# address-family ipv4</code>	IPv4 アドレス ファミリを指定し、ルータ アドレス ファミリ コンフィギュレーション モードを開始します。

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 6	explicit-null 例： Device(config-srmppls-attr-af)# explicit-null	明示的ヌルを指定します。
ステップ 7	exit-address-family 例： Device(config-srmppls-attr-af)# exit-address-family	アドレス ファミリを終了します。

OSPF のセグメントルーティング Label Distribution Protocol 優先順位の設定

手順の概要

1. enable
2. configure terminal
3. segment-routing mpls
4. set-attributes
5. address-family ipv4
6. sr-label-preferred
7. exit-address-family

手順の詳細

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 1	enable 例： Device# enable	特権 EXEC モードをイネーブルにします。 • パスワードを入力します（要求された場合）。
ステップ 2	configure terminal 例： Device# configure terminal	グローバル コンフィギュレーション モードを開始します。
ステップ 3	segment-routing mpls 例： Device(config)# segment-routing mpls	セグメント ルーティング MPLS モードを設定します。

	コマンドまたはアクション	目的
ステップ 4	set-attributes 例： Device(config-srmppls)# set-attributes	属性を設定します。
ステップ 5	address-family ipv4 例： Device(config-srmppls-attr)# address-family ipv4	IPv4 アドレス ファミリーを指定し、ルータ アドレス ファミリー コンフィギュレーション モードを開始します。
ステップ 6	sr-label-preferred 例： Device(config-srmppls-attr-af)# sr-label-preferred	LDP より優先される SR ラベルを指定します。
ステップ 7	exit-address-family 例： Device(config-srmppls-attr-af)# exit-address-family	アドレス ファミリーを終了します。

OSPF SRMS の設定

次のコマンドは、OSPF SRMS を有効にして、OSPF がローカル マッピング エントリをアドバタイズできるようにします。OSPF は、SRMS ライブラリにリモート エントリを送信しません。ただし、OSPF は、ローカルに設定されたマッピング エントリのみに基づいて計算される SRMS アクティブ ポリシーを使用します。

```
[no] segment-routing prefix-sid-map advertise-local
```

OSPF SRMS クライアントの設定

デフォルトでは、OSPF SRMS クライアント モードが有効になっています。OSPF は、常に SRMS に LSA を通じて受信したリモート プレフィックス SID マッピング エントリを送信します。SRMS アクティブ ポリシーは、ローカルおよびリモートの両方のマッピング エントリに基づいて計算されます。

次のコマンドを実行すると、プレフィックス SID マッピング クライアント機能が無効になります。これは受信側で設定されます。

```
segment-routing prefix-sid-map receive [disable]
```

OSPFv2 ノード SID のセグメントルーティングに関する追加情報

関連資料

関連項目	マニュアル タイトル
Cisco IOS コマンド	『Cisco IOS Master Command List, All Releases』 http://www.cisco.com/c/en/us/td/docs/ios-xml/ios/mcl/allreleasemcl/all-book.html
IP ルーティング ISIS コマンド	『Cisco IOS IP Routing ISIS commands』 http://www.cisco.com/c/en/us/td/docs/ios-xml/ios/mcl/allreleasemcl/all-book.html

OSPFv2 ノード SID のセグメントルーティングに関する機能情報

表 5: OSPFv2 ノード SID のセグメントルーティングに関する機能情報

機能名	リリース	機能情報
OSPF によるセグメントルーティング	Cisco IOS XE Release 3.16S Cisco IOS XE Fuji 16.7.1	セグメントルーティング OSPFv2 ノード SID 機能は、OSPF ネットワークでのセグメントルーティングのサポートを提供します。 次のコマンドが導入または変更されました。 connected-prefix-sid-map 、 show ip ospf 10 segment-routing 、 sr-label-preferred 、 ip ospf prefix-attributes n-flag-clear Cisco IOS XE Fuji 16.7.1 では、この機能は Cisco 4000 シリーズ サービス統合型ルータでサポートされています。



第 7 章

OSPFv2 リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティング

このドキュメントでは、TI-LFA（トポロジに依存しないループフリー代替）を使用した IP 高速再ルーティング機能（IP FRR）の OSPFv2 の実装について説明します。

- [トポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの制約事項（79 ページ）](#)
- [OSPFv2 リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングについて（80 ページ）](#)
- [トポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの設定方法（89 ページ）](#)
- [トポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングのデバッグ（94 ページ）](#)
- [例：OSPFv2 リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティング（94 ページ）](#)
- [OSPFv2 リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの追加情報（95 ページ）](#)
- [OSPFv2 リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの機能情報（95 ページ）](#)

トポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの制約事項

- TI-LFA は OSPFv2 でのみサポートされています。
- TI-LFA トンネルは、ルータが SR をサポートし、プレフィックス SID を使用して設定されている場合だけ作成されます。プレフィックス（または）ノード SID は、接続された SID として設定（または）SRMS（セグメントルーティングマッピングサーバ）を使用してアドバタイズできます。
- TI-LFA は、マルチポイントインターフェイスへの OSPF ポイントではサポートされません。
- TI-LFA は、マルチトポロジルーティング（MTR）をサポートしません。

- TI-LFA は、仮想リンク、シャムリンク（または）TE トンネルを使用して修復パスを作成しません。
- TI-LFA トンネルは、トンネルが通過する必要があるノード（または）修復ノードのセットを明示的に指定することによって構築され、プログラムされます。

OSPFv2 リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングについて

トポロジに依存しないループフリー代替（TI-LFA）は、セグメントルーティングを使用して、RLFA（リモートループフリー代替）などの他の高速再ルーティング技術が保護を提供できないトポロジでリンク、ノード、および共有リスク リンク グループ（SRLG）保護を提供します。TI-LFA の目的は、リンク障害によるトポロジ変更後にルータがコンバージェンスする間に結果として生じるパケット損失を減らすことです。急速な障害修復（50 ミリ秒未満）は、分散ネットワーク コンバージェンス プロセスが完了するまで、ループフリーで安全に使用できる事前計算済みのバックアップパスを使用することによって達成されます。

TI-LFA を使用する主な利点を次に示します。

- すべてのプレフィックスの 100% のカバレッジと 50 ミリ秒以内のリンクおよびノードの保護を提供します。
- コンバージェンス後のパスを活用することで、一時的な輻輳と最適でないルーティングを防ぎます。
- ラベル配布プロトコル（LDP）と IP トラフィックも保護します。

IP 高速再ルーティングおよびリモートループフリー代替

IP 高速再ルーティング（FRR）は、ネットワーク内の障害が発生したリンクまたは障害が発生したノードの周囲の IP トラフィックを、非常に短時間（50 ミリ秒未満）で再ルーティングできるようにする一連の手法です。使用される手法の 1 つは、OSPF プロトコルを使用して実装されるループフリー代替（LFA）です。OSPF は現在、プレフィックスごとの直接接続された LFA およびリモート LFA（RLFA）をサポートします。これらの LFA アルゴリズムの問題はトポロジ依存性です。LFA アルゴリズムはすべてのトポロジに対してネットワークを通してループフリー代替パスを見つけることはできません。

プレフィックスごとの直接接続された LFA（DLFA としても知られています）はほとんどの三角形のトポロジに対してループフリー代替パスを提供しますが、長方形または円形のトポロジに対しては優れたカバレッジを提供しません。再ルーティングされたトラフィックを中間ノードにトンネリングするために LDP シグナリングとともに MPLS フォワーディングを使用するリモート LFA 実装（RLFA）は、リングまたは長方形トポロジの IPFRR カバレッジを拡張します。各リンクについて、RLFA は P スペース（保護対象リンクを横断せずに計算ノードから到達可能なノードのセット）と Q スペース（保護対象リンク自体を横断せずに保護されたリンク上のネイバーに到達できるノードのセット）を定義します。P および Q スペースの両方に属す

るノードは、PQ ノードと呼ばれ、保護対象トラフィックの中間ノードとして使用できます。RLFA は、PQ ノードを対象にした LDP セッションを形成し、RLFA トンネルを構成します。ただし、P スペースと Q スペースが分離されているトポロジでは、R-LFA はそれらのプレフィックスを保護しません。

トポロジに依存しない高速再ルーティング

トポロジに依存しない高速再ルーティング (TI-FRR) は、トポロジ内のリンクのメトリックが対称であると仮定して、セグメントルーティングを使用して任意のトポロジでリンク保護を提供する技法です。TI-LFA は、単一リンクの帯域幅が非対称である場合のバックアップを保証しません。TI-LFA は、コンバージェンス後のパス上にあるループフリー修復パスのみを考慮します。これは、ネットワークのより優れたキャパシティ計画を行うのに役立ちます。

TI-LFA アルゴリズムは、ネットワークを通して完全な明示的パスを作成することを可能にします。完全に指定されたパスを使用すると、パスに沿ったセグメントの数が原因で、大きなトポロジで問題が発生する可能性があります。ただし、パス全体を指定する必要はなく、トラフィックを保護ノードにループバックしない中間ノード (リリースノード) にトラフィックを伝送するために必要なのはパスのサブセットのみです。TI-LFA アルゴリズムは、修復パスとして SR トンネルを構築します。TI-LFA トンネルは、トンネルが通過する必要があるノード (または) 修復ノードのセットを明示的に指定することによって構築され、プログラムされません。トラフィックは (プライマリパスが失敗した場合) トンネルで伝送され、コンバージェンス後パスでも伝送されます。

トポロジに依存しないループフリー代替

ローカル LFA およびリモート LFA が有効になっている場合、保護すべきプレフィックスのカバレッジは良好になります。ただし、PQ インターセクト ノードを持たないいくつかのまれなトポロジでは、ローカルおよびリモート LFA のどちらも、失敗したリンクを保護するために解放ノードを見つけることに失敗します。さらに、2つのアルゴリズムには LFA のコンバージェンス後の特性についての知識がないため、コンバージェンス後の経路を優先する方法はありません。

上記の制限を克服するために、トポロジに依存しない LFA (TI-LFA) が SR 対応ネットワークでサポートされ、次のサポートを提供します。

- **リンク保護** : LFA はリンクの障害のための修復パスを提供します。
- **ローカル LFA** : コンバージェンス後のパスのローカル LFA が利用可能であるときはいつでも、ローカル LFA は修復パスのための追加 SID を必要としないので、TI LFA より優先されます。つまり、PQ ノードのラベルは、リリースノードには必要ありません。
- **拡張 P スペースのローカル LFA** : 拡張 P スペースのノードの場合、ローカル LFA は今でも修復パスのための最も経済的な方法です。この場合、TI-LFA は選択されません。
- **PQ 交差ノードへのトンネル** : これは、修復パスが TI-LFA を使用してコンバージェンス後のパスで保証されることを除いて、リモート LFA と類似しています。
- **PQ 分離ノードへのトンネル** : ローカルおよびリモート LFA が修復パスを見つけられない場合には、この機能は TI-LFA に固有です。

- 複数の交差または分離 PQ ノードを通過するトンネル：TI-LFA は、プラットフォームのサポートされている最大ラベル数まで、すべてのプレフィックスの完全なカバレッジを提供します。
- 保護対象リンクのための P2P およびブロードキャスト インターフェイス：TI-LFA は P2P およびブロードキャスト インターフェイスを保護します。
- 非対称リンク：ネイバー間の OSPF メトリックは同じではありません。
- マルチホーム（エニーキャスト）プレフィックス保護：同じプレフィックスが複数のノードによって発信される可能性があり、TI-LFA はコンバージェンス後の修復パスを提供することによってエニーキャストプレフィックスも保護します。
- 保護されたプレフィックスのフィルタリング：ルートマップは、保護するプレフィックスのリストと、リリースノードまでの最大修復距離を制限するオプションを含めるかまたは除外します。
- タイブレーカー：TI-LFA に適用可能な既存のタイブレーカーのサブセットがサポートされています。

トポロジに依存しないループフリー代替タイブレーク

ローカルおよびリモート LFA は、プレフィックスを保護するために複数のパスがある場合、デフォルトまたはユーザ設定のヒューリスティックを使用してタイブレークします。この属性は、ロード バランシングの前に、TI-LFA リンク保護計算の終了時に修復パスの数を削減するために使用されます。

ローカル LFA およびリモート LFA は次のタイブレーカーをサポートします。

- **Linecard-disjoint**：ラインカード分離修復パスを優先します。
- **Node-protecting**：修復パスを保護するノードを優先します。
- **SRLG-disjoint**：SRLG 分離修復パスを優先します。
- **Load-sharing**：リンクとプレフィックスの間で均等に修復パスを分配します。

特定のプレフィックスに対して2つの修復パスがある場合、プライマリポートのものとは異なるラインカードの出力ポートであるパスが、修復パスとして選択されます。

- **LC-disjoint-index**：修復パスの両方がプライマリパスのものと同一ラインカード上にある場合、両方のパスが候補と見なされます。パスの1つが別のラインカード上にある場合は、そのパスが修復パスとして選択されます。
- **SRLG-disjoint**：SRLG 分離修復パスを優先します。

SRLG ID は、各インターフェイスに対して構成できます。プレフィックスに対して2つの修復パスがある場合、修復パスに設定された SRLG ID は、プライマリパス SRLG ID のものと比較されます。セカンダリパスの SRLG ID がプライマリのものとは異なる場合、そのパスが修復パスとして選択されます。

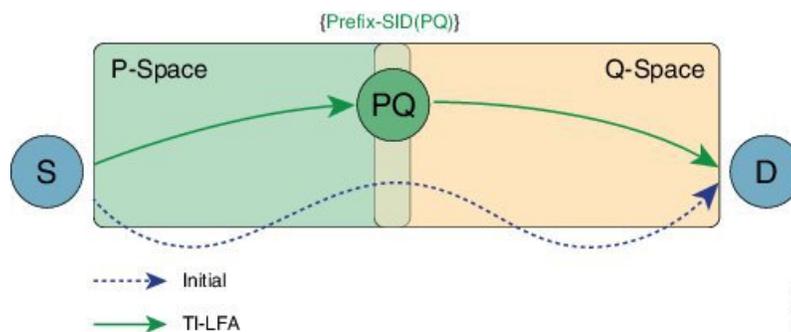
Cisco IOS XE リリース 3.18 では、ノード保護タイブレーカーはデフォルトで無効になっています。同じインターフェイス上のタイブレーカーのデフォルトと明示的なタイブレーカーは、相互に排他的です。以下のタイブレーカーは、すべての LFA でデフォルトで有効になっています。

- ノード2は、コアリンクを介してノード5宛てのすべてのトラフィックをスイッチします。

宛先ごとのリンク保護

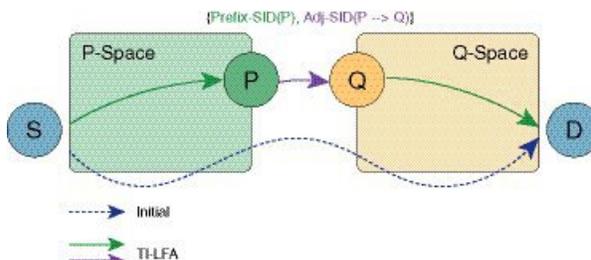
TI-LFAの実装は、基盤となるハードウェアによってサポートされるセグメント（ラベル）の数で宛先ごとのリンク保護を提供します。次の図は、TI-LFAの実装を示しています。

図7: TI-LFA : {プレフィックス SID (PQ)} }



PQ が S の直接ネイバーである場合、追加セグメントをプッシュする必要はありません。

図8: TI-LFA : {プレフィックス SID (P)、隣接関係 SID (P->Q)} }



インターフェイスごとのループフリー代替の使用可能性

- TI-LFA は、エリアごとに有効にすることができます。
- TI-LFA バックアップパスが計算されるのは、保護対象のプライマリ インターフェイスで TI-LFA 保護が有効になっている場合だけです。デフォルトでは、すべてのインターフェイスで保護が有効です。
- TI-LFA 修復パスは、ハードウェアによってサポートされるラベルの数によって制限されます。ハードウェアが2つのラベルだけをサポートする場合、TI-LFA 修復パスは、2つ以下のセグメントによって保護できるそれらのプレフィックスだけを保護できます。2つ以上のセグメントを必要とするそれらのプレフィックスは、未保護のままになります。

プレフィックス処理

すべてのリンクについて TI-LFA パスが計算されると、プレフィックス処理が開始されます。デフォルトでは、エリア内およびエリア間のプレフィックスのみが保護されます。外部プレフィックスを保護するには、OSPF レベルでグローバルにセグメントルーティングを有効にする必要があります。

プライマリパスと修復パスは、保護されているプレフィックスと同じルートタイプである必要があります。つまり、エリア内を保護する必要がある場合、TI-LFA 修復パスは、プレフィックスが一意であっても（または）エニーキャストプレフィックスであっても、同じエリア内プレフィックスについても計算します。

エニーキャストプレフィックス処理

また OSPF TI-LFA は、エニーキャストプレフィックスのための修復パスを計算します。エニーキャストプレフィックス（または）デュアルホームのプレフィックスは、複数のルータによってアドバタイズされたプレフィックスです。エリア内、エリア間、またはエリア外プレフィックスである可能性があります。エニーキャストプレフィックスのための TI-LFA 修復パスの計算は以下のとおりです。

- プレフィックス P1 がルータ R1 および R2 によってアドバタイズされると仮定します。両方のルータによってアドバタイズされたプレフィックスは、同じルートタイプである必要があります。つまり、R1 と R2 の両方で、プレフィックスをエリア内プレフィックス（またはエリア内もしくはエリア外）としてアドバタイズする必要があります。
- プライマリパスは、コストが低い R1 に向けて計算されます。
- TI-LFA がバックアップパスを計算するときに、コンバージェンス後のパスを計算します。したがって、コンバージェンス後のパスは R1 向けである必要はありません。R2（コンバージェンス後）に到達するためのコストがより短い場合、TI-LFA アルゴリズムは R2 向けのコンバージェンス後パスを選択します。TI-LFA トンネルは R2 に向けて形成されます。
- R2 がプレフィックスをアドバタイズしない場合、TI-LFA アルゴリズムは R1 向けの修復パスについて再計算されます。

プレフィックスごとのループフリー代替タイプブレーク

IP FRR には、以下に示す順序で下記のタイプブレークルールがあります。最適なパスを選択できる複数の修復パスがある場合は、次のタイプブレークルールが適用されます。複数のパスがすべてのタイプブレークルールに一致する場合、すべてのパスが修復パスとして使用されます。

- **Post Convergence** : コンバージェンス後のパスであるバックアップパスを優先します。これはデフォルトで有効になっていて、ユーザはこれを変更できません。
- **Primary-path** : ECMP セットからのバックアップパスを優先します。
- **Interface-disjoint** : ポイントツーポイントインターフェイスには、プライマリゲートウェイで障害が発生した場合、再ルーティングのための代替のネクストホップはありません。

interface-disjoint 属性を設定すると、このような修復パスの選択を防ぐことができるため、インターフェイスが保護されます。

- **Lowest-backup-metric** : 最小の合計メトリックを持つバックアップパスを優先します。TI-LFA は常に最低のコストであるバックアップパスを選択するので、これは TI-LFA には適用されません。
- **LC-disjoint** : プライマリパスとは異なるラインカードにあるバックアップパスを優先します。
- **Broadcast-interface-disjoint** : LFA 修復パスは、修復パスと保護されたプライマリパスが異なるネクストホップインターフェイスを使用するときにリンクを保護します。ただし、ブロードキャストインターフェイスでは、LFA 修復パスがプライマリパスと同じインターフェイスを介して計算され、ネクストホップゲートウェイが異なる場合、ノードは保護されますがリンクは保護されないことがあります。broadcast-interface-disjoint 属性を設定すると、プライマリパスがポイントするブロードキャストネットワークを修復パスが経由しない（つまり、インターフェイスと、これに接続されるブロードキャストネットワークを使用できない）ように指定することができます。
- **Load Sharing** : 上記のルールに一致する修復パスが複数ある場合は、バックアップパスをロードシェアします。このルールは、ユーザーが変更することもできます。



(注) ユーザーは、要件に応じてタイプブレイクルールを変更および定義できます。このようにして、ユーザーはシーケンスの優先順位を変更したり、必要のないタイプブレイクインデックスの一部を削除したりすることができます。



(注) TI-LFA は常に最低コストのバックアップパスのみを選択するので、Lowest-backup-metric ポリシーは TI-LFA には適用されません。

上記のルールは、次のコマンドを使用して確認できます。

```
R2#show ip ospf fast-reroute

          OSPF Router with ID (2.2.2.200) (Process ID 10)

Microloop avoidance is enabled for protected prefixes, delay 5000 msec

Loop-free Fast Reroute protected prefixes:

          Area          Topology name  Priority  Remote LFA Enabled  TI-LFA Enabled
          0              Base           Low       No                   Yes
AS external            Base           Low       No                   Yes

Repair path selection policy tiebreaks (built-in default policy):
  0  post-convergence
 10  primary-path
 20  interface-disjoint
 30  lowest-metric
```

```

40 linecard-disjoint
50 broadcast-interface-disjoint
256 load-sharing

```

OSPF/RIB notifications:

Topology Base: Notification Enabled, Callback Registered

Last SPF calculation started 17:25:51 ago and was running for 3 ms.

TI-LFA の導入によって、次の 2 つのタイブレーク ルールが拡張されます。

- node-protection
- srlg-protection

上記の 2 つのタイブレーク ルールは、デフォルトでは有効になっていません。ユーザは、前述のタイブレーク ポリシーを設定する必要があります。

ノード保護

TI-LFA ノード保護は、ノード障害からの保護を提供します。ノードを保護する TI-LFA は、特定のネクストホップへのリンクだけでなく、特定のネクストホップの障害に対して保護するコンバージョン後の修復パスの計算を試みます。

ノード保護は、ローカル LFA の実装でもタイブレーカーとして使用されます。ただし、これが TI-LFA と組み合わせられると、バックアップパスはノード保護パスとのコンバージェンス後に計算されます。プレフィックスごとの TI-LFA ノード保護はデフォルトで無効になっています。IPFRR TI-LFA ノード保護機能は、対応するタイブレークが TI-LFA 機能とともに有効になると有効になります。つまり、

```

router ospf 10
  [no] fast-reroute per-prefix ti-lfa [area <area> [disable]]
  [no] fast-reroute per-prefix tie-break node-protecting index <index>
  [no] fast-reroute per-prefix tie-break node-protecting required index <index>

```

ノード保護を有効にする場合、他のすべてのタイブレーク ルールも手動で設定する必要があります。ノード保護はリンク保護上に構築されます。

node-protecting と **node-protecting required** の違いは、バックアップパスの選択です。**node-protecting required** を設定すると、選択されたバックアップは、ノード（保護しているリンクの一部）を通過しないパスでなければなりません。このようなパスが使用できない場合は、バックアップパスとしてパスが選択されません。

共有リスク リンク グループ保護

共有リスクリンクグループ (SRLG) は、同時に障害が発生する可能性が高い修復パスおよび保護されたプライマリパスのネクストホップインターフェイスのグループです。OSPFv2 ループフリー Fast Reroute 機能では、コンピューティング ルータでローカルに設定された SRLG のみがサポートされます。TI LFA の導入によって、SRLG グループ ID をプライマリ パス インターフェイスと共有しないコンバージェンス後のパスが選択されます。このようにして、プライマリ リンクが失敗するたびに、ユーザは SRLG 保護を確認します。

IPFRR TI-LFA SRLG 保護機能は、対応するタイブレイクが Ti-LFA 機能とともに有効になると有効になります。つまり、

```
router ospf 10
  [no] fast-reroute per-prefix ti-lfa [area <area> [disable]]
  [no] fast-reroute per-prefix tie-break srlg index <index>
  [no] fast-reroute per-prefix tie-break srlg required index <index>
```

SRLG 保護を有効にすると、他のすべてのタイブレイク ルールを手動で設定する必要があります。**srlg-protecting** と **srlg-protecting required** の違いは、バックアップ パスの選択です。**srlg-protecting required** を設定すると、選択されたバックアップは、保護されているプライマリ リンクと SRLG ID を共有しないパスでなければなりません。このようなパスが使用できない場合は、バックアップ パスとしてパスが選択されません。

一方、**srlg-protecting** を単独で設定すると、SRLG 保護パスが使用できない場合は、リンク保護パスがバックアップパスとして選択されます。SRLG 保護パスが使用可能な場合、SRLG 保護パスへのスイッチオーバーが行われます。

ノード共有リスク リンク グループ保護

ノードと SRLG の保護タイブレイクの両方を一緒に設定できます。これは、バックアップパスがノード保護と SRLG 保護の両方の基準を満たす必要があることを意味します。その場合、追加の TI-LFA ノード SRLG の組み合わせ保護アルゴリズムが実行されます。TI-LFA ノード SRLG の組み合わせアルゴリズムは、コンバージェンス後の最短パスツリー (SPT) を計算するときに、保護されたノードと、同じ SRLG グループを持つインターフェイスのすべてのメンバーを削除します。

ノードおよび SRLG の保護タイブレイクを一緒に有効にするには、次のコマンドを使用します。

```
router ospf 10
  [no] fast-reroute per-prefix ti-lfa [area <area> [disable]]
  [no] fast-reroute per-prefix tie-break node-protecting index <index>
  [no] fast-reroute per-prefix tie-break srlg index <index>
```

次の show コマンドは、タイブレイク ポリシーを表示するために使用されます。

```
R3#show ip ospf fast-reroute

          OSPF Router with ID (3.3.3.33) (Process ID 10)

Loop-free Fast Reroute protected prefixes:

          Area          Topology name  Priority  Remote LFA Enabled  TI-LFA Enabled
          ---          -
              0          Base           Low       No                   No
              1          Base           Low       No                   No
             1000          Base           Low       No                   No
AS external          Base           Low       No                   No

Repair path selection policy tiebreaks:
  0  post-convergence
 60  node-protecting
 70  srlg
256  load-sharing
```

```
OSPF/RIB notifications:
  Topology Base: Notification Disabled, Callback Not Registered

Last SPF calculation started 00:00:06 ago and was running for 2 ms.
```

トポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの設定方法

トポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの有効化

デフォルトでは、TI-LFA は無効になっています。プロトコルの有効化を使用して、TI-LFA を有効にすることができます。

プロトコルの有効化：すべての OSPF エリアに対して、ルータ OSPF モードで TI-LFA を有効にします。TI-LFA FRR を有効にするには、次の手順を実行します。

```
[no] fast-reroute per-prefix ti-lfa [ area <area> disable]

router ospf <process>
  fast-reroute per-prefix enable area <area> prefix-priority {low | high}
  fast-reroute per-prefix ti-lfa [ area <area> disable]
```

また、インターフェイス コマンドを使用して、特定のインターフェイスで IP FRR を有効または無効にすることもできます。

```
interface <interface>
  ip ospf fast-reroute per-prefix protection disable
  ip ospf fast-reroute per-prefix candidate disable
  ip ospf fast-reroute per-prefix protection ti-lfa [disable]
```



- (注)
- TI-LFA が OSPF ルータおよび広域で設定されるとき、エリア特定の設定が優先します。
 - 外部プレフィックスを保護するには、TI-LFA はグローバルに有効にする必要があります。

トポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの設定

このタスクでは、リンク、ノード、および SRLG の障害に関するトラフィック フローを収束させるために、プレフィックスごとのトポロジに依存しないループフリー代替 (TI-LFA) の計算を有効にする方法について説明します。TI-LFA は、より低いレベルによって継承されたインスタンスまたはエリア レベルで設定することができます。TI-LFA にも適用されるインターフェイス レベルごとのプレフィックス FRR ごとに有効または無効にできます。

設定を開始する前に、次のトポロジ要件を満たしていることを確認してください。

- ルータ インターフェイスがトポロジごとに設定されている。

- ルータが OSPF で設定されている。
- セグメント ルーティングが OSPF レベルでもグローバルでも有効である。

1. 指定されたルーティング プロセスの OSPF ルーティングを有効にして、ルータ コンフィギュレーション モードを開始します。

```
Device(config)# router ospf 10
```

2. FRR を有効にします。

```
Device(config-router)# fast-reroute per-prefix enable prefix-priority low
```

3. TI-LFA を有効にします。

```
Device(config-router)# fast-reroute per-prefix ti-lfa
```

4. 特定のエリアで TI-LFA を有効にします。

```
Device(config-router)# fast-reroute per-prefix ti-lfa area 0
```

5. TI-LFA モードを終了します。

```
Device(config-router)# exit
```

6. インターフェイス モードに入ります。

```
Device(config)#interface ethernet 0/0
```

7. 特定のインターフェイスで FRR を有効にしたくない場合は、`protection disable` コマンドを使用します。

```
Device(config-if)#ip ospf fast-reroute per-prefix protection disable
```

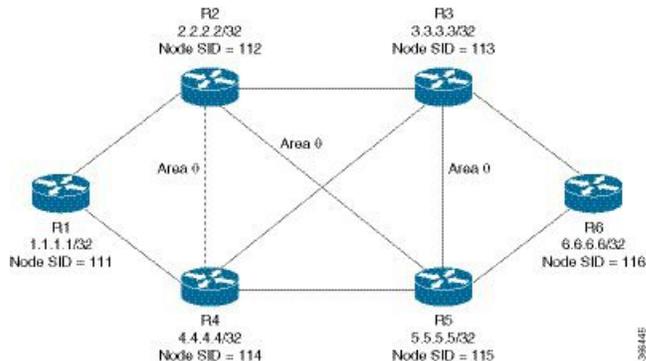
8. 特定のインターフェイスを修復パスとして有効にしたくない場合は、`candidate disable` コマンドを使用します。

```
Device(config-if)#ip ospf fast-reroute per-prefix candidate disable
```

トポロジに依存しない高速再ルーティング タイブレーカーの設定

すべてのノードのプレフィックス SID が設定されているすべてのルータで、セグメントルーティングを有効にする必要があります。構成を理解するには、次のトポロジを参照として使用してください。

図 9: 設定例



R2 と R3 の間のリンクを保護するデバイス R2 を考えます。R2 での設定：

```
router ospf 10
fast-reroute per-prefix enable prefix-priority low
fast-reroute per-prefix ti-lfa
segment-routing mpls
segment-routing area 0 mpls
fast-reroute per-prefix enable prefix-priority low
fast-reroute per-prefix ti-lfa
fast-reroute per-prefix ti-lfa area 0
fast-reroute per-prefix tie-break node-protecting index 60
fast-reroute per-prefix tie-break srlg index 70
mpls traffic-eng router-id Loopback1
mpls traffic-eng area 0

interface GigabitEthernet4 //interface connecting to the router 4
ip address 100.101.4.4 255.255.255.0
ip ospf 10 area 0
ip ospf network point-to-point
srlg gid 10
negotiation auto

interface GigabitEthernet3 //interface connecting to the router 3
ip address 100.101.3.3 255.255.255.0
ip ospf 10 area 0
ip ospf network point-to-point
srlg gid 10
negotiation auto

interface GigabitEthernet5 //interface connecting to the router 2
ip address 100.101.5.5 255.255.255.0
ip ospf 10 area 0
ip ospf network point-to-point
srlg gid 20
negotiation auto

interface loopback2
ip address 2.2.2.2/32
ip ospf 10 area 0
```



- (注) 他のすべてのデバイスでは、セグメントルーティングの構成と、接続されたプレフィックス SID の割り当てを行う必要があります。

ノード保護の仕組み：例として同じトポロジを使用し、R2 と R3 の間のリンクと R6 からのプレフィックスも保護している場合を考えてみましょう。その場合、プレフィックスのプライマリパスが R2-R3 経由であると想定してみましょう。したがってプライマリパスは R2---R3---R6 であり、リンク R2---R3 を保護しています。

このシナリオでは、リンク保護のみが設定され、有効になっています。OSPF プロセスの下で TI-LFA を有効にすると、すべてのパスのコストが等しいという条件で次のパスが得られます。

R2---R4---R5---R6

R2---R5---R3---R6

R2---R5---R6

リンク保護のみを設定している場合は、3 つのパスがすべて選択され、それらの間で負荷が共有されます。

ノード保護を構成する場合は、バックアップパスに保護対象のノードが含まれないようにバックアップが計算されます。この例では、バックアップのノード R3 は必要ありません。その結果、次の 2 つのパスのみがバックアップパスとして選択されます。

R2---R4---R5---R6

R2---R5---R6

R2---R5---R3---R6 のコストは上記の 2 つのパスよりも小さい可能性があります。しかし、ノード保護が設定されているため、上記の 2 つのパスのみが考慮されます。

SRLG 保護の仕組み：SRLG 保護は、プライマリパスとバックアップが同じ SRLG ID を共有しないような方法で、バックアップパスをさらに排除します。次のバックアップパスが使用可能であるとします。

R2---R4---R5---R6

R2---R5---R6

次に、(R2---R4) と (R2---R5) の SRLG ID が、10 であるプライマリ インターフェイス (R2---R3) と比較されます。インターフェイス R2---R5 のみが、異なる SRLG ID である 20 を持つことに注意します。したがって、バックアップパス R2---R5---R6 のみが選択されます。

トポロジに依存しない高速再ルーティング トンネルの確認

次のコマンドを使用して、TI LFA トンネルを確認することができます。

```
Device#show ip ospf fast-reroute ti-lfa tunnels
```

```
OSPF Router with ID (2.2.2.200) (Process ID 10)
```

```

Area with ID (0)

Base Topology (MTID 0)

Tunnel          Interface      Next Hop      Mid/End Point  Label
-----
MPLS-SR-Tunnel2 Et1/1          2.7.0.7       1.1.1.1        16020
MPLS-SR-Tunnel6 Et0/3          2.8.0.0       3.3.3.3        16003
MPLS-SR-Tunnel7 Et1/1          2.7.0.7       1.1.1.1        16020
                  5.5.5.5        16005
                  3.3.3.3        16003
MPLS-SR-Tunnel5 Et0/3          2.8.0.0       5.5.5.5        16005
MPLS-SR-Tunnel1 Et1/1          2.7.0.7       1.1.1.1        16020
                  5.5.5.5        16005
MPLS-SR-Tunnel3 Et1/1          2.7.0.7       6.6.6.6        16006

```

次のコマンドを使用して、プライマリおよび修復パスを持つOSPFルーティングテーブル内のルートを確認できます。

```
Device#show ip ospf rib 6.6.6.6
```

```

OSPF Router with ID (2.2.2.200) (Process ID 10)

Base Topology (MTID 0)

OSPF local RIB
Codes: * - Best, > - Installed in global RIB
LSA: type/LSID/originator

*> 6.6.6.6/32, Intra, cost 31, area 0
    SPF Instance 19, age 02:12:11
    contributing LSA: 10/7.0.0.0/6.6.6.6 (area 0)
    SID: 6
    CSTR Local label: 0
    Properties: Sid, LblRegd, SidIndex, N-Flag, TeAnn
    Flags: RIB, HiPrio
    via 2.7.0.7, Ethernet1/1 label 16006
    Flags: RIB
    LSA: 1/6.6.6.6/6.6.6.6
    PostConvrq repair path via 3.3.3.3, MPLS-SR-Tunnel6 label 16006, cost 81, Lbl cnt
1
    Flags: RIB, Repair, PostConvrq, IntfdJ, LC Dj
    LSA: 1/6.6.6.6/6.6.6.6

```

次のコマンドを使用して、IPルーティングテーブルにルートを表示できます。

```

Device#show ip route 6.6.6.6
Routing entry for 6.6.6.6/32
  Known via "ospf 10", distance 110, metric 31, type intra area
  Last update from 2.7.0.7 on Ethernet1/1, 00:25:14 ago
  SR Incoming Label: 16006
  Routing Descriptor Blocks:
  * 2.7.0.7, from 6.6.6.6, 00:25:14 ago, via Ethernet1/1, merge-labels
    Route metric is 31, traffic share count is 1
    MPLS label: 16006
    MPLS Flags: NSF
    Repair Path: 3.3.3.3, via MPLS-SR-Tunnel6

```

トポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングのデバッグ

次のコマンドを使用して、TI-LFA FRR をデバッグすることができます。

```
debug ip ospf fast-reroute spf
debug ip ospf fast-reroute spf detail
debug ip ospf fast-reroute rib
debug ip ospf fast-reroute rib [<access-list>]
```

例：OSPFv2リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティング

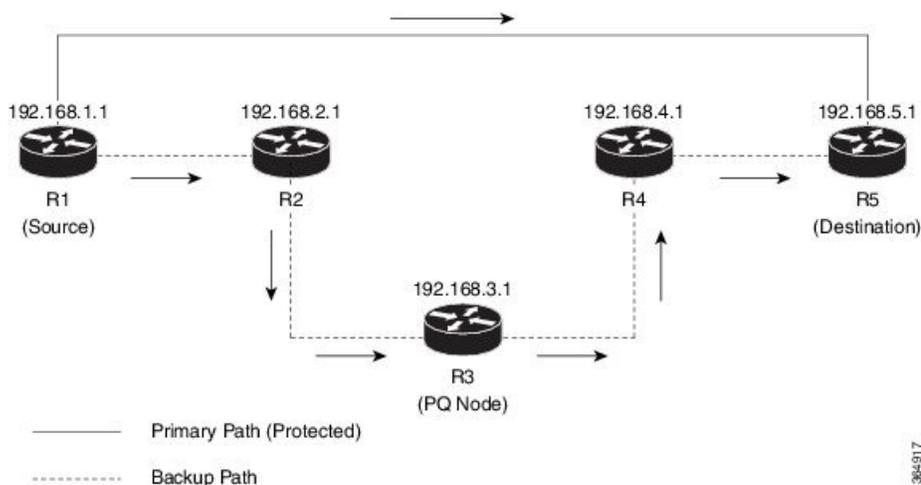
OSPFv2 リンク保護 TI-LFA FRR の例を次に示します。

例：トポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの設定

この例では、単一またはディスジョイントの PQ ノードを使用してセグメントルーティング TE トンネルに TI-LFA を設定する方法を示します。次に、使用される2つのトポロジを示します。

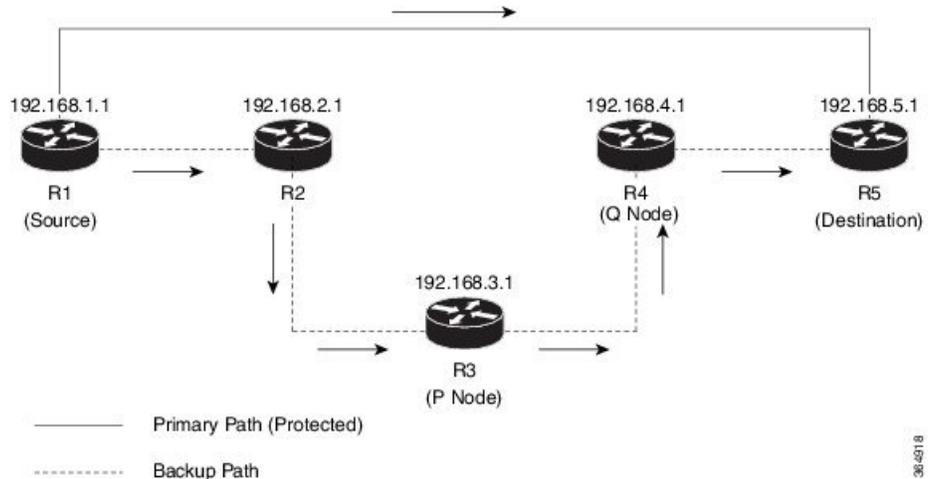
- トポロジ 1：単一の PQ ノードであり、2つの SID を持ちます。送信元ルータ R1 から PQ ノードを経由して宛先ルータ R5 に送信されます。

図 10: トポロジ 1: 単一の PQ ノード



- トポロジ2：ディスジョイントPQノードであり、3つのSIDで構成されます。送信元ルータ R1 から P ノードおよび Q ノードを介して宛先ルータ R5 に送信されます。

図 11: トポロジ2: ディスジョイント PQ ノード



宛先ルータ (R5) に接続する送信元ルータ (R1) インターフェイスで OSPF 用に TI-LFA を設定します。

```
Device(config)# router ospf 10
Device(config-router)# fast-reroute per-prefix enable prefix-priority low
Device(config-router)# fast-reroute per-prefix ti-lfa
Device(config-router)# fast-reroute per-prefix ti-lfa area 0
Device(config-router)# exit
```

OSPFv2リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの追加情報

関連資料

関連項目	マニュアルタイトル
Cisco IOS コマンド	『 Cisco IOS Master Command List, All Releases 』

OSPFv2リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェアリリース トレーンで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェアリリースだ

けを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェアリリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコソフトウェアイメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 6: OSPFv2 リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティングの機能情報

機能名	リリース	機能情報
OSPFv2 リンク保護のトポロジに依存しないループフリー代替高速再ルーティング	Cisco IOS XE Everest 16.4.1 Cisco IOS XE Fuji 16.7.1	<p>トポロジに依存しないループフリー代替 (TI-LFA) は、セグメントルーティングを使用して、他の高速再ルーティング技術が保護を提供できないトポロジでリンク、ノード、および共有リスク リンク グループ (SRLG) 保護を提供します。TI-LFA の目的は、リンク障害によるトポロジ変更後にルータがコンバージェンスする間に結果として生じるパケット損失を減らすことです。</p> <p>次のコマンドが導入または変更されました。</p> <p>fast-reroute per-prefix ti-lfa [area <area> [disable]]、fast-reroute per-prefix tie-break node-protecting index <index>、fast-reroute per-prefix tie-break node-protecting required index <index>、fast-reroute per-prefix tie-break srlg index <index>、fast-reroute per-prefix tie-break srlg required index <index>、ip ospf fast-reroute per-prefix protection disable、ip ospf fast-reroute per-prefix candidate disable、show ip ospf fast-reroute ti-lfa tunnels。</p> <p>Cisco IOS XE Fuji 16.7.1 では、この機能は Cisco 4000 シリーズ サービス統合型ルータでサポートされています。</p>



第 8 章

OSPF のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリング

この章では、OSPF を使用してセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングを実装する方法について説明します。

- [OSPF のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの制約事項 \(97 ページ\)](#)
- [OSPF のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングに関する情報 \(98 ページ\)](#)
- [OSPF のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの設定方法 \(108 ページ\)](#)
- [SR-TE トンネルの構成の確認 \(116 ページ\)](#)
- [OSPF のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの追加情報 \(119 ページ\)](#)
- [OSPF のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの機能情報 \(119 ページ\)](#)

OSPF のセグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングの制約事項

- セグメント ルーティング トラフィック エンジニアリングは、OSPFv2 でのみサポートされています。
- SR-TE は、ブロードキャスト インターフェイスではサポートされていません。ポイント ツーポイント インターフェイスのみサポートしています。
- Cisco ASR ルータは、発信パケットに課される特定の数のラベルのみをサポートします。ラベルの数が指定された数よりも大きい場合、SR-TE トンネルの作成は失敗します。Cisco ASR1000 ルータは、最大 16 個のラベルをサポートします。
- 特定の時点で、TE に対して有効にする必要があるプロトコルのインスタンスは 1 つだけです。

OSPFのセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングに関する情報

トラフィックエンジニアリング (TE) トンネルは、トンネルの入力とトンネルの宛先との間でインスタンス化された TE LSP のコンテナです。TE トンネルは、同じトンネルに関連付けられた 1 つ以上の SR-TE LSP をインスタンス化できます。SR-TE LSP パスが宛先ノードへの同じ IGP パスに必ずしも従うとは限りません。この場合、SR-TE パスには、SR-TE LSP が通過するノードおよび/またはリンクのプレフィックス SID および/または隣接関係 SID のセットを指定することができます。

ヘッドエンドは、トンネルを通して伝送される発信パケットに、対応する MPLS ラベルスタックを課します。SR-TE LSP パスに沿った各通過ノードは、パケットが最終的な宛先に到達するまで、着信トップラベルを使用してネクストホップを選択し、ラベルをポップまたはスワップし、ラベルスタックの残りの部分を使用して次のノードにパケットを転送します。OSPF は、トポロジおよび SR に関連する情報を TE に提供します。SR 関連情報には、ネットワーク内で SR が有効になっているすべてのノード/リンクの SRGB/プレフィックス/隣接関係 SID が含まれます。

OSPFのセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングを使用する利点

セグメントルーティングトラフィックエンジニアリングは、次のような役に立つすべての最適化と制約を包括的にサポートしています。

- 遅延
- 帯域幅
- ディスジョイントネス
- リソース回避

OSPFv2 は、SR-TE に以下の機能を提供します。

- OSPFv2 は、TE モジュールに SR 情報とともに TE トポロジ情報を提供します。
- TE では、この情報を使用し、プレフィックスおよび/または隣接関係セグメントの組み合わせを使用して、1 つ以上のセグメントで構成される SR TE パス/トンネルを構築します。
- TE が関連するプレフィックスの場合、OSPF はフォワーディングプレーンをセットアップするためのファーストホップの解決策を提供します。
- また、SR TE トンネルは、SR-TE トンネル上のトラフィックを即転送するために OSPF (RSVP TE トンネルなど) に再度アドバタイズされます。

OSPFv2 セグメントルーティングトラフィック エンジニアリング機能

OSPFv2 は、SR-TE のために以下の機能を実行します。

- OSPFv2 は、TE モジュールに SR 情報とともに TE トポロジ情報を提供します。
- TE では、この情報を使用し、プレフィックスおよび/または隣接関係セグメントの組み合わせを使用して、1つ以上のセグメントで構成される SR TE パス/トンネルを構築します。
- TE が関連するプレフィックスの場合、OSPF はフォワーディングプレーンをセットアップするためのファーストホップの解決策を提供します。
- また、SR TE トンネルは、SR-TE トンネル上のトラフィックを即転送するために OSPF (RSVP TE トンネルなど) に再度アドバタイズされます。

保護された隣接関係 SID

セグメントルーティングは、ポイントツーポイントインターフェイスおよびブロードキャストインターフェイスに対して保護された隣接関係 SID を作成します。セグメントルーティングは、それらを保護されていない隣接関係 SID とともに、拡張リンクステートアドバタイズメント (LSA) にアドバタイズします。保護された隣接関係 SID は修復パスを持つことができますが、修復パスを持つことが保証されるわけではありません。

トラフィック エンジニアリング インターフェイス

SR-TE 機能をサポートするため、TE は、TE トポロジに関する情報を配布および受信するためのさまざまなコンポーネントや IGP (OSPF および ISIS) と連携します。SR-TE サポートの場合、OSPF は、さまざまな LSA を通じて受信した SR 情報を TE に追加で提供する必要があります。

- ルータ情報 LSA
- 拡張プレフィックス LSA
- 拡張リンク LSA

TE インターフェイスは、TE 用に設定されたリンクに関連付けられた、帯域幅リソース、制約、機能、その他の属性などの情報を配布します。リンク情報は、不透明な LSA を使用して他のルータに配布され、TE によってローカルトポロジデータベースを作成するために使用されます。トポロジデータベースは、TE が LSP を確立するための適切な制約ベースのパスを計算できるようにするための鍵となる要素です。TE は IGP とも連携し、ルーティングパケット用に TE ヘッドエンドインターフェイスを考慮できる場合に通知します。

アンナナバードサポート

アンナナバードリンクのIS-ISの説明には、リモートインターフェイスID情報は含まれません。アンナナバードリンクのリモートインターフェイスIDには、SR-TEトンネルの一部としてアンナナバードリンクを含める必要があります。

隣接関係転送のためのセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングサポート

MPLS TE 転送隣接機能は、OSPF でサポートされます。この場合、TE トンネルはIGP ネットワーク内のリンクと見なされます。TE トンネルインターフェイスは、他のリンクと同様に、IGP ネットワーク内にアドバタイズされます。その後、ルータはこれらのリンクを使用して最短パスツリー (SPT) を計算できます。



(注) この機能は、SR-TE トンネルではサポートされていません。

自動ルートアナウンスのためのセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングサポート

MPLS TE 自動ルートアナウンス機能は、TE トンネルをファーストホップとして使用するOSPFによって、ノードがそのトンネル経由で到達可能な場合にサポートされます。これにより、TE トンネルのテールエンドへ向かう下流方向のノードへのトラフィックがトンネルを通して流れます。OSPF では、RSVP を使用した MPLS TE トンネル設定と同様に、SR-TE トンネル上での自動ルートをサポートします。

SR-TE LSP をインスタンス化する TE トンネルは、IGP のショートカットとして IGP (OSPF および ISIS) に自動ルートアナウンス (AA) することができます。IGP はネクストホップとして TE トンネルを使用し、最短パスが TE トンネルの宛先よりも遅くなるすべての IP プレフィックスに対して RIB にルートをインストールします。TE トンネルの自動ルートアナウンスは、IPv4 プレフィックスを運ぶためにサポートされています。

自動ルートアナウンス IP2MPLS

SR トンネルのための自動ルート IP2MPLS 機能は、SR-TE トンネルのヘッドエンド/入力と、ヘッドエンド/入力にパケットを指定/ルーティングして戻すノードとの間で、潜在的なパケットが無限にループするのを回避するために導入されました。

このソリューションは、SR-TE トンネルにマッピングされるプレフィックスに対して2セットのパスを転送するヘッドエンドプログラミングで構成されています。1つ目は、発信インターフェイスをトンネルインターフェイスとして持ち、マッピングされているプレフィックスの純粋なIPルートです。これにより、IPトラフィックをトンネル経由で直接マッピングできます。2つ目は、トンネルにマップされたプレフィックスのMPLSパスです。この場合プレフィック

ス SID ラベルは IGP の最短パス発信インターフェイス、つまり非トンネル出力インターフェイスでプログラムされます。

SR-TE LSP のインスタンス化

トラフィック エンジニアリング (TE) トンネルは、1 つ以上のインスタンス化された TE LSP のコンテナです。SR-TE LSP は、TE トンネルのパスオプションで「segment-routing」を設定することによってインスタンス化されます。トンネルにマップされたトラフィックは、プライマリ SR-TE のインスタンス化 LSP を介して転送されます。

同じトンネルの下で複数のパスオプションを設定することもできます。各パスオプションには、プリファレンスインデックスまたはパスオプションインデックスが割り当てられていて、プライマリ LSP をインスタンス化するためのより有利なパスオプションを決定するために使用されます。パスオプションのプリファレンスインデックスが低いほど、パスオプションがより有利になります。同じ TE トンネルにおける他のあまり有利ではないパスオプションは、セカンダリパスオプションと見なされ、(たとえば、パス上の障害が原因で) 現在使用されているパスオプションが無効になった場合に使用されることがあります。



(注) フォワーディング ステートは、プライマリ LSP に対してのみ維持されます。

トンネルパス アフィニティの検証

トンネルパスのアフィニティは、トンネルインターフェイスで `tunnel mpls traffic-eng affinity` コマンドを使用して指定することができます。

ヘッドエンドは、指定された SR パスが設定されたアフィニティに準拠していることを検証します。これにより、SR パスの各セグメントのパスは、指定された制約に照らして検証される必要があります。パスの少なくとも1つのセグメントが設定されているアフィニティを満たさない場合、そのパスは設定されているアフィニティ制約に対して無効として宣言されます。

SR-TE トラフィックのロード バランシング

SR-TE トンネルは、次のロードバランシング オプションをサポートします。

ポート チャネル TE リンクのロード バランシング

ポート チャネルインターフェイスは SR-TE LSP トラフィックを運びます。このトラフィック負荷は、ポートチャネルメンバーリンクと、SR-TE LSP の先頭または中間のバンドルインターフェイス上でバランスをとります。

単一トンネルでのロード バランシング

同じコストのマルチパスプロトコル (ECMP) を使用している間、特定のプレフィックス SID へのパスが複数のネクストホップを指す場合があります。さらに、SR-TE LSP パスが、ECMP

を持つ1つ以上のプレフィックスSIDを通過する場合、SR-TE LSPトラフィック負荷は、SR-TE LSPパスに沿ってヘッドエンドまたは中間点の通過したノードから通過した各プレフィックスSIDのECMPパスでバランスをとります。

複数トンネルでのロードバランシング

スタティックルートを設定するか、同じ宛先に対して複数の並列トンネルを自動ルートアナウンスをすると、複数のTEトンネルを特定のIPプレフィックスへのルーティングのためのネクストホップパスとして使用することができます。このような場合、トンネルはトラフィック負荷を均等に共有するか、複数の並列トンネル上でトラフィックをロードバランシングします。トンネルヘッドエンドでトンネルごとの明示的な設定を使用して不等なロードバランシング(UELB)を許可することも可能です。この場合、トンネルのロードシェアはMPLS-TEからフォワーディングプレーンに渡されます。

トンネルのロードシェア機能は、SR-TE LSPをインスタンス化するTEトンネルで引き続き機能します。

SR-TE トンネルの再最適化

TEトンネルの再最適化は、ヘッドエンドが、現在使用されているパスよりも利用可能な最適なパスがあると判断した場合に発生します。たとえば、SR-TE LSPパスに沿って障害が発生した場合、ヘッドエンドは再最適化をトリガーすることによって、より最適なパスを検出し復歸することができます。

SR-TE LSPをインスタンス化するトンネルは、トンネルを通して運ばれるトラフィックに影響を与えずに再最適化できます。

再最適化は、次の理由で発生します。

- プライマリ SR-TE LSP 明示的パスによって使用される明示的なパス ホップが変更された
- トポロジパスが切断されているか、または明示的パスで指定されている SID データベースでSIDが見つからないため、ヘッドエンドが現在使用されているパスオプションが無効であると判断した
- より有利なパスオプション（より低いインデックス）が利用可能になった

ヘッドエンドは、SR-TE LSPが通過する保護されたSR隣接関係SIDで障害を検出すると、無効化タイマーを開始します。タイマーが期限切れになり、別のパスで再ルーティングできないために失敗したパスをヘッドエンドがまだ使用している場合、トラフィックをブラックホール化しないようにトンネル状態が「ダウン」になります。トンネルがダウンすると、トンネル上のサービスは、異なるパスを使用するために収束します。

次に手動の再最適化の例で出力されるサンプルを示します。この例では、パスオプションが「10」から「20」に変更されます。

```
Router# mpls traffic-eng reoptimize tunnel 1 path-option 20
The targeted path-option is not in lock down mode. Continue? [no]: yes
Router# show mpls traffic-eng tunnels tunnell
Name: R1_t1 (Tunnell) Destination: 6.6.6.6
Status:
  Admin: up      Oper: up      Path: valid      Signalling: connected
```

```

path option 20, (SEGMENT-ROUTING) type explicit IP_PATH (Basis for Setup)
path option 10, (SEGMENT-ROUTING) type dynamic
Config Parameters:
  Bandwidth: 0          kbps (Global)  Priority: 6 6  Affinity: 0x0/0xFFFF
  Metric Type: IGP (interface)
  Path Selection:
    Protection: any (default)
  Path-invalidation timeout: 45000 msec (default), Action: Tear
  AutoRoute: enabled  LockDown: disabled Loadshare: 10 [200000000]
  auto-bw: disabled
  Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
  State: explicit path option 20 is active
  BandwidthOverride: disabled  LockDown: disabled  Verbatim: disabled
History:
  Tunnel:
    Time since created: 6 days, 19 hours, 9 minutes
    Time since path change: 14 seconds
    Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1819
  Current LSP: [ID: 1819]
    Uptime: 17 seconds
    Selection: reoptimization
  Prior LSP: [ID: 1818]
    ID: path option unknown
    Removal Trigger: reoptimization completed
Tun_Instance: 1819
Segment-Routing Path Info (isis level-1)
  Segment0[Node]: 4.4.4.4, Label: 114
  Segment1[Node]: 5.5.5.5, Label: 115
  Segment2[Node]: 6.6.6.6, Label: 116

```

ロックダウンオプション付き SR-TE

lockdown オプションは、SR-TE がより良いパスに再最適化することを防ぎます。ただし、新しいパスの存在をシグナリングすることは防げません。

```

interface Tunnell
  ip unnumbered Loopback1
  tunnel mode mpls traffic-eng
  tunnel destination 6.6.6.6
  tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
  tunnel mpls traffic-eng priority 6 6
  tunnel mpls traffic-eng path-option 10 segment-routing lockdown
  tunnel mpls traffic-eng path-selection metric igp
  tunnel mpls traffic-eng load-share 10
Router# show mpls traffic-eng tunnels tunnell
Name: csr551_t1                               (Tunnell) Destination: 6.6.6.6
Status:
  Admin: up          Oper: up          Path: valid          Signalling: connected
  path option 10, (LOCKDOWN) type segment-routing (Basis for Setup)
Config Parameters:
  Bandwidth: 0          kbps (Global)  Priority: 6 6  Affinity: 0x0/0xFFFF
  Metric Type: IGP (interface)
  Path Selection:
    Protection: any (default)
  Path-invalidation timeout: 45000 msec (default), Action: Tear
  AutoRoute: enabled  LockDown: enabled  Loadshare: 10 [200000000]
  auto-bw: disabled
  Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
  State: segment-routing path option 10 is active
  BandwidthOverride: disabled  LockDown: enabled  Verbatim: disabled

```

```

History:
  Tunnel:
    Time since created: 6 days, 19 hours, 22 minutes
    Time since path change: 1 minutes, 26 seconds
    Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1822
    Current LSP: [ID: 1822]
    Uptime: 1 minutes, 26 seconds
    Selection: reoptimization
    Prior LSP: [ID: 1821]
    ID: path option unknown
    Removal Trigger: configuration changed
  Tun_Instance: 1822
  Segment-Routing Path Info (isis level-1)
  Segment0[Node]: 6.6.6.6, Label: 116

```

SR-TE トンネル保護

SR TE トンネルの保護は、次のいずれかの代替手段で行うことができます。

IP-FRR ローカル修復保護

SR-TE LSP ヘッドエンドまたはミッドポイント ノードでは、IP-FRR はプレフィックス SID または隣接関係 SID ラベルのためのバックアップ保護パスを計算し、プログラムするのに使用されます。

IP-FRR を使用すると、バックアップ修復パスは、リンクまたはノードの障害が発生する前に IGP によって事前に計算されプログラムされます。リンクが失敗すると、TE トポロジからの即時の取り消し（リンクアダバタイズメントの取り消し）がトリガーされます。これにより、ヘッドエンドは、失敗した隣接関係 SID を通過する SR-TE LSP の障害を検出することができます。

保護された隣接関係 SID が失敗した場合、失敗した隣接関係 SID ラベルとそれに関連する転送は、すべての SR TE トンネルのヘッドエンドが障害を検出して対応できるように、指定した時間（5～15分）機能し続けます。隣接関係 SID ラベルを使用するトラフィックは、バックアップ修復パスを変更するその後のトポロジ更新がある場合でも、FRR 保護され続けます。この場合、IGP は FRR がアクティブになっている間にバックアップ修復パスを更新し、新しく計算されたバックアップパス上のトラフィックを再ルーティングします。

保護されたプレフィックス SID のプライマリ パスが失敗すると、PLR はバックアップパスに経路を再ルーティングします。ヘッドエンドは障害に対してトランスペアレントなままであり、引き続き SR-TE LSP を有効なパスとして使用します。

IP-FRR は、リンク障害に対してのみ隣接関係およびプレフィックス SID を保護します。

トンネルパス保護

パス保護とは、単一の TE トンネルのプライマリ LSP の障害から保護するために、1つまたは複数のスタンバイ LSP をインスタンス化することです。

パス保護では、同じトンネルのプライマリパスオプションによってさまざまな障害のセカンダリパスを事前に計算し、事前プロビジョニングすることで、障害から保護します。この保護は、プライマリ LSP が通過するプレフィックス SID および隣接関係 SID を除外するパスを計

算するか、またはプライマリ SR-TE LSP パスの SRLG を除外するパスを計算することによって実現します。

プライマリ SR-TE LSP に障害が発生した場合、トンネルには少なくとも1台のスタンバイ SR-TE LSP が使用されます。複数のセカンダリ パスオプションをスタンバイ SR-TE LSP パスとして使用するように設定できます。

SR TE LSP のパス検証

SR-TE トンネル機能では、ヘッドエンドがトンネルパスの初期検証と、その後のトンネルテールエンドおよび通過セグメントの到達可能性の追跡を実行する必要があります。

SR-TE LSP パスのパス検証は、トポロジの変更または SR SID の更新について MPLS-TE で通知されるたびにトリガーされます。

SR-TE LSP 検証手順は、以下のチェックで構成されています。

トポロジ パスの検証

ヘッドエンドは、TE トポロジに対する接続性について SR-TE LSP のパスを検証します。

MPLS-TE ヘッドエンドは、隣接関係 SID に対応するリンクが TE トポロジで接続されているかどうかをチェックします。

新たにインスタンス化された SR-TE LSP の場合、ヘッドエンドが SR-TE パスの任意のリンクで不連続性を検出すると、そのパスは無効であると見なされ、使用されません。有効なパスを持つ他のパスオプションがトンネルにある場合、これらのパスを使用してトンネル LSP をインスタンス化します。

既存のインスタンス化された SR-TE LSP がある TE トンネルでは、ヘッドエンドがリンク上の不連続性を検出すると、ヘッドエンドはそのリンクで障害が発生したと見なします。この場合、IP FRR などのローカル修復保護が有効になります。隣接関係がしばらく失われた後、IGP は保護された隣接関係ラベルと関連付けられた転送を維持し続けます。これにより、同じ障害の影響を受けない別のパスにトンネルを再ルーティングするのに十分な時間が、ヘッドエンドで可能になります。ヘッドエンドは、リンク障害を検出した後、有効なパスを持つ他の使用可能パスオプションにトンネルの再ルーティングを試みるために、トンネル無効化タイマーを開始します。

TE トンネルが、障害の影響を受けない検証済みの他のパスオプションを使用して設定されている場合、ヘッドエンドは、これらのパスオプションの1つを使用して、影響を受けないパスを使用してトンネルの新しいプライマリ LSP をインスタンス化することによって、トンネルを再ルーティングします。

同じトンネルの下に他の有効なパスオプションが存在しない場合、または TE トンネルが障害の影響を受けるパスオプションを1つだけで設定されている場合、ヘッドエンドは無効タイマーを開始し、その後トンネルの状態を「ダウン」にします。このアクションは、影響を受ける SR-TE LSP 上を流れるトラフィックをブラックホール化することを回避し、トンネルを通過するサービスがヘッドエンドで利用可能な異なるパスを経由して再ルーティングすることを可能にします。無効化ドロップ構成は、トンネルを「アップ」のままにしますが、無効化タイマーが満了したときにトラフィックをドロップします。

エリア内 SR-TE LSP では、ヘッドエンドは LSP パス上で完全な可視性を持ち、最終的な LSP 宛先へのパスを検証します。ただし、エリア間 LSP の場合、ヘッドエンドには LSP パスに対する部分的な可視性があります（最初の ABR までのみ）。この場合、ヘッドエンドは、入力から最初の ABR へのパスのみを検証できます。最初の ABR ノードを超える LSP に沿った障害は、ヘッドエンドからは見えず、LSP を介した BFD など、そのような障害を検出するその他のメカニズムが想定されます。

SR SID の検証

SR-TE LSP の SID ホップは TE トンネルの SR-TE LSP を介して運ばれる発信パケットに課される発信 MPLS ラベル スタックを決定するために使用されます。グローバルおよびローカルの隣接関係 SID のデータベースは、IGP から受信した情報から取り込まれ、MPLS-TE で維持されます。MPLS TE データベースで利用できない SID を使用すると、明示的パスを使用するパスオプションが無効になります。この場合、パスオプションは、SR TE LSP のインスタンス化には使用されません。また、MPLS の SID データベースで SID を取り消す、追加する、または変更すると、MPLS-TE ヘッドエンドは、SR パスオプション（使用中またはセカンダリ）を持つすべてのトンネルを確認し、適切な処理を呼び出します。

LSP 出力インターフェイス

SR-TE LSP が最初のパス ホップの隣接関係の SID を使用するとき、TE は隣接関係 SID および SR-TE LSP が出力するノードに関連付けられているインターフェイス状態および IGP 隣接関係状態を監視します。インターフェイスまたは隣接関係がダウンした場合、TE は SR-TE LSP パスで障害が発生したと仮定し、前のセクションで説明したのと同じリアクティブアクションを実行できます。



- (注) SR-TE LSP が最初のホップのプレフィックス SID を使用するとき、TE はトンネルが出力するインターフェイスを直接推測できません。TE は、プレフィックスの IP 到達可能性情報に基づいて、最初のホップへの接続が維持されるかどうかを判断します。

IP 到達可能性の検証

MPLS-TE では、SR パスを有効と宣言する前に、プレフィックス SID に対応するノードが IP 到達可能であることを検証します。MPLS-TE は、SR-TE LSP パスの隣接関係またはプレフィックス SID に対応する IP プレフィックスのパス変更を検出します。リンクまたはノードの障害が原因で、特定の SID をアナウンスするノードが IP の到達可能性を失う場合、MPLS-TE はパス変更（パスなし）の通知を受けます。MPLS-TE は、現在の SR-TE LSP パスを無効にすることによって反応し、もしあれば有効なパスを持つ他のパスオプションを使用して新しい SR-TE LSP をインスタンス化する場合があります。



- (注) IP-FRR は (SR-TE LSP パスに沿ったプレフィックス SID の失敗など) SR-TE LSP が通過しているノードの障害に対する保護を提供しないため、ヘッドエンドは、トンネル状態を「ダウン」に設定することによってプレフィックス SID ノードの IP ルートの到達可能性の損失にすぐに反応し、影響を受けるトンネルに対して有効なパスを持つパスオプションが他にない場合は、トンネル転送エントリを削除します。

トンネルパス リソース回避の検証

SR-TE トンネルパケットの通過から除外されたことを検証するアドレスのセットを指定できます。これを実現するために、ヘッドエンドはセグメントごとの検証チェックを実行し、指定されたノード、プレフィックス、またはリンク アドレスが SR パスのトンネルから実際に除外されていることを検証します。以下のコマンドを使用して、トンネルリソース回避チェックをパスごとに有効にすることができます。除外されるアドレスのリストが定義され、リストの名前がパスオプションで参照されます。

```
interface tunnel100
 tunnel mpls traffic-eng path-option 1 explicit name EXCLUDE segment-routing
 ip explicit-path name EXCLUDE enable
  exclude-address 192.168.0.2
  exclude-address 192.168.0.4
  exclude-address 192.168.0.3
!
```

SR-TE LSP の明示的ヌル

MPLS-TE トンネルのヘッドエンドは、スタックの最下部に明示的ヌルを課しません。penultimate hop popping (PHP) が SR プレフィックス SID に対して有効になっている場合、または隣接関係 SID が SR-TE LSP の最後のホップである場合、パケットはトランスポート ラベルなしでテールエンドに到着する可能性があります。ただし、場合によっては、パケットが明示的ヌルラベルでテールエンドに到着することが望ましいため、このような場合、ヘッドエンドはラベルスタックの最上部に明示的ヌル ラベルを課することになります。

Verbatim パス サポート

通常、MPLS TE LSP を使用する場合は、ネットワーク内のすべてのノードで TE の IGP 拡張がサポートされていて、TE が認識されるように設定されている必要があります。ただし、TE の IGP 拡張をサポートしないが、TE の RSVP 拡張はサポートするノードを通過する TE LSP を構築する機能を必要とするネットワーク管理者もいます。Verbatim LSP は、ネットワーク内のすべてまたは一部の中間ノードで TE の IGP 拡張がサポートされていない場合に役立ちます。

この機能をイネーブルにすると、IP 明示パスの TE トポロジデータベースに対するチェックは行われません。TE トポロジデータベースの検証が行われなため、IP 明示パス情報を持つ Path メッセージは、IP ルーティング用の Shortest Path First (SPF) アルゴリズムを使用してルーティングされます。

OSPFのセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングの設定方法

次の手順を実行して、OSPFでのセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングを設定します。

OSPFのセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングの有効化

OSPFセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングは、mplsトラフィックエンジニアリングとともにセグメントルーティングが有効になっている場合に有効になります。エリア内でSRとMPLS TEを有効にした場合、そのエリア内でSR-TEのサポートがオンになります。

```
router ospf 10
router-id 10.10.10.2
segment-routing mpls
mpls traffic-eng area 0
```

TEトンネルのパスオプションの設定

キーワード **segment-routing** は、指定されたパスがSRパスとしてプログラムされることを示します。

```
Device(config)# interface tunnel 100
Device(config-if)# tunnel mpls traffic-eng path-option 1 explicit name foo segment-routing
Device(config-if)# tunnel mpls traffic-eng path-option 2 dynamic segment-routing
Device(config-if)# tunnel mpls traffic-eng path-option 3 segment-routing
```



(注) IP アドレスインターフェイスでは、動的パスはサポートされません。

稼働中のSRトンネルのパスオプションタイプがSRから非SR（たとえば **dynamic**）に変更されると、トンネルの既存の転送エントリが削除されます。

セグメントルーティングは、既存のセカンダリまたは使用中のパスオプションで有効または無効にすることができます。トンネルでシグナリングされたRSVP-TEの明示的パスオプションが使用され、そのトンネルでセグメントルーティングが有効になっている場合、RSVP-TE LSPは切断され、SR-TE LSPが同じパスオプションを使用してインスタンス化されます。逆に、プライマリLSPによって使用されているパスオプションでセグメントルーティングが無効になっている場合、トンネルは断続的にダウンし、新しいRSVP-TE LSPは同じ明示的パスを使用してシグナリングされます。

セグメントルーティングパスオプションがセカンダリパスオプションで有効になっている（すなわち、トンネルのプライマリLSPによって使用されていない）場合、新しく指定された

SR-TE LSP パスオプションが有効で、トンネルのプライマリ LSP に使用するのがより有利であるかどうかを評価するためにトンネルがチェックされます。

SR 明示パス ホップの設定

次の SR-TE 明示的パス ホップがサポートされています。

- IP アドレス
- MPLS ラベル
- IP アドレスと MPLS ラベルの混在

エリア内 LSP では、明示的パスを IP アドレスのリストとして指定できます。

```
Device(config)# ip explicit-path name foo
Device(config-ip-expl-path)# index 10 next-address 1.1.1.1 node address
Device(config-ip-expl-path)# index 20 next-address 12.12.12.2 link address
```



- (注) IP アンナumberド インターフェイスを使用する場合、ネクスト ホップ アドレスを明示的パスのインデックスとして指定することはできません。これは、ノードアドレスまたはラベルである必要があります。

明示的パスは、セグメントルーティング SID として指定することもできます。

```
Device(config)# ip explicit-path name foo
Device(config-ip-expl-path)# index 10 next-label 20
```



- (注) IP アドレスは、MIXED_PATH でラベルを使用した後に使用することはできません。

トンネル パス アフィニティの検証の設定

トンネルパスのアフィニティは、トンネル インターフェイスで **tunnel mpls traffic-eng affinity** コマンドを使用して指定することができます。

ヘッドエンドは、指定された SR パスが設定されたアフィニティに準拠していることを検証します。これにより、SR パスの各セグメントのパスは、指定された制約に照らして検証される必要があります。パスの少なくとも1つのセグメントが設定されているアフィニティを満たさない場合、そのパスは設定されているアフィニティ制約に対して無効として宣言されます。

```
interface Tunnell
no ip address
tunnel mode mpls traffic-eng
tunnel destination 5.5.5.5
tunnel mpls traffic-eng priority 5 5
tunnel mpls traffic-eng bandwidth 100
tunnel mpls traffic-eng affinity 0x1 mask 0xFFFF
tunnel mpls traffic-eng path-option 10 dynamic segment-routing
```

```

Router# show tunnel ??
Name: R1_t1                               (Tunnell) Destination: 5.5.5.5
Status:
  Admin: up           Oper: up           Path: valid           Signalling: connected
  path option 10, (SEGMENT-ROUTING) type dynamic (Basis for Setup, path weight 20)
Config Parameters:
  Bandwidth: 100      kbps (Global) Priority: 5 5  Affinity: 0x1/0xFFFF
  Metric Type: TE (default)
  Path Selection:
    Protection: any (default)
  Path-selection Tiebreaker:
    Global: not set Tunnel Specific: not set Effective: min-fill (default)
  Hop Limit: disabled
  Cost Limit: disabled
  Path-invalidation timeout: 10000 msec (default), Action: Tear
  AutoRoute: disabled LockDown: disabled Loadshare: 100 [0] bw-based
  auto-bw: disabled
  Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
  State: dynamic path option 10 is active
  BandwidthOverride: disabled LockDown: disabled Verbatim: disabled
Node Hop Count: 2
History:
  Tunnel:
    Time since created: 10 minutes, 54 seconds
    Time since path change: 34 seconds
    Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 55
  Current LSP: [ID: 55]
  Uptime: 34 seconds
  Prior LSP: [ID: 49]
    ID: path option unknown
    Removal Trigger: tunnel shutdown
Tun_Instance: 55
Segment-Routing Path Info (isis level-1)
  Segment0[Link]: 192.168.2.1 - 192.168.2.2, Label: 46
  Segment1[Link]: 192.168.4.2 - 192.168.4.1, Label: 49

```

インターフェイスのアフィニティの設定

インターフェイスでアフィニティを設定するには、次の手順を実行します。

```

interface GigabitEthernet2
ip address 192.168.2.1 255.255.255.0
ip router isis 1
negotiation auto
mpls traffic-eng tunnels
mpls traffic-eng attribute-flags 0x1
isis network point-to-point
ip rsvp bandwidth

```

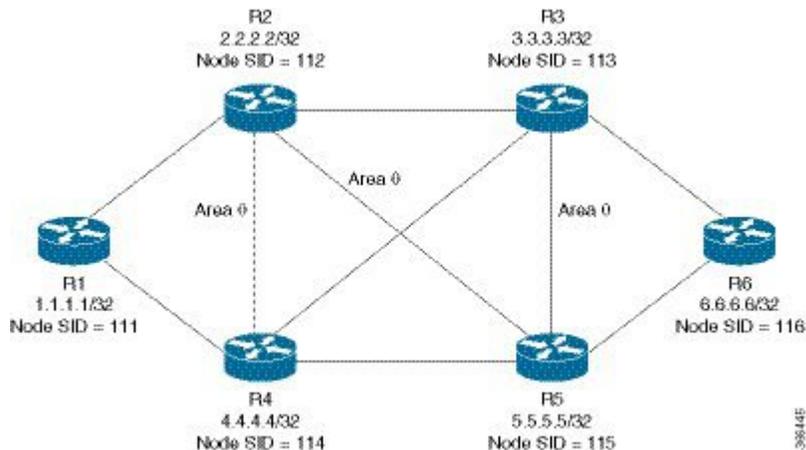
OSPFのセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングの設定

OSPFでSR-TEを設定するには、次のエリア間およびエリア内の使用例を考慮してください。

エリア内トンネルの設定

エリア内トンネルを設定するには、次のトポロジを検討してください。

図 12: エリア内トンネル



すべてのルータは、同じエリアである、エリア 0 内で設定されています。

ヘッドエンド ルータ R1 の構成

```
router ospf 10
fast-reroute per-prefix enable prefix-priority low
fast-reroute per-prefix ti-lfa
segment-routing mpls
mpls traffic-eng router-id Loopback1
mpls traffic-eng area 0

interface GigabitEthernet2 //interface connecting to the router 2
ip address 100.101.1.1 255.255.255.0
ip ospf 10 area 0
ip ospf network point-to-point
negotiation auto
mpls traffic-eng tunnels

interface GigabitEthernet4 //interface connecting to the router 4
ip address 100.101.1.1 255.255.255.0
ip ospf 10 area 0
ip ospf network point-to-point
negotiation auto
mpls traffic-eng tunnels

interface loopback1
ip address 1.1.1.1/32
ip ospf 10 area 0
```

テールエンド ルータ R6 の構成

```
router ospf 10
fast-reroute per-prefix enable prefix-priority low
fast-reroute per-prefix ti-lfa
segment-routing mpls
mpls traffic-eng area 0
mpls traffic-eng router-id Loopback1
interface GigabitEthernet2 //interface connecting to the router 3
ip address 100.101.2.1 255.255.255.0
```

```

ip ospf 10 area 0
ip ospf network point-to-point
negotiation auto
mpls traffic-eng tunnels

interface GigabitEthernet4 //interface connecting to the router 5
ip address 100.101.2.1 255.255.255.0
ip ospf 10 area 0
ip ospf network point-to-point
negotiation auto
mpls traffic-eng tunnels

interface loopback1
ip address 6.6.6.6/32
ip ospf 10 area 0

```

明示パス SR-TE トンネル 1

トンネル 1 を IP アドレスのみに基づいて考慮します。

```

ip explicit-path name IP_PATH1
next-address 2.2.2.2
next-address 3.3.3.3
next-address 6.6.6.6
!
interface Tunnel1
ip unnumbered Loopback1
tunnel mode mpls traffic-eng
tunnel destination 6.6.6.6
tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
tunnel mpls traffic-eng priority 6 6
tunnel mpls traffic-eng path-option 10 explicit name IP_PATH1 segment-routing
tunnel mpls traffic-eng path-selection metric igp
tunnel mpls traffic-eng load-share 10
end

```

明示パス SR-TE トンネル 2

トンネル 2 をノードの SID に基づいて考慮します

```

ip explicit-path name IA_PATH
next-label 114
next-label 115
next-label 116
!
interface Tunnel2
ip unnumbered Loopback1
tunnel mode mpls traffic-eng
tunnel destination 6.6.6.6
tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
tunnel mpls traffic-eng priority 6 6
tunnel mpls traffic-eng bandwidth 10000 class-type 1
tunnel mpls traffic-eng path-option 10 explicit name NODE_PATH segment-routing
tunnel mpls traffic-eng path-selection metric igp
tunnel mpls traffic-eng load-share 10
end

```

明示パス SR-TE トンネル 3

トンネル 3 は IP アドレスとラベルの組み合わせに基づいていることを考慮します

```

ip explicit-path name MIXED_PATH enable
next-address 2.2.2.2
next-address 3.3.3.3
next-label 115
next-label 116
!
interface Tunnel3
ip unnumbered Loopback1
tunnel mode mpls traffic-eng
tunnel destination 6.6.6.6
tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
tunnel mpls traffic-eng priority 6 6
tunnel mpls traffic-eng path-option 10 explicit name MIXED_PATH segment-routing
tunnel mpls traffic-eng path-selection metric igp
tunnel mpls traffic-eng load-share 10

```



(注) パスが混在している場合、パスでノード SID を使用した後に IP ネクストホップを使用することはできません。次のパスは有効ではありません。

```

ip explicit-path name MIXED_PATH enable
next-label 115
next-label 116
next-address 2.2.2.2

```

動的パス SR-TE トンネル 4

トンネル 4is は隣接関係 SID に基づいていることを考慮します

```

interface Tunnel4
ip unnumbered Loopback1
tunnel mode mpls traffic-eng
tunnel destination 6.6.6.6
tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
tunnel mpls traffic-eng priority 6 6
tunnel mpls traffic-eng bandwidth 10000 class-type 1
tunnel mpls traffic-eng path-option 10 dynamic segment-routing
tunnel mpls traffic-eng path-selection metric igp
tunnel mpls traffic-eng load-share 10
end

```

動的パス SR-TE トンネル 5

トンネル 5 はノード SID に基づいていることを考慮します

```

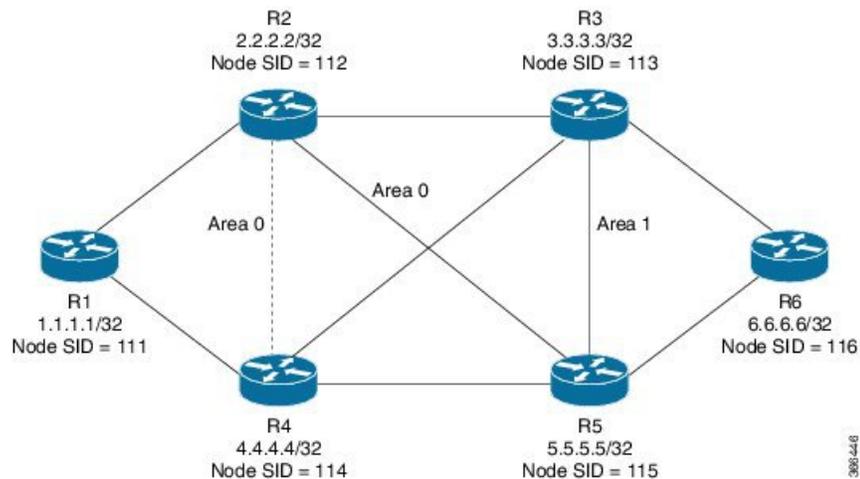
interface Tunnel5
ip unnumbered Loopback1
tunnel mode mpls traffic-eng
tunnel destination 6.6.6.6
tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
tunnel mpls traffic-eng priority 6 6
tunnel mpls traffic-eng path-option 10 segment-routing
tunnel mpls traffic-eng path-selection metric igp
tunnel mpls traffic-eng load-share 10

```

エリア間トンネルの設定

エリア間トンネルを設定するには、次のトポロジを検討してください。

図 13: エリア間トンネル



エリア 1 内で設定されている R6 を除き、すべてのルータは同じエリアであるエリア 0 内で設定されています。

ヘッドエンド ルータ R1 の構成

```
router ospf 10
fast-reroute per-prefix enable prefix-priority low
fast-reroute per-prefix ti-lfa
segment-routing mpls
mpls traffic-eng router-id Loopback1
mpls traffic-eng area 0

interface GigabitEthernet2 //interface connecting to the router 2
ip address 100.101.1.1 255.255.255.0
ip ospf 10 area 0
ip ospf network point-to-point
negotiation auto
mpls traffic-eng tunnels

interface GigabitEthernet4 //interface connecting to the router 4
ip address 100.101.1.1 255.255.255.0
ip ospf 10 area 0
ip ospf network point-to-point
negotiation auto
mpls traffic-eng tunnels

interface loopback1
ip address 1.1.1.1/32
ip ospf 10 area 0
```

テールエンド ルータ R6 の構成

```
router ospf 10
fast-reroute per-prefix enable prefix-priority low
fast-reroute per-prefix ti-lfa
segment-routing mpls
```

```

mpls traffic-eng area 1
mpls traffic-eng router-id Loopback1
interface GigabitEthernet2 //interface connecting to the router 3
ip address 100.101.2.1 255.255.255.0
ip ospf 10 area 1
ip ospf network point-to-point
negotiation auto
mpls traffic-eng tunnels

interface GigabitEthernet4 //interface connecting to the router 5
ip address 100.101.2.1 255.255.255.0
ip ospf 10 area 1
ip ospf network point-to-point
negotiation auto
mpls traffic-eng tunnels

interface loopback1
ip address 6.6.6.6/32
ip ospf 10 area 1

```

エリア間トンネルの設定に関する制約事項

エリア間トンネルの設定に関する制約事項は次のとおりです。

- ノードおよび隣接関係 SID を持つ動的オプションはサポートされていません。
- ラベルのみおよび/または IP アドレスとラベルを含む明示的パスを使用して、エリア間トンネルを設定できます。



(注) IP アドレスは、エリア境界ルータ (ABR) までのみ使用でき、その後はラベルのみを指定する必要があります。

明示パス SR-TE トンネル 1

トンネル 2 はノード SID に基づいていることを考慮します。

```

ip explicit-path name IA_PATH
next-label 114
next-label 115
next-label 116
!
interface Tunnel2
ip unnumbered Loopback1
tunnel mode mpls traffic-eng
tunnel destination 6.6.6.6
tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
tunnel mpls traffic-eng priority 6 6
tunnel mpls traffic-eng bandwidth 10000 class-type 1
tunnel mpls traffic-eng path-option 10 explicit name NODE_PATH segment-routing
tunnel mpls traffic-eng path-selection metric igp
tunnel mpls traffic-eng load-share 10
end

```

明示パス SR-TE トンネル 2

トンネル 3 は IP アドレスとラベルの組み合わせに基づいていることを考慮します。

```

ip explicit-path name MIXED_PATH enable
next-address 2.2.2.2
next-address 3.3.3.3
next-label 115
next-label 116
!

interface Tunnel3
ip unnumbered Loopback1
tunnel mode mpls traffic-eng
tunnel destination 6.6.6.6
tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
tunnel mpls traffic-eng priority 6 6
tunnel mpls traffic-eng path-option 10 explicit name MIXED_PATH segment-routing
tunnel mpls traffic-eng path-selection metric igp
tunnel mpls traffic-eng load-share 10

```

SR-TE トンネルの構成の確認

`show mpls traffic-eng tunnels tunnel-number` コマンドを使用して、SR-TE トンネルの構成を確認します。

トンネル1の確認

```

Name: R1_t1 (Tunnel1) Destination: 6.6.6.6
Status:
  Admin: up      Oper: up      Path: valid      Signalling: connected
  path option 10, (SEGMENT-ROUTING) type explicit IP_PATH (Basis for Setup)
Config Parameters:
  Bandwidth: 0 kbps (Global) Priority: 6 6 Affinity: 0x0/0xFFFF
  Metric Type: IGP (interface)
  Path Selection:
    Protection: any (default)
  Path-invalidation timeout: 45000 msec (default), Action: Tear
  AutoRoute: enabled LockDown: disabled Loadshare: 10 [200000000]
  auto-bw: disabled
  Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
  State: explicit path option 10 is active
  BandwidthOverride: disabled LockDown: disabled Verbatim: disabled
History:
  Tunnel:
    Time since created: 6 days, 19 hours
    Time since path change: 2 seconds
    Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1814
  Current LSP: [ID: 1814]
    Uptime: 2 seconds
    Selection: reoptimization
  Prior LSP: [ID: 1813]
    ID: path option unknown
    Removal Trigger: configuration changed
Tun_Instance: 1814
Segment-Routing Path Info (ospf 10 area 0)
  Segment0[Node]: 4.4.4.4, Label: 114
  Segment1[Node]: 5.5.5.5, Label: 115
  Segment2[Node]: 6.6.6.6, Label: 116

```

トンネル2の確認

```

Name: R1_t2                               (Tunnell) Destination: 6.6.6.6
Status:
  Admin: up          Oper: up          Path: valid          Signalling: connected
  path option 10, (SEGMENT-ROUTING) type explicit IA_PATH (Basis for Setup)
Config Parameters:
  Bandwidth: 0      kbps (Global)  Priority: 6 6  Affinity: 0x0/0xFFFF
  Metric Type: IGP (interface)
  Path Selection:
    Protection: any (default)
  Path-invalidation timeout: 45000 msec (default), Action: Tear
  AutoRoute: enabled LockDown: disabled Loadshare: 10 [200000000]
  auto-bw: disabled
  Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
  State: explicit path option 10 is active
  BandwidthOverride: disabled LockDown: disabled Verbatim: disabled
History:
  Tunnel:
    Time since created: 6 days, 19 hours, 1 minutes
    Time since path change: 1 seconds
    Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1815
  Current LSP: [ID: 1815]
    Uptime: 1 seconds
  Prior LSP: [ID: 1814]
    ID: path option unknown
    Removal Trigger: configuration changed
Tun_Instance: 1815
Segment-Routing Path Info (ospf 10 area 0)
  Segment0[ - ]: Label: 114
  Segment1[ - ]: Label: 115
  Segment2[ - ]: Label: 116

```

トンネル3の確認

```

Name: R1_t3                               (Tunnell) Destination: 6.6.6.6
Status:
  Admin: up          Oper: up          Path: valid          Signalling: connected
  path option 10, (SEGMENT-ROUTING) type explicit MIXED_PATH (Basis for Setup)
Config Parameters:
  Bandwidth: 0      kbps (Global)  Priority: 6 6  Affinity: 0x0/0xFFFF
  Metric Type: IGP (interface)
  Path Selection:
    Protection: any (default)
  Path-invalidation timeout: 45000 msec (default), Action: Tear
  AutoRoute: enabled LockDown: disabled Loadshare: 10 [200000000]
  auto-bw: disabled
  Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
  State: explicit path option 10 is active
  BandwidthOverride: disabled LockDown: disabled Verbatim: disabled
History:
  Tunnel:
    Time since created: 6 days, 19 hours, 2 minutes
    Time since path change: 2 seconds

```

```

    Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1816
    Current LSP: [ID: 1816]
      Uptime: 2 seconds
      Selection: reoptimization
    Prior LSP: [ID: 1815]
      ID: path option unknown
      Removal Trigger: configuration changed
    Tun_Instance: 1816
Segment-Routing Path Info (ospf 10 area 0)
  Segment0[Node]: 2.2.2.2, Label: 112
  Segment1[Node]: 3.3.3.3, Label: 113
  Segment2[ - ]: Label: 115
  Segment3[ - ]: Label: 116

```

トンネル4の確認

```

Name: R1_t4 (Tunnell) Destination: 6.6.6.6
Status:
  Admin: up Oper: up Path: valid Signalling: connected
  path option 10, (SEGMENT-ROUTING) type dynamic (Basis for Setup, path weight 30)
Config Parameters:
  Bandwidth: 0 kbps (Global) Priority: 6 6 Affinity: 0x0/0xFFFF
  Metric Type: IGP (interface)
  Path Selection:
    Protection: any (default)
    Path-invalidation timeout: 45000 msec (default), Action: Tear
  AutoRoute: enabled LockDown: disabled Loadshare: 10 [200000000]
  auto-bw: disabled
  Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
  State: dynamic path option 10 is active
  BandwidthOverride: disabled LockDown: disabled Verbatim: disabled
History:
  Tunnel:
    Time since created: 6 days, 19 hours
    Time since path change: 2 seconds
    Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1813
    Current LSP: [ID: 1813]
      Uptime: 2 seconds
    Prior LSP: [ID: 1806]
      ID: path option unknown
      Removal Trigger: configuration changed
    Tun_Instance: 1813
Segment-Routing Path Info (ospf 10 area 0)
  Segment0[Link]: 192.168.2.1 - 192.168.2.2, Label: 17
  Segment1[Link]: 192.168.4.2 - 192.168.4.1, Label: 25
  Segment2[Link]: 192.168.8.1 - 192.168.8.2, Label: 300

```

トンネル5の確認

```

Name: R1_t5 (Tunnell) Destination: 6.6.6.6
Status:
  Admin: up Oper: up Path: valid Signalling: connected
  path option 10, type segment-routing (Basis for Setup)
Config Parameters:
  Bandwidth: 0 kbps (Global) Priority: 6 6 Affinity: 0x0/0xFFFF
  Metric Type: IGP (interface)
  Path Selection:

```

```

Protection: any (default)
Path-invalidation timeout: 45000 msec (default), Action: Tear
AutoRoute: enabled LockDown: disabled Loadshare: 10 [200000000]
auto-bw: disabled
Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
State: segment-routing path option 10 is active
BandwidthOverride: disabled LockDown: disabled Verbatim: disabled
History:
Tunnel:
Time since created: 6 days, 19 hours, 4 minutes
Time since path change: 14 seconds
Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1817
Current LSP: [ID: 1817]
Uptime: 14 seconds
Selection: reoptimization
Prior LSP: [ID: 1816]
ID: path option unknown
Removal Trigger: configuration changed
Tun_Instance: 1817
Segment-Routing Path Info (ospf 10 area 0)
Segment0 [Node]: 6.6.6.6, Label: 116

```

OSPFのセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングの追加情報

関連資料

関連項目	マニュアルタイトル
Cisco IOS コマンド	『Cisco IOS Master Commands List, All Releases』

OSPFのセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングの機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェアリリーストレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェアリリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェアリリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコソフトウェアイメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigatorを使用します。Cisco Feature Navigatorにアクセスするには、www.cisco.com/go/cfnに移動します。Cisco.comのアカウントは必要ありません。

表 7: OSPFのセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングの機能情報

機能名	リリース	機能情報
OSPFのセグメントルーティングトラフィックエンジニアリング	Cisco IOS XE リリース 3.17S Cisco IOS XE Fuji 16.7.1	<p>トラフィックエンジニアリング (TE) トンネルは、トンネルの入力とトンネルの宛先との間でインスタンス化された TE LSP のコンテナです。TE トンネルは、同じトンネルに関連付けられた 1 つ以上の SR-TE LSP をインスタンス化できます。</p> <p>次のコマンドが追加または修正されました。</p> <p>show mpls traffic-eng tunnels、 tunnel mpls traffic-eng path-option 10 dynamic segment-routing、 tunnel mpls traffic-eng path-option 10 segment-routing、 tunnel mpls traffic-eng path-option 10 explicit name MIXED_PATH segment-routing、 tunnel mpls traffic-eng path-option 10 explicit name IP_PATH1 segment-routing、 tunnel mpls traffic-eng path-option 10 explicit name NODE_PATH segment-routing。</p> <p>Cisco IOS XE Fuji 16.7.1 では、この機能は Cisco 4000 シリーズ サービス統合型ルータでサポートされています。</p>



第 9 章

BGP ダイナミック セグメント ルーティング トラフィック エンジニアリング

ボーダー ゲートウェイ プロトコル (BGP) はデータセンター (DC) ネットワークのルーティングプロトコルとして一般的な選択となっています。BGPによって開始されるセグメントルーティングトラフィックエンジニアリング (SR-TE) パスを設定する機能により、DC ネットワークの動作が簡素化されます。

- [セグメントルーティングの制約事項：トラフィック エンジニアリング ダイナミック BGP \(121 ページ\)](#)
- [セグメントルーティングに関する情報：トラフィック エンジニアリング ダイナミック BGP \(122 ページ\)](#)
- [TE ラベル スイッチドパス属性セットの設定方法 \(123 ページ\)](#)
- [BGP ダイナミック セグメントルーティングトラフィック エンジニアリングの追加情報 \(125 ページ\)](#)
- [BGP ダイナミック セグメントルーティングトラフィック エンジニアリングの機能情報 \(125 ページ\)](#)

セグメントルーティングの制約事項：トラフィック エンジニアリング ダイナミック BGP

- エニーキャストの場合、BGP-TEを動作させるためにSIDサポートで前に付加 (Prepend) 機能を設定する必要があります。
- BGP ダイナミック SR-TE では、SR-TE で障害が発生した場合、フォワーディングが中断されます。

セグメントルーティングに関する情報：トラフィック エンジニアリング ダイナミック BGP

BGP ダイナミック SR-TE では、定義済みの基準とポリシーが満たされ、それが手動で有効になっている SR-TE と BGP ダイナミック SR-TE 間の主な違いである場合、ラベルスイッチドパス (LSP) がオンデマンドで有効になります。たとえば、低遅延パス、最小コストパスなどのポリシーは、BGPによって伝送され、特定の顧客プレフィックスで一致します。自動検出とシグナリングのために BGP を使用する L3VPN または仮想プライベート LAN サービス (VPLS) に使用される SR-TE トンネルは、BGP-TE ダイナミックと呼ばれます。

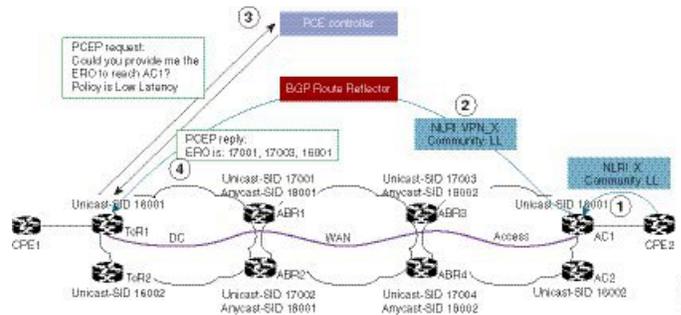
BGP SR-TE ダイナミックは、オンデマンドの自動トンネルが単一の IGP ドメインに存在することを前提としています。この場合、パスの計算は IGP を介して行われます。BGP からの要求に基づいて作成された SR-TE 自動トンネルはダイナミック SR-TE トンネルです。つまり、トンネルパス情報またはラベルスタックが、BGP ネクストホップおよび TE 属性設定に基づいて計算されます。BGP ダイナミック SR-TE は、オンデマンド LSP (自動トンネル) をトリガーする機能を備えています。機能は次のとおりです。

- ルートマップ設定を介してコミュニティ (コミュニティ リスト) を使用して、顧客プレフィックス (IPv4 または L3VPN VRF) にタグを付けます。
- 各コミュニティを TE の属性セットまたはプロファイルに関連付けます。

SR-TE プロファイルは、遅延、分離パスなどの特定の SR-TE パラメータを定義するために、属性設定でローカルに設定されます。BGP 顧客プレフィックスが SR-TE プロファイルにマップされると、プレフィックスと関連付けられている指定された各 BGP ネクストホップおよび属性セットのペアに対して、属性セットで定義されたパラメータを使用してトンネルが動的に作成されます (自動トンネルまたはオンデマンドラベルスイッチドパス (LSP))。バインディング SID は、各 SR-TE 自動トンネルに関連付けられていて、BGP に渡されます。バインディング SID またはバインディング ラベルは、ルーティング情報ベース (RIB) および転送情報ベース (FIB) にインストールされます。FIB は、オンデマンド SR-TE 自動トンネルを経由して転送するバインディング SID またはバインディング ラベルによって BGP パスを解決します。バインディング SID は、SR-TE LSP 上の顧客トラフィックを制御するためにも使用されます。

BGP はこの場合は SR-TE ポリシーのみを伝送し、パスの計算は単一の IGP ドメインで IGP を介して行われることに注意する必要があります。単一の IGP ドメインでは、ヘッドエンドノードはエンドツーエンドパスとトポロジエンジニアリング データベース (トラフィック エンジニアリング データベースまたは TED) の完全な可視性を持っています。また、BGP 動的 SR-TE ですべてのノードが単一の AS と単一の IGP ドメイン内に存在することを前提とします。

図 14: BGP-TE ダイナミック ワークフロー



上の図は、複数のルーティングドメインを使用した BGP-TE ダイナミック ワークフローの使用例を示しています。

1. 顧客宅内機器 2 (CPE) は、プレフィックス X に対して BGP アップデートを送信し、LL コミュニティ (100:333 など) を追加します。
2. AC1 は LL コミュニティを持つプレフィックス X のための VPN ルートをアナウンスします。
3. VPN ルートマッチングコミュニティ LL の BGP アップデートを受信した後、ToR1 は低遅延の TE ポリシーを使用して AC1 に向かう LSP パスに対して PCE コントローラに要求を送信します。
4. パス計算要素 (PCE) コントローラは、ラベルスタックで応答します (たとえば、17003、1600)。
5. ToR1 は SR-TE 自動トンネルを作成し、この VPN の VRF のプレフィックス X のためのルートをインストールします。

TE ラベルスイッチドパス属性セット

TE-LSP 属性セットは、LSP のプロパティを設定するために使用されます。これは、オートトンネルを作成するために使用される、帯域幅、アフィニティの包含と除外、リンク/ノード/SRLG の包含と除外、メトリック、パスの分離度、グループなどの TE プロファイルまたはポリシーについて記述します。

TE ラベルスイッチドパス属性セットの設定方法

TE ラベルスイッチドパス属性セットの設定

コマンド `mpls traffic-eng lsp attribute <name>` を使用して、TE-LSP 属性を設定することができます。次のオプションを使用できます。

```
Mpls traffic-eng lsp attribute name
```

affinity	Specify attribute flags for links comprising LSP
lockdown	Lockdown the LSP--disable reoptimization
priority	Specify LSP priority

TE-LSP 属性コマンドは、拡張して 2 つのオプション **pce** と **path-selection** の設定をサポートすることができます。次のように設定できます。

```
mpls traffic-eng lsp attribute name <test>
  path-selection
    metric <te/igp>
    invalidation <time-out> <drop/tear>
    segment-routing adjacency <protected/unprotected>
```

- **pce** オプションが TE 属性で設定されている場合、ダイナミック パスは **pce** によって計算されます。それ以外の場合、パスは TE PCALC (パス計算) エンティティによってローカルに計算されます。後者の場合、IGP を設定する必要があり、BGP ネクストホップが IGP によってアドバタイズされ、IGP ルートを經由してローカルノードから到達可能である必要があります。
- オプションの **path-selection** メトリックは、パスの計算が TE のメトリックまたは IGP メトリックに基づいているかどうかを示します。このオプションが設定されていない場合は、`mpls traffic-eng path-selection` メトリックで設定されたグローバル値が使われます。
- オプションの **path-selection invalidation** は、LSP がネットワークからのソフト障害にどのように反応するかを動作を設定します。LSP パスにリンクまたはノード障害に対する IGP からの保護パスがある場合、リンクまたはノードへの障害はソフト障害と見なされます。
- オプション **path-selection segment-routing adjacency** は、LSP ラベルスタックを計算する際に、IGP 保護の有無にかかわらず隣接関係 SID を選択するかどうかを示します。
- オプション **pce disjoint-path** は、トンネル LSP が **disjoint-path** グループのメンバーであることを示します。同じ **disjoint-path** グループ内の LSP は、そのパス内のリンク、ノード、または SRLG などの同じリソースを通過しません。これは、分離パスを持つ 2 つ以上のトンネル LSP を作成するために使用されます。

BGP-TE ダイナミックの場合、TE 属性名は次のように BGP ルートマップセット拡張に関連付けられます。

```
route-map <name>
  match community <name>
  set attribute-set <name>
```

BGP は文字列 **attribute-set <name>** をその BGP ネクストホップとともに使用して、SR-TE 自動トンネルを要求します。

BGP ダイナミック セグメントルーティングトラフィック エンジニアリングの追加情報

関連資料

関連項目	マニュアルタイトル
Cisco IOS コマンド	『 Cisco IOS Master Command List, All Releases 』

BGP ダイナミック セグメントルーティングトラフィック エンジニアリングの機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェア リリース トレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェア リリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェア リリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコ ソフトウェア イメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 8: BGP ダイナミック セグメントルーティングトラフィック エンジニアリングの機能情報

機能名	リリース	機能情報
BGP ダイナミック セグメントルーティングトラフィック エンジニアリング	Cisco IOS XE Everest 16.5.1b	BGP ダイナミック SR-TE では、定義済みの基準とポリシーが満たされると、ラベルスイッチドパス (LSP) がオンデマンドで有効になります。 次のコマンドが導入または変更されました。 mpls traffic-eng lsp attribute name



第 10 章

L3/L3VPN 用のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップ

ドメイン全体にルーティング情報を再配布すると、マルチドメインサービス（L2VPN と L3VPN）のプロビジョニングにそれ自体の複雑性と拡張性の問題が発生します。オンデマンドネクストホップ（ODN）は、再配布を行わずに制約やポリシーなど、PCE コントローラへのエンドツーエンド LSP の計算の委任をトリガーします。次に、サービスが Forwarding Information Base（FIB）へ移行する間に応答されたマルチドメイン LSP をインストールします。

- [L3/L3VPN のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップの制約事項（127 ページ）](#)
- [L3/L3VPN のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップに関する情報（128 ページ）](#)
- [L3/L3VPN のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップの設定方法（129 ページ）](#)
- [L3/L3VPN のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップの確認（132 ページ）](#)
- [L3/L3VPN のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップの追加情報（137 ページ）](#)
- [L3/L3VPN のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップに関する機能情報（137 ページ）](#)

L3/L3VPN のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップの制約事項

- オンデマンドネクストホップ（ODN） エニーキャスト SID はサポートされていません。
- IPv6 の ODN はサポートされていません。
- SR ODN トンネルは、BGP ノンストップルーティング（NSR）ではサポートされていません。BGP ノンストップフォワーディング（NSF）でのみサポートされています。
BGP NSF を有効にするには、次のコマンドを使用します。

```

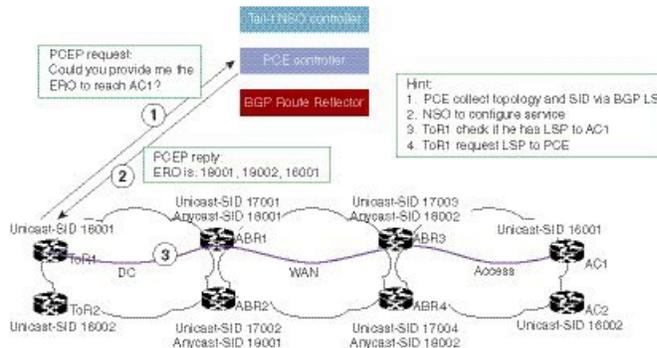
bgp grace-full restart
neighbor 10.0.0.2 ha-mode graceful-restart

```

L3/L3VPN のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップに関する情報

オンデマンドネクストホップは、BGP ダイナミック SR-TE 機能を活用し、要件に基づいてエンドツーエンドパスを検索してダウンロードするためのパス計算 (PCE) 機能を追加します。ODN は定義された BGP ポリシーに基づいて SR-TE 自動トンネルをトリガーします。下の図に示すように、ToR1 と AC1 間のエンドツーエンドパスは、低遅延あるいは VRF (L3VPN) または IPv4 サービスの他の基準に基づいて両端から確立できます。ODN のワークフローは次のようにまとめられます。

図 15: ODN 操作



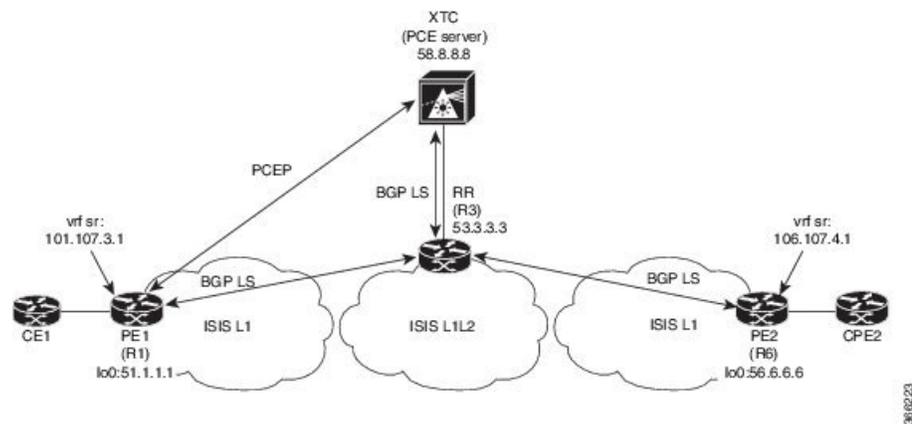
1. PCE コントローラは、BGP リンク ステート (BGP-LS) を介してトポロジと SID の情報を収集します。BGP-LS の詳細については、「[BGP Link-State](#)」を参照してください。
2. NSO コントローラが有効になっている場合、L3VPN VRF または IPv4 プレフィックスが設定され、要求が ToR1 および AC1 に送信されます。
3. ToR1 と AC1 は、お互いに対する LSP が存在するかどうかをチェックします。ない場合は、PCE コントローラに要求が送信され、BGP 経由で伝送される SR-TE ポリシーに一致する SR-TE パスが計算されます。
4. PCE コントローラはパスを計算し、ラベルスタック (ToR1 の例では 18001、18002、16001) で応答します。
5. ToR1 と AC1 は、SR-TE の自動トンネルを作成し、VRF または IPv4 用の LSP がアップであり稼働中であることを示す返信を NSO コントローラに返します。

L3/L3VPN のセグメントルーティング オン デマンド ネクスト ホップの設定方法

L3/L3VPN のセグメントルーティング オン デマンド ネクスト ホップの設定

SR-TE のオンデマンドネクストホップを設定するには、次のステップを実行します。設定ステップを説明するため、次の図を参考として使用します。

図 16: ODN 自動トンネルセットアップ



1. VRF インターフェイスを使用してルータ (R6 テールエンド) を設定します。

```
interface GigabitEthernet0/2/2
vrf forwarding sr
ip address 10.0.0.1 255.0.0.0
negotiation auto

interface Loopback0
ip address 192.168.0.1 255.255.0.0
ip router isis 1
```

2. R6 (テールエンド) での BGP コミュニティを持つ VRF プレフィックスをタグ付けします。

```
route-map BGP_TE_MAP permit 9
match ip address traffic
set community 3276850

ip access-list extended traffic
permit ip 10.0.0.1 255.255.0.0 any
```

3. R6 (テールエンド) および R1 (ヘッドエンド) 上の BGP を有効にして VRF SR プレフィックスをアドバタイズおよび受信し、R6 (テールエンド) 上のコミュニティ設定で一致させます。

```
router bgp 100
  bgp router-id 172.16.0.1
  bgp log-neighbor-changes
  bgp graceful-restart
  no bgp default ipv4-unicast
  neighbor 10.0.0.2 remote-as 100
  neighbor 10.0.0.2 update-source Loopback0

  address-family ipv4
    neighbor 10.0.0.2 activate
    neighbor 10.0.0.2 send-community both
    neighbor 10.0.0.2 next-hop-self
  exit-address-family

  address-family vpnv4
    neighbor 10.0.0.2 activate
    neighbor 10.0.0.2 send-community both
    neighbor 10.0.0.2 route-map BGP_TE_MAP out
  exit-address-family

  address-family link-state link-state
    neighbor 10.0.0.2 activate
  exit-address-family

  address-family ipv4 vrf sr
    redistribute connected
  exit-address-family

  route-map BGP_TE_MAP permit 9
    match ip address traffic
    set community 3276850

  ip access-list extended traffic
    permit ip 10.0.0.1 255.255.0.0 any

router bgp 100
  bgp router-id 192.168.0.2
  bgp log-neighbor-changes
  bgp graceful-restart
  no bgp default ipv4-unicast
  neighbor 10.0.0.2 remote-as 100
  neighbor 10.0.0.2 update-source Loopback0

  address-family ipv4
    neighbor 10.0.0.2 activate
    neighbor 10.0.0.2 send-community both
    neighbor 10.0.0.2 next-hop-self
  exit-address-family

  address-family vpnv4
    neighbor 10.0.0.2 activate
    neighbor 10.0.0.2 send-community both
    neighbor 10.0.0.2 route-map BGP_TE_MAP in
  exit-address-family

  address-family link-state link-state
    neighbor 10.0.0.2 activate
  exit-address-family

  address-family ipv4 vrf sr
    redistribute connected
```

```

exit-address-family

route-map BGP_TE_MAP permit 9
match community 1
set attribute-set BGP_TE5555

ip community-list 1 permit 3276850

mpls traffic-eng lsp attributes BGP_TE5555
path-selection metric igp
pce

```

4. ヘッドエンド (R1) 上のルートマップ/属性設定を有効にします。

```

route-map BGP_TE_MAP permit 9
match community 1
set attribute-set BGP_TE5555

ip community-list 1 permit 3276850

mpls traffic-eng lsp attributes BGP_TE5555
path-selection metric igp
pce

end

```

5. R1 で PCE および自動トンネル設定を有効にします。

```

mpls traffic-eng tunnels
mpls traffic-eng pcc peer 10.0.0.3 source 10.0.0.4 precedence 255
mpls traffic-eng auto-tunnel p2p tunnel-num min 2000 max 5000

```

6. SR-TE 構成ですべてのコア リンクを有効にし、ポイント ツー ポイント インターフェイスとして有効になっていることを確認します。

```

mpls traffic-eng tunnels

interface GigabitEthernet0/2/0
ip address 101.102.6.1 255.255.255.0
ip router isis 1
mpls traffic-eng tunnels
isis network point-to-point

interface GigabitEthernet0/3/1
vrf forwarding sr
ip address 101.107.3.1 255.255.255.0
negotiation auto

end

```

7. R3 (RR) を有効にして、BGP-LS によって TED を PCE サーバにアドバタイズします。

```

router isis 1
net 49.0002.0000.0000.0003.00
ispf level-1-2
metric-style wide
nsf cisco
nsf interval 0
distribute link-state
segment-routing mpls
segment-routing prefix-sid-map advertise-local
redistribute static ip level-1-2

```

```

mpls traffic-eng router-id Loopback0
mpls traffic-eng level-1
mpls traffic-eng level-2

router bgp 100
  bgp router-id 10.0.0.2
  bgp log-neighbor-changes
  bgp graceful-restart
  no bgp default ipv4-unicast
  neighbor 10.0.0.3 remote-as 100
  neighbor 10.0.0.3 update-source Loopback0

  address-family ipv4
  neighbor 10.0.0.3 activate
  exit-address-family

```

8. PCE サーバの設定を有効にし、RR によって BGP-LS セッションが正しく確立されていることを確認します。

```

Device# sh bgp li li summary
BGP router identifier 10.0.0.3, local AS number 100
BGP generic scan interval 60 secs
Non-stop routing is enabled
BGP table state: Active
Table ID: 0x0 RD version: 1436
BGP main routing table version 1436
BGP NSR Initial initsync version 1 (Reached)
BGP NSR/ISSU Sync-Group versions 0/0
BGP scan interval 60 secs
BGP is operating in STANDALONE mode.
Process          RcvTblVer    bRIB/RIB    LabelVer    ImportVer    SendTblVer    StandbyVer
Speaker          1436         1436                1436         1436         1436         1436
0

Neighbor        Spk    AS MsgRcvd  MsgSent  TblVer  InQ  OutQ  Up/Down  St/PfxRcd
10.0.0.2        0      100  19923    17437   1436   0     0
  1w2d          103

Device# sh pce ipv4 topo | b Node 3
Node 3
  TE router ID: 10.0.0.2
  Host name: R3
  ISIS system ID: 0000.0000.0003 level-1

  ISIS system ID: 0000.0000.0003 level-2
  Prefix SID:
    Prefix 10.0.0.2, label 20011 (regular)

```

L3/L3VPN のセグメントルーティング オン デマンド ネクスト ホップの確認

ODN の検証は、L3VPN VRF プレフィックスに基づいています。

1. R1 (ヘッドエンドと PCE サーバ) 間の PCEP セッションが確立されていることを確認します。

```

Device# sh pce client peer
PCC's peer database:

```

```
-----
Peer address: 10.0.0.3 (best PCE)
State up
Capabilities: Stateful, Update, Segment-Routing
```

2. すべてのピア間 (PCC) で PCEP セッションが確立されていることを確認します。

```
Device# sh pce ipv4 peer
PCE's peer database:
-----
Peer address: 10.0.0.4
State: Up
Capabilities: Stateful, Segment-Routing, Update
Peer address: 172.16.0.5
State: Up
Capabilities: Stateful, Segment-Routing, Update
```

3. R1 (ヘッドエンド) に、R6 ループバックアドレスへの可視性がないことを確認します。

```
Device# sh ip route 192.168.0.1
% Network not in table
```

4. VRF プレフィックスが R1 VRF SR ルーティング テーブルの MP-BGP によって注入されることを確認します。

```
Device# sh ip route vrf sr
Routing Table: sr
Codes: L - local, C - connected, S - static, R - RIP, M - mobile, B - BGP
       D - EIGRP, EX - EIGRP external, O - OSPF, IA - OSPF inter area
       N1 - OSPF NSSA external type 1, N2 - OSPF NSSA external type 2
       E1 - OSPF external type 1, E2 - OSPF external type 2
       i - IS-IS, su - IS-IS summary, L1 - IS-IS level-1, L2 - IS-IS level-2
       ia - IS-IS inter area, * - candidate default, U - per-user static route
       o - ODR, P - periodic downloaded static route, H - NHRP, l - LISP
       a - application route
       + - replicated route, % - next hop override, p - overrides from PFR
Gateway of last resort is not set
 10.0.0.6/8 is variably subnetted, 2 subnets, 2 masks
C       10.0.0.7/24 is directly connected, GigabitEthernet0/3/1
L       10.0.0.7/32 is directly connected, GigabitEthernet0/3/1
       10.0.0.8/24 is subnetted, 1 subnets
B       10.0.0.9 [200/0] via binding label: 865, 4d21h
```

5. BGP がポリシーとバインディング SID を VRF プレフィックスと正しく関連付けていることを確認します。

```
Device# sh ip bgp vpnv4 vrf sr 106.107.4.0
BGP routing table entry for 100:100:106.107.4.0/24, version 3011
Paths: (1 available, best #1, table sr)
Not advertised to any peer
Refresh Epoch 4
Local
 192.168.0.1 (metric 10) (via default) from 10.0.0.2 (10.0.0.2)
Origin incomplete, metric 0, localpref 100, valid, internal, best
Community: 3276850
Extended Community: RT:100:100
Originator: 192.168.0.1, Cluster list: 10.0.0.2
mpls labels in/out no-label/1085
binding SID: 865 (BGP_TE5555)
rx pathid: 0, tx pathid: 0x0
```

6. バインディング ラベルの VRF プレフィックスとの関連付けを確認します。

```

Device# sh ip route vrf sr 106.107.4.0
Routing Table: sr
Routing entry for 106.107.4.0/24
  Known via "bgp 100", distance 200, metric 0, type internal
  Routing Descriptor Blocks:
    * Binding Label: 865, from 10.0.0.2, 4d22h ago
      Route metric is 0, traffic share count is 1
      AS Hops 0
      MPLS label: 1085
      MPLS Flags: NSF

```

7. VRF プレフィックスが ODN 自動トンネルによって転送されることを確認します。

```

Device# sh ip cef label-table
Label          Next Hop          Interface
0              no route
865           attached         Tunnel2000

Device# sh ip cef vrf sr 106.107.4.0 detail
10.0.0.8/24, epoch 15, flags [rib defined all labels]
recursive via 865 label 1085
attached to Tunnel2000

```

8. ODN 自動トンネルの状態を確認します。

```

Device# sh mpls traffic-eng tunnels
P2P TUNNELS/LSPs:
Name: R1_t2000 (Tunnel2000) Destination: 192.168.0.1 Ifhandle:
0x6F5 (auto-tunnel for BGP TE)
  Status:
    Admin: up      Oper: up      Path: valid      Signalling: connected---□
auto-tunnel 2000
  path option 1, (SEGMENT-ROUTING) (PCE) type dynamic (Basis for Setup, path
weight 10)
  Config Parameters:
    Bandwidth: 0 kbps (Global) Priority: 7 7 Affinity: 0x0/0xFFFF
    Metric Type: IGP (interface)
    Path Selection:
      Protection: any (default)
    Path-selection Tiebreaker:
      Global: not set Tunnel Specific: not set Effective: min-fill (default)
    Hop Limit: disabled
    Cost Limit: disabled
    Path-invalidation timeout: 10000 msec (default), Action: Tear
    AutoRoute: disabled LockDown: disabled Loadshare: 0 [0] bw-based
    auto-bw: disabled
    Attribute-set: BGP_TE5555---□ attribute-set
    Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
  Active Path Option Parameters:
    State: dynamic path option 1 is active
    BandwidthOverride: disabled LockDown: disabled Verbatim: disabled
  PCEP Info:
    Delegation state: Working: yes Protect: no
  Working Path Info:
    Request status: processed
    Created via PCRep message from PCE server: 10.0.0.3---□ via PCE server
    PCE metric: 30, type: IGP
  Reported paths:
    Tunnel Name: Tunnel2000_w
    LSPs:
      LSP[0]:
        source 10.0.0.4, destination 192.168.0.1, tunnel ID 2000, LSP ID 1
        State: Admin up, Operation active
        Binding SID: 865
        Setup type: SR

```

```

Bandwidth: requested 0, used 0
LSP object:
  PLSP-ID 0x807D0, flags: D:0 S:0 R:0 A:1 O:2
Metric type: IGP, Accumulated Metric 0
ERO:
  SID[0]: Adj, Label 2377, NAI: local 101.102.6.1 remote 10.0.0.10
  SID[1]: Unspecified, Label 17, NAI: n/a
  SID[2]: Unspecified, Label 20, NAI: n/a
History:
Tunnel:
  Time since created: 4 days, 22 hours, 21 minutes
  Time since path change: 4 days, 22 hours, 21 minutes
  Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1
  Current LSP: [ID: 1]
  Uptime: 4 days, 22 hours, 21 minutes
Tun_Instance: 1
Segment-Routing Path Info (isis level-1)
  Segment0[Link]: 101.102.6.1 - 10.0.0.10, Label: 2377
  Segment1[ - ]: Label: 17
  Segment2[ - ]: Label: 20

```

9. R1 (ヘッドエンド) で ODN 自動トンネル LSP の状態を確認します。

```

Device# sh pce client lsp brief
PCC's tunnel database:
-----
Tunnel Name: Tunnel2000_w
  LSP ID 1
Tunnel Name: Tunnel2000_p

R1# sh pce client lsp detail
PCC's tunnel database:
-----
Tunnel Name: Tunnel2000_w
LSPs:
LSP[0]:
  source 10.0.0.4, destination 192.168.0.1, tunnel ID 2000, LSP ID 1
  State: Admin up, Operation active
  Binding SID: 865
  Setup type: SR
  Bandwidth: requested 0, used 0
  LSP object:
    PLSP-ID 0x807D0, flags: D:0 S:0 R:0 A:1 O:2
  Metric type: IGP, Accumulated Metric 0
  ERO:
    SID[0]: Adj, Label 2377, NAI: local 101.102.6.1 remote 10.0.0.10
    SID[1]: Unspecified, Label 17, NAI: n/a
    SID[2]: Unspecified, Label 20, NAI: n/a

```

10. PCE サーバで ODN LSP の状態を確認します。

```

Device# sh pce lsp summ

PCE's LSP database summary:
-----
All peers:
Number of LSPs:          1
Operational: Up:         1 Down:          0
Admin state: Up:         1 Down:          0
Setup type: RSVP:       0 Segment routing: 1

Peer 10.0.0.4:
Number of LSPs:          1
Operational: Up:         1 Down:          0

```

```

Admin state: Up:          1 Down:          0
Setup type: RSVP:        0 Segment routing: 1

```

11. PCE サーバで詳細な LSP 情報を確認します。

```

Device# sh pce lsp det
PCE's tunnel database:
-----
PCC 10.0.0.4:
Tunnel Name: Tunnel2000_w
LSPs:
LSP[0]:
source 10.0.0.4, destination 192.168.0.1, tunnel ID 2000, LSP ID 48
State: Admin up, Operation active
Binding SID: 872
PCEP information:
  plsp-id 526288, flags: D:1 S:0 R:0 A:1 O:2
Reported path:
  Metric type: IGP, Accumulated Metric 0
  SID[0]: Adj, Label 885, Address: local 10.0.0.9 remote 10.0.0.10
  SID[1]: Unknown, Label 17,
  SID[2]: Unknown, Label 20,
Computed path:
  Computed Time: Tue Dec 20 13:12:57 2016 (00:11:53 ago)
  Metric type: IGP, Accumulated Metric 30
  SID[0]: Adj, Label 885, Address: local 10.0.0.9 remote 10.0.0.10
  SID[1]: Adj, Label 17, Address: local 10.0.0.12 remote 10.0.0.13
  SID[2]: Adj, Label 20, Address: local 10.0.0.14 remote 10.0.0.14
Recorded path:
  None

```

12. VRF SR に接続されているインターフェイスをシャットダウンして、プレフィックスが MP-BGP によってアドバタイズされなくなるようにします。

```

Device# int gig0/2/2
Device(config-if)#shut

```

13. VRF プレフィックスが R6 (テールエンド) を介して R1 (ヘッドエンド) にアドバタイズされなくなったことを確認します。

```

Device# sh ip route vrf sr
Routing Table: sr
Codes: L - local, C - connected, S - static, R - RIP, M - mobile, B - BGP
        D - EIGRP, EX - EIGRP external, O - OSPF, IA - OSPF inter area
        N1 - OSPF NSSA external type 1, N2 - OSPF NSSA external type 2
        E1 - OSPF external type 1, E2 - OSPF external type 2
        i - IS-IS, su - IS-IS summary, L1 - IS-IS level-1, L2 - IS-IS level-2
        ia - IS-IS inter area, * - candidate default, U - per-user static route
        o - ODR, P - periodic downloaded static route, H - NHRP, l - LISP
        a - application route
        + - replicated route, % - next hop override, p - overrides from Pfr
Gateway of last resort is not set
  10.0.0.6/8 is variably subnetted, 2 subnets, 2 masks
C       10.0.0.7/24 is directly connected, GigabitEthernet0/3/1
L       10.0.0.8/32 is directly connected, GigabitEthernet0/3/1

```

14. ODN 自動トンネルが存在しないことを確認します。

```

Device# sh mpls traffic-eng tunnels
P2P TUNNELS/LSPs:
P2MP TUNNELS:
P2MP SUB-LSPS:

```

L3/L3VPN のセグメント ルーティング オン デマンド ネクスト ホップの追加情報

関連資料

関連項目	マニュアル タイトル
Cisco IOS コマンド	『 Cisco IOS Master Command List, All Releases 』

L3/L3VPN のセグメント ルーティング オン デマンド ネクスト ホップに関する機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェア リリース トレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェア リリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェア リリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコ ソフトウェア イメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 9: L3/L3VPN のセグメント ルーティング オン デマンド ネクスト ホップに関する機能情報

機能名	リリース	機能情報
L3/L3VPN 用のセグメント ルーティング オン デマンド ネクスト ホップ	Cisco IOS XE Everest 16.5.1b	<p>オンデマンドネクストホップ (ODN) は、再配布を行わずに制約やポリシーなど、PCE コントローラへのエンドツーエンド LSP の計算の委任をトリガーします。</p> <p>次のコマンドが導入または変更されました。</p> <p>route-map BGP_TE_MAP permit、mpls traffic-eng tunnels、sh bgp li li summary、sh pce client peer、sh pce ipv4 peer、sh ip route vrf sr、sh ip bgp vpnv4 vrf sr、sh ip cef label-table、sh mpls traffic-eng tunnels、sh pce client lsp brief、sh pce lsp summ、sh pce lsp det、routing-default-optimize</p>



第 11 章

L2VPN/VPWS のセグメント ルーティング オン デマンド

レイヤ 2 VPN (L2VPN) のためのオンデマンドネクストホップ (ODN) は、セグメントルーティング (SR) トラフィック エンジニアリング (TE) 自動トンネルを作成し、擬似回線データプレーンのために自動トンネルを使用します。

- [L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップの制約事項 \(139 ページ\)](#)
- [L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップに関する情報 \(140 ページ\)](#)
- [L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップの設定方法 \(141 ページ\)](#)
- [前に付加オプションを使用した L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップの設定 \(143 ページ\)](#)
- [L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップの優先パスの設定 \(143 ページ\)](#)
- [L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップの自動ルート宛先の設定 \(143 ページ\)](#)
- [L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップの確認 \(144 ページ\)](#)
- [L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップの追加情報 \(147 ページ\)](#)
- [L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オンデマンドネクストホップに関する機能情報 \(148 ページ\)](#)

L2VPN/VPWS のセグメント ルーティング オン デマンド ネクスト ホップの制約事項

- レイヤ 2 VPN/VPWS (仮想プライベート ワイヤ サービス) オンデマンドネクストホップ (ODN) は擬似回線 (PW) クラスではサポートされません。

- L2VPN または VPWS のための オン デマンド のセグメント ルーティングは、BGP シグナル/ADVPWS または仮想プライベート LAN サービス (VPLS) ではサポートされません。
- 属性セットを使用して L2VPN 用にサポートおよび作成されるのは、セグメント ルーティング TE トンネルのみです。
- TE の属性セットが設定されている場合、L2VPN 優先パス帯域幅関連の設定は有効になりません。
- LDP シグナリングを使用した L2-VPN ODN VPWS のみがサポートされています。

L2VPN/VPWS のセグメント ルーティング オン デマンド ネクスト ホップに関する情報

L2VPN の オン デマンド ネクスト ホップ (ODN) は SR TE 自動トンネルを作成し、擬似回線データプレーンの自動トンネルを使用します。ピア IP アドレスはトンネルの宛先であり、TE LSP 属性によってトンネルのパスが決定されます。場合によっては、擬似回線接続は複数の内部ゲートウェイプロトコル (IGP) エリアにまたがる必要がありますが、LDP はシグナリングプロトコルとして使用されます。擬似回線エンドポイントプロバイダーエッジ (PE) のループバックアドレスは、IGP エリアの境界を越えて配布されません。この場合、ある PE がその RIB 内に擬似回線接続のピア PE に到達するためのデフォルトルート (または完全一致ルート) を持たない可能性があります。したがって、擬似回線接続は LDP によってシグナルを受けることができません。この問題に対処するために、LSP 属性の下に新しいオプション **autoroute destination** が導入されました。この **autoroute destination** コマンドを使用して LSP 属性が設定されている場合、自動トンネルは LSP 属性を使用して、自動トンネルインターフェイスをネクストホップとしてトンネル宛先のスタティックルートを自動的に作成します。このスタティックルートにより、LDP は LDP セッションを確立し、2 つの擬似回線エンドポイント間でラベルマッピングメッセージを交換することができます。



- (注) LDP シグナリング L2VPN によって使用される LSP 属性の設定にのみ **autoroute destination** コマンドを使用します。これは BGP シグナリング レイヤ 3 VPN ODN には必要ありません。

AToM マネージャ

Any Transport over MPLS (AToM) マネージャは、属性セットとピア IP アドレスのペアで自動トンネルのデータベースを維持します。AToM マネージャは擬似回線インターフェイス (VC) の SR TE 自動トンネルを追加または削除できます。

同じ属性セットまたはピアで設定された VC は、同じ自動トンネルを使用します。すべての擬似回線インターフェイスで属性セットまたはピアのペアが使用されなくなった場合、TE サービスを使用して自動トンネルをデータベースから削除できます。

エリア間 L2VPN ODN

LDP がシグナリング プロトコルとして使用され、擬似回線接続が複数の内部ゲートウェイ プロトコル (IGP) にまたがる場合、擬似回線エンドポイント PE のループバックアドレスは IGP エリア境界を越えて配布されません。この場合、ある PE がその RIB 内に擬似回線接続のピア PE に到達するためのデフォルト ルート (または完全一致ルート) を持たない可能性があります。したがって、擬似回線接続は LDP によってシグナルを受けることができません。

L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オン デマンド ネクスト ホップの設定方法

L2VPN/VPWS を設定するには、擬似回線インターフェイス コマンドまたはテンプレート メソッドのいずれかを使用できます。

Pesudowire インターフェイス コマンドを使用した、L2VPN/VPWS の オン デマンド ネクスト ホップでのセグメントルーティングの設定

1. ヘッドエンド ノード (R1) で次のコマンドを実行します。

```
R1#
!
mpls traffic-eng auto-tunnel p2p tunnel-num min 2000 max 2002
!
interface GigabitEthernet0/3/1
 no ip address
 negotiation auto
 service instance 300 ethernet
  encapsulation dot1q 300
!
interface pseudowire4243
 encapsulation mpls
 neighbor 56.6.6.6 300
 preferred-path segment-routing traffic-eng attribute-set L2VPNODN
!
l2vpn xconnect context foobar
 member GigabitEthernet0/3/1 service-instance 300
 member pseudowire4243
!
mpls traffic-eng lsp attributes L2VPNODN
 priority 7 7
 path-selection metric te
!
end
```

2. テール エンド (R2) で次のコマンドを実行します。

```
R2#
!
mpls traffic-eng auto-tunnel p2p tunnel-num min 2000 max 2002

interface pseudowire4243
```

```

encapsulation mpls
neighbor 51.1.1.1 300
preferred-path segment-routing traffic-eng attribute-set L2VPNODN
!
interface GigabitEthernet0/2/2
no ip address
negotiation auto
service instance 300 ethernet
encapsulation dot1q 300
!
l2vpn xconnect context foobar
member GigabitEthernet0/3/1 service-instance 300
member pseudowire4243
!
mpls traffic-eng lsp attributes L2VPNODN
priority 7 7
path-selection metric te
!
end

```

テンプレートコマンドを使用した L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オン デマンドネクストホップの設定

1. ヘッドエンド ノード (R1) で次のコマンドを実行します。

```

R1#
template type pseudowire test
encapsulation mpls
preferred-path segment-routing traffic-eng attribute-set L2VPNODN
!
interface GigabitEthernet0/3/1
no ip address
negotiation auto
service instance 400 ethernet
encapsulation dot1q 400
!
l2vpn xconnect context foobar2
member 56.6.6.6 400 template test
member GigabitEthernet0/3/1 service-instance 400

```

2. テール エンド (R2) で次のコマンドを実行します。

```

R2#
!
template type pseudowire test
encapsulation mpls
preferred-path segment-routing traffic-eng attribute-set L2VPNODN
!
interface GigabitEthernet0/2/2
no ip address
negotiation auto
service instance 400 ethernet
encapsulation dot1q 400
!
l2vpn xconnect context foobar2
member 51.1.1.1 400 template test
member GigabitEthernet0/2/2 service-instance 400
!

```

```
end
```

前に付加オプションを使用した L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オン デマンドネクストホップの設定

LSPのパスを制御するために前に付加 (Prepend) オプションを有効にすることができます。前に付加オプションは、エリア内でのみサポートされ、ラベル付きパスのみをサポートします。前に付加オプションを有効にするには、次の CLI を使用します。

```
R1(config-lsp-attr)#path-selection segment-routing prepend
R1(config-lsp-attr-sr-prepend)#?
Segment-routing label prepend commands:
  exit   Exist from segment-routing prepend config mode
  index  Specify the next entry index to add, edit or delete
  list   List all prepend entries
  no     Delete a specific entry index
R1(config-lsp-attr-sr-prepend)#index ?
<1-10>  Entry index number
last-hop  Indicates the end of label list
next-label Specify the next MPLS label in the path
```



(注) ラストホップ オプションがテール エンド ノードを示している場合。このオプションを使用する場合は、LSP パスの制御を行うことはできません。

L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オン デマンドネクストホップの優先パスの設定

パスが失敗したか、コマンドが削除されたことが原因である、LSPに障害が発生した場合に仮想回線 (VC) をダウンさせるには、フォールバック モードを無効にします。

```
preferred-path segment-routing traffic-eng attribute-set L2VPNODN
disable-fallback  disable fall back to alternative route
```

L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オン デマンドネクストホップの自動ルート宛先の設定

エリア間宛先の場合、IPアドレスがヘッドエンドにインストールされていない可能性があります。L2-VPN VPWS の対象となる LDP セッションを有効にするには、宛先 IP アドレスがイン

ストールされている必要があります。L2VPN VPWS の対象となる LDP セッションを有効にするには、属性セットの下に自動ルートの宛先を設定します。

```
Device#
mpls traffic-eng lsp attributes L2VPNODN
  priority 7 7
  path-selection metric te
  pce
  autoroute destination
!
```

宛先アドレスはスタティックルートとして L2-VPN ODN LSP によってインストールされます。

次のコマンドを実行して、自動ルート宛先の設定を確認します。

```
Device#sh ip route 56.6.6.6
Routing entry for 56.6.6.6/32
  Known via "static", distance 1, metric 0 (connected)
  Routing Descriptor Blocks:
  * directly connected, via Tunnel2000-----□ L2-VPN ODN LSP
    Route metric is 0, traffic share count is 1
```

```
Device#sh mpls for 56.6.6.6
Local      Outgoing      Prefix      Bytes Label  Outgoing  Next Hop
Label      Label          or Tunnel Id  Switched     interface
25         [T] Pop Label  56.6.6.6/32  0            Tu2000    point2point
```

L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オン デマンド ネクストホップの確認

1. sh mpls l2 vc

```
Device#sh mpls l2 vc
Local intf  Local circuit      Dest address  VC ID  Status
-----
Gi0/3/1    Eth VLAN 300      56.6.6.6     300    UP
```

2. sh mpls l2 vc detail

```
Device# sh mpls l2 vc detail
Local interface: Gi0/3/1 up, line protocol up, Eth VLAN 300 up
  Interworking type is Ethernet
  Destination address: 56.6.6.6, VC ID: 300, VC status: up
  Output interface: Tu2000, imposed label stack {23 17 20}----□ 20 is the VC label
  assigned by R6
  Preferred path: Tunnel2000, active
  Default path: ready
  Next hop: point2point
  Create time: 00:15:48, last status change time: 00:15:38
  Last label FSM state change time: 00:15:38
  Signaling protocol: LDP, peer 56.6.6.6:0 up
```

```

Targeted Hello: 51.1.1.1(LDP Id) -> 56.6.6.6, LDP is UP
Graceful restart: not configured and not enabled
Non stop routing: not configured and not enabled
Status TLV support (local/remote) : enabled/supported
LDP route watch : enabled
Label/status state machine : established, LruRru
Last local dataplane status rcvd: No fault
Last BFD dataplane status rcvd: Not sent
Last BFD peer monitor status rcvd: No fault
Last local AC circuit status rcvd: No fault
Last local AC circuit status sent: No fault
Last local PW i/f circ status rcvd: No fault
Last local LDP TLV status sent: No fault
Last remote LDP TLV status rcvd: No fault
Last remote LDP ADJ status rcvd: No fault
MPLS VC labels: local 2032, remote 20
Group ID: local 20, remote 25
MTU: local 1500, remote 1500
Remote interface description:
Sequencing: receive disabled, send disabled
Control Word: On (configured: autosense)
SSO Descriptor: 56.6.6.6/300, local label: 2032
Dataplane:
SSM segment/switch IDs: 10198/6097 (used), PWID: 1001
VC statistics:
transit packet totals: receive 0, send 0
transit byte totals: receive 0, send 0
transit packet drops: receive 0, seq error 0, send 0

```

3. sh l2vpn atom preferred-path

```

Device# sh l2vpn atom preferred-path
Tunnel interface      Bandwidth Tot/Avail/Resv      Peer ID      VC ID
-----
-----
Tunnel2000
  300
!
end

```

4. sh l2vpn atom vc

```

Device# sh l2vpn atom vc
Interface Peer ID      VC ID      Type      Name      Status
-----
-----
pw4243   56.6.6.6      300        p2p       foobar    UP
!
end

```

5. sh mpl traffic-eng tun tun 2000

```

Device# sh mpl traffic-eng tun tun 2000
Name: R1_t2000 (Tunnel2000) Destination: 56.6.6.6 Ifhandle: 0x7EE
(auto-tunnel for atom)
Status:
Admin: up      Oper: up      Path: valid      Signalling: connected
path option 1, (SEGMENT-ROUTING) (PCE) type dynamic (Basis for Setup, path weight
30)
Config Parameters:
Bandwidth: 0      kbps (Global) Priority: 7 7 Affinity: 0x0/0xFFFF

```

```

Metric Type: TE (interface)
Path Selection:
  Protection: any (default)
Path-selector:
  Global: not set   Tunnel Specific: not set   Effective: min-fill (default)
Hop Limit: disabled
Cost Limit: disabled
Path-invalidation timeout: 10000 msec (default), Action: Tear
AutoRoute: disabled LockDown: disabled Loadshare: 0 [0] bw-based
auto-bw: disabled
Attribute-set: L2VPNODN
Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
  State: dynamic path option 1 is active
  BandwidthOverride: disabled LockDown: disabled Verbatim: disabled
PCEP Info:
  Delegation state: Working: yes   Protect: no
  Delegation peer: 58.8.8.8
  Working Path Info:
    Request status: processed
    Created via PCRep message from PCE server: 58.8.8.8
    PCE metric: 30, type: TE
  Reported paths:
    Tunnel Name: Tunnel2000_w
    LSPs:
      LSP[0]:
        source 51.1.1.1, destination 56.6.6.6, tunnel ID 2000, LSP ID 4
        State: Admin up, Operation active
        Binding SID: 20
        Setup type: SR
        Bandwidth: requested 0, used 0
        LSP object:
          PLSP-ID 0x807D0, flags: D:0 S:0 R:0 A:1 O:2
        Metric type: TE, Accumulated Metric 30
        ERO:
          SID[0]: Adj, Label 19, NAI: local 101.104.1.1 remote 101.104.1.2
          SID[1]: Adj, Label 23, NAI: local 103.104.12.2 remote 103.104.12.1
          SID[2]: Adj, Label 17, NAI: local 103.106.13.1 remote 103.106.13.2
        PLSP Event History (most recent first):
          Tue Jun 20 10:04:48.514: PCRpt create LSP-ID:4, SRP-ID:0, PST:1,
METRIC_TYPE:2, REQ_BW:0, USED_BW:0
          Tue Jun 20 10:04:48.511: PCRep RP-ID:9
          Tue Jun 20 10:04:48.505: PCReq RP-ID:9, LSP-ID:4, REQ_BW:0
  History:
    Tunnel:
      Time since created: 18 minutes, 26 seconds
      Time since path change: 17 minutes, 9 seconds
      Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 4
      Current LSP: [ID: 4]
      Uptime: 17 minutes, 9 seconds
    Tun_Instance: 4
    Segment-Routing Path Info (isis level-2)
      Segment0[Link]: 101.104.1.1 - 101.104.1.2, Label: 19-----□ will not be shown
in sh mpls l2 vc output
      Segment1[Link]: 103.104.12.2 - 103.104.12.1, Label: 23
      Segment2[Link]: 103.106.13.1 - 103.106.13.2, Label: 17
!
end

```

6. sh mpls ldp discovery

```

Device# sh mpls ldp discovery
Local LDP Identifier:

```


L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オン デマンド ネクスト ホップに関する機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェア リリース トレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェア リリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェア リリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコ ソフトウェア イメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 10: L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オン デマンド ネクスト ホップに関する機能情報

機能名	リリース	機能情報
L2VPN/VPWS のセグメントルーティング オン デマンド ネクスト ホップ	Cisco IOS XE Fuji 16.7.1	<p>L2VPN の ODN は、SR TE 自動トンネルを作成し、擬似回線データプレーンの自動トンネルを使用します。ピア IP アドレスはトンネルの宛先であり、TE LSP 属性によってトンネルのパスが決定されます。</p> <p>次のコマンドが追加または修正されました。</p> <p>sh mpls l2 vc、sh mpls l2 vc detail、sh l2vpn atom preferred-path、sh l2vpn atom vc、sh mpls traffic-eng tun tun 2000、sh mpls ldp discovery、sh mpls ldp nei、sh int pseudowire 4243、sh xconnect all。</p>



第 12 章

高速コンバージェンスのデフォルト最適化

高速コンバージェンスのデフォルトの最適化機能は、すべてのプロトコルのデフォルトの設定を、高速コンバージェンスの推奨されるデフォルト値に変更します。

- [高速コンバージェンスのデフォルト最適化に関する情報 \(149 ページ\)](#)
- [IS-IS のデフォルト最適化値 \(150 ページ\)](#)
- [OSPF のデフォルト最適化値 \(151 ページ\)](#)
- [高速コンバージェンスのデフォルト最適化の追加情報 \(153 ページ\)](#)
- [高速コンバージェンスのデフォルト最適化の機能情報 \(153 ページ\)](#)

高速コンバージェンスのデフォルト最適化に関する情報

高速コンバージェンスのデフォルトの最適化機能は、すべてのプロトコルのデフォルトの設定を、高速コンバージェンスの推奨されるデフォルト値に変更します。IS-IS および OSPF の両方についてデフォルトを事前の高速コンバージェンス設定に戻すには、**no routing-default-optimize** コマンドを使用します。このコマンドは、信号をその IS-IS および OSPF に送信し、これらのプロトコルのデフォルト設定を変更します。

デフォルトでは、高速コンバージェンス設定が有効になっているため、ソフトウェアをアップグレードすると、新しい動作が自動的に表示されます。これにより、マルチベンダー展開でのデバイスの統合が容易になり、コンバージェンスの低下によるサポートケースが減少します。

デフォルトの最適化を無効にすると、既存のプロトコルのデフォルト設定が使用されます。デフォルトの最適化を有効にすると、新しいプロトコルのデフォルト値が使用されます。**show running configurations** は、デフォルト設定が使用されている場合でも、デフォルト設定の設定行を表示しません。

プロトコルの設定はデフォルトよりも優先されますが、デフォルトの最適化への変更は設定を上書きしません。

次に、IS-IS での **spf-interval** コマンドの出力例を示します。

```
Device(config-if)# router isis
Device(config-router)# spf-interval 10 5500 5500
```

デフォルト値以外が設定されている場合は、`show running configuration` の出力に表示されます。

```
Device(config-router)# spf-interval 5 50 200
Device(config-router)# do show run | inc spf-interval
spf-interval 5 50 200
```

デフォルト値を設定するか、デフォルト以外の設定を削除することによって、デフォルト値に戻すことができます。

IS-IS のデフォルト最適化値

次の表は、デフォルト最適化の影響を受ける設定の概要を示します。

IS-IS コマンド	パラメータ	デフォルト最適化が無効	デフォルト最適化が有効
fast-flood			
	# of lsps flooded back-back	無効	10
spf-interval			
	初期 (ミリ秒)	5500	50
	セカンダリ (ミリ秒)	5500	200
	最大 (秒)	10	5
prc-interval			
	初期 (ミリ秒)	2000	50
	セカンダリ (ミリ秒)	5000	200
	最大 (秒)	5	5
lsp-gen-interval			
	初期 (ミリ秒)	50	50
	セカンダリ (ミリ秒)	5000	200
	最大 (秒)	5	5
log-adjacency-changes		無効	有効

OSPF のデフォルト最適化値

次の表は、OSPFv2/v3 のデフォルト最適化の影響を受ける設定の概要を示します。

OSPF コマンド	パラメータ	デフォルト最適化が無効	デフォルト最適化が有効
timers throttle spf			
	初期 (ミリ秒)	5000	50
	セカンダリ (ミリ秒)	10000	200
	最大 (ミリ秒)	10	5
timers throttle lsa all			
	初期 (ミリ秒)	0	50
	セカンダリ (ミリ秒)	5000	200
	最大 (ミリ秒)	5	5
timers lsa arrival			
	milliseconds	1000	100

以下は、デフォルト最適化値を使用した OSPFv2 の **show ip ospf** コマンドの出力例です。

```
Device# show ip ospf
Routing Process "ospf 10" with ID 1.1.1.1
Start time: 00:00:01.471, Time elapsed: 03:00:34.706
Supports only single TOS(TOS0) routes
Supports opaque LSA
Supports Link-local Signaling (LLS)
Supports area transit capability
Supports NSSA (compatible with RFC 3101)
Supports Database Exchange Summary List Optimization (RFC 5243)
Event-log enabled, Maximum number of events: 1000, Mode: cyclic
Router is not originating router-LSAs with maximum metric
Initial SPF schedule delay 50 msec
Minimum hold time between two consecutive SPFs 200 msec
Maximum wait time between two consecutive SPFs 5000 msec
Incremental-SPF disabled
Initial LSA throttle delay 50 msec
Minimum hold time for LSA throttle 200 msec
Maximum wait time for LSA throttle 5000 msec
Minimum LSA arrival 100 msec
LSA group pacing timer 240 secs
Interface flood pacing timer 33 msec
Retransmission pacing timer 66 msec
EXCHANGE/LOADING adjacency limit: initial 300, process maximum 300
Number of external LSA 18. Checksum Sum 0x075EB2
Number of opaque AS LSA 0. Checksum Sum 0x000000
Number of DCbitless external and opaque AS LSA 0
```

```

Number of DoNotAge external and opaque AS LSA 0
Number of areas in this router is 1. 1 normal 0 stub 0 nssa
Number of areas transit capable is 0
External flood list length 0
IETF NSF helper support enabled
Cisco NSF helper support enabled
Reference bandwidth unit is 100 mbps
Area BACKBONE(0)
  Number of interfaces in this area is 4 (2 loopback)
  Area has RRR enabled
  Area has no authentication
  SPF algorithm last executed 02:27:23.736 ago
  SPF algorithm executed 20 times
  Area ranges are
  Number of LSA 94. Checksum Sum 0x321DCF
  Number of opaque link LSA 0. Checksum Sum 0x000000
  Number of DCbitless LSA 0
  Number of indication LSA 0
  Number of DoNotAge LSA 0
  Flood list length 0

```

以下は、デフォルト最適化値を使用した OSPFv3 の **show ospf** コマンドの出力例です。

```

Device# show ospfv3
OSPFv3 10 address-family ipv6
Router ID 11.11.11.11
Supports NSSA (compatible with RFC 3101)
Supports Database Exchange Summary List Optimization (RFC 5243)
Event-log enabled, Maximum number of events: 1000, Mode: cyclic
Router is not originating router-LSAs with maximum metric
Initial SPF schedule delay 50 msec
Minimum hold time between two consecutive SPF's 200 msec
Maximum wait time between two consecutive SPF's 5000 msec
Initial LSA throttle delay 50 msec
Minimum hold time for LSA throttle 200 msec
Maximum wait time for LSA throttle 5000 msec
Minimum LSA arrival 100 msec
LSA group pacing timer 240 secs
Interface flood pacing timer 33 msec
Retransmission pacing timer 66 msec
Retransmission limit dc 24 non-dc 24
EXCHANGE/LOADING adjacency limit: initial 300, process maximum 300
Number of external LSA 0. Checksum Sum 0x000000
Number of areas in this router is 1. 1 normal 0 stub 0 nssa
Graceful restart helper support enabled
Reference bandwidth unit is 100 mbps
RFC1583 compatibility enabled
Area BACKBONE(0)
  Number of interfaces in this area is 2
  SPF algorithm executed 7 times
  Number of LSA 3. Checksum Sum 0x012426
  Number of DCbitless LSA 0
  Number of indication LSA 0
  Number of DoNotAge LSA 0
  Flood list length 0

```

高速コンバージェンスのデフォルト最適化の追加情報

関連資料

関連項目	マニュアル タイトル
Cisco IOS コマンド	『 Cisco IOS Master Command List, All Releases 』

高速コンバージェンスのデフォルト最適化の機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェア リリース トレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェア リリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェア リリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコ ソフトウェア イメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 11: 高速コンバージェンスのデフォルト最適化の機能情報

機能名	リリース	機能情報
高速コンバージェンスのデフォルト最適化	Cisco IOS XE Everest 16.5.1b	高速コンバージェンスのデフォルトの最適化機能は、すべてのプロトコルのデフォルトの設定を、高速コンバージェンスの推奨されるデフォルト値に変更します。 新しく追加または変更されたコマンドはありません。



第 13 章

ルーティング情報ベースのサポート

ルーティング情報ベース (RIB) 拡張は、ルート再配布およびオンデマンドネクストホップ要件をサポートします。

- ルート再配布のためのルーティング情報ベースのサポート (155 ページ)
- OSPF ノード SID 再配布のサポート (155 ページ)
- オンデマンドネクストホップのためのルーティング情報ベースのサポート (158 ページ)
- ルーティング情報ベースのサポートの追加情報 (159 ページ)
- ルーティング情報ベースのサポートの機能情報 (159 ページ)

ルート再配布のためのルーティング情報ベースのサポート

Cisco IOS XE Everest 16.5.1 では、プレフィックスに関連付けられたラベルを再配布するための要件が導入されています。再配布の要件をサポートするために、プレフィックスごとのローカルラベルのストレージが RIB でサポートされます。

異なる SRGB を使用する可能性のあるさまざまなプロトコルでの使用を容易にするために、SID の代わりにローカルラベルが保存されます。宛先プロトコルによって割り当てられた SID は、送信元プロトコルに関連付けられた SID と同じではない場合があります。

プレフィックス到達可能性アドバタイズメントまたは SRMS アドバタイズメントは、SID のソースです。SRMS アドバタイズメントでは、再配布の宛先プロトコルは、アドバタイズメントのソースが SRMS ではないことを他のネットワーク ノードで示すことによって競合の解決を変更するため、そのプレフィックス到達可能性アドバタイズメントで SID をアドバタイズしません。

OSPF ノード SID 再配布のサポート

Cisco IOS XE 16.7.1 では以前のケースとは異なり、OSPF が他の IGP から再配布されたプレフィックスを受信し、その逆にプレフィックスセグメント識別子 (SID) もアドバタイズされ

まず、IGP ドメイン間で SID を学習するには、BGP LS（または）セグメントルーティング マッピング サーバ（SRMS）のサポートが必要でした。

ユーザが OSPF で再配布を有効にすると、プレフィックスエントリに関連付けられたプレフィックス SID エントリが OSPF に提供されます。これは OSPF によってそのすべてのネイバーにアドバタイズされます。OSPF のアドバタイズ方法は、ネットワーク内の OSPF の役割によって異なります。

OSPF ノード SID 再配布のサポートに関する情報

NSSA ASBR

Not-So-Stubby Area 自律システム境界ルータ（NSSA ASBR）の OSPF で **redistribute ISIS instance ip** を有効にすると、SID エントリとともに IS-IS で学習された IP ルーティング情報ベース（RIB）からのすべてのプレフィックスを取得します。OSPF は、エリアとして範囲と、プレフィックスの RTYPE_NSSA1 または RTYPE_NSSA2 としてルートタイプを持つ拡張プレフィックス LSA（EPL）を生成し、そのすべてのネイバーにアドバタイズします。同様に、再配布が設定されていない場合（または）プレフィックスが使用できなくなったときに、OSPF は EPL を取り消します。再配布されたルートが非接続ルートである場合、OSPF は No-PHP フラグを設定しますが、明示的な NULL フラグは設定されません。ただし、再配布されたルートが接続済みルートである場合、OSPF は、SR ポリシーで行われた設定に従って明示的な NULL および No-PHP フラグを設定します。

NSSA ABR が EPL を受信すると、ABR は LSA を不透明 AS EPL に変換し、そのすべてのネイバーにフラッドリングします。

ABR でも ASBR でもない NSSA ルータが EPL を受信すると、SID エントリとともにプレフィックスを学習し、同じエリア内のすべてのネイバーにフラッドリングします。

非 NSSA ASBR

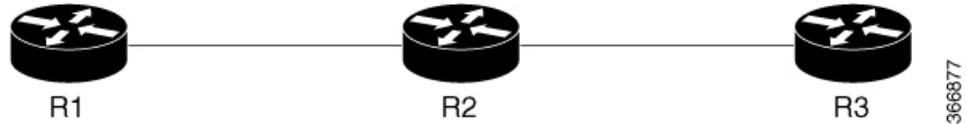
通常の ASBR ルータである OSPF でユーザが **redistribute ISIS instance ip** を有効にすると、SID エントリとともに IS-IS によって学習された IP RIB からのすべてのプレフィックスを取得します。OSPF は、自律システム（AS）として範囲と、プレフィックスの RTYPE_EXTERN1 または RTYPE_EXTERN2 としてルートタイプを持つ EPL を生成し、そのすべてのネイバーにアドバタイズします。同様に、再配布が設定されていない場合（または）プレフィックスが使用できなくなったときに、OSPF は再び EPL を AS 範囲とともに取り消します。再配布されたルートが非接続ルートである場合、OSPF は No-PHP フラグを設定しますが、明示的な NULL フラグは設定されません。ただし、再配布されたルートが接続済みルートである場合、OSPF は、SR ポリシーで行われた設定に従って明示的な NULL および No-PHP フラグを設定します。ルータは AS 範囲を持つ EPL を受信すると、SID エントリとともにプレフィックスを学習し、すべてのエリアのすべてのネイバーにフラッドリングします。

プレフィックスの再配布

IS-IS で OSPF ルートの再配布が有効になっている場合、プレフィックスが SID 情報とともに与えられ、プレフィックスが SID 値を持つ他のドメインに到達するようになります。他のドメ

インへの OSPF プレフィックスの再配布を理解するには、以下のトポロジを参照してください。

図 17: OSPF プレフィックスの再配布



R1 および R2 は OSPF が有効になっています。R2 および R3 は IS-IS が有効になっています。IS-IS および OSPF の両方ともセグメント ルーティングが有効になっています。R2 では、IS-IS および OSPF の両方とも設定されています。設定されているプレフィックスは次のとおりです。

1. R1 : 1.1.1/32 (SID 1 で OSPF が有効)
2. R2 : 2.2.2/32 (SID 2 で OSPF が有効)
3. R3 : 3.3.3/32 (ISIS SID 3 が対応)

R2 で SID 再配布を有効にすると、プレフィックス 3.3.3.3/32is が R1 に再配布されます。したがって、R1 はプレフィックス R3 に到達する SID を知っています。

```
conf t
router isis 10
 net 49.0001.0000.0000.0001.00
 metric-style wide
 distribute link-state
  segment-routing mpls
router ospf 10
router-id 2.2.2.2
segment-routing mpls
distribute link-state
```

OSPF ルートへの ISIS の再配布を有効にするには次を実行します。

```
conf t
router ospf 10
 redistribute isis 10 ip
```

OSPF ノード SID 再配布の確認

show ip ospf rib redistribution detail コマンドを使用して、OSPF が IS-IS からプレフィックスを再配布しているかどうかを確認します。

```
Device# show ip ospf rib redistribution detail
OSPF Router with ID (2.2.2.2) (Process ID 10)

Base Topology (MTID 0)

OSPF Redistribution
3.3.3.3/32, type 2, metric 20, tag 0, from IS-IS Router
Attributes 0x1000000, event 1, PDB Index 4, PDB Mask 0x0
Source route metric 20, tag 0
SID 1003, SID Flags NP-bit, EPX Flags None
via 7.9.0.9, Ethernet0/0
```

show ip ospf segment-routing local-prefix コマンドを使用して、SID エントリがそのネイバーにアドバタイズされているかどうかを確認します。

```
Device# show ip ospf segment-routing local-prefix

                OSPF Router with ID (2.2.2.2) (Process ID 10)
Area 0:
  Prefix:                Sid:  Index:                Type:                Source:
2.2.2.2/32              2    0.0.0.0          Intra                Loopback0
AS external:
  Prefix:                Sid:  Index:                Type:                Source:
3.3.3.3/32              3    0.0.0.1          External            Redist
```

show ip ospf segment-routing sid-database コマンドを使用して、SID が受信されているかどうかを確認します。

```
Device# show ip ospf segment-routing sid-database

                OSPF Router with ID (1.1.1.1) (Process ID 10)
OSPF Segment Routing SIDs

Codes: L - local, N - label not programmed,
       M - mapping-server

SID          Prefix          Adv-Rtr-Id      Area-Id  Type
-----
1            1.1.1.1/32        1.1.1.1         0        Intra
2            2.2.2.2/32        2.2.2.2         0        Intra
3            3.3.3.3/32        2.2.2.2         -        External
```

show ip route 3.3.3.3 コマンドを使用して、再配送されたルートに対して IP ルーティング エントリが設定されているかどうかを確認します。

```
Device# show ip route 3.3.3.3
Routing entry for 3.3.3.3/32
  Known via "ospf 10", distance 110, metric 20, type extern 2, forward metric 20
  Last update from 1.2.0.2 on Ethernet0/1, 00:00:01 ago
  SR Incoming Label: 16003
  Routing Descriptor Blocks:
  * 1.3.1.3, from 2.2.2.2, 00:00:01 ago, via Ethernet1/1, merge-labels
    Route metric is 20, traffic share count is 1
    MPLS label: 16003
    MPLS Flags: NSF
```

オンデマンドネクストホップのためのルーティング情報ベースのサポート

オンデマンドネクストホップ (ODN) 要件の場合、RIB は、ルーティングプロトコル (BGP) をサポートすることによって提供されるバインディング ラベルと呼ばれるネクストホップをサポートします。FIB は、バインディング ラベルを使用してネクストホップを動的に解決します。

ルートプロデューサは、ネクストホップに関連付けられたODNトンネルパスを識別するローカルバインディングラベルをインストールします。ラベル付きトラフィックは、トンネルを介して送信され、ラベルは既存のアウトラベルとは区別されます。

次に、各ネクストホップがバインディングラベルを表示するように更新される **show ip route** コマンドの出力例を示します。

```
Device# show ip route 10.10.10.2

Routing entry for 10.10.10.2/32
  Known via "isis", distance 115, metric 10, type level-1
  Redistributing via isis
  Last update from 200.200.200.2 on Ethernet0/0, 00:00:14 ago
  Incoming Label: 16100
  Routing Descriptor Blocks:
  * 200.200.200.2, from 10.10.10.2, 00:00:14 ago, via Ethernet0/0
    Route metric is 10, traffic share count is 1
  * Binding Label 4020, from 2.2.2.2, 00:00:14 ago,
    Route metric is 10, traffic share count is 1
```



(注) 受信ラベルは、SIDの再配布が有効になった後にのみ表示されます。

ルーティング情報ベースのサポートの追加情報

関連資料

関連項目	マニュアルタイトル
Cisco IOS コマンド	『Cisco IOS Master Command List, All Releases』

ルーティング情報ベースのサポートの機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェアリリーストレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェアリリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェアリリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコソフトウェアイメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigatorを使用します。Cisco Feature Navigatorにアクセスするには、www.cisco.com/go/cfnに移動します。Cisco.comのアカウントは必要ありません。

表 12: ルーティング情報ベースのサポートの機能情報

機能名	リリース	機能情報
ルーティング情報ベースのサポート	Cisco IOS XE Everest 16.5.1b	ルーティング情報ベース (RIB) 拡張は、ルート再配布およびオンデマンドネクストホップ要件をサポートします。 新しく追加または変更されたコマンドはありません。
OSPF ノード SID 再配布のサポート	Cisco IOS XE Fuji 16.7.1	Cisco IOS XE Fuji 16.7.1 リリースでは以前のケースとは異なり、OSPF が他の IGP から再配布されたプレフィックスを受信し、その逆にプレフィックスセグメント識別子 (SID) もアドバタイズされます。IGP ドメイン間で SID を学習するには、BGPLS (または) セグメントルーティングマッピングサーバ (SRMS) のサポートが必要です。 この機能のために、 show ip ospf rib redistribution detail 、 show ip ospf segment-routing local-prefix 、 show ip ospf segment-routing sid-database 、 show ip route 3.3.3.3 コマンドが導入または変更されました。



第 14 章

SR-TE オン デマンド LSP

SR-TE オン デマンド LSP 機能は、宛先へのスタティック ルートを経由してメトロ アクセス リングを接続する機能を提供します。スタティック ルートは明示的なパスにマップされ、宛先へのオン デマンド LSP をトリガーします。SR-TE オン デマンド LSP 機能は、メトロ アクセス リング間の VPN サービスの転送に使用されます。

- [SR-TE オン デマンド LSP の制約事項 \(161 ページ\)](#)
- [SR-TE オン デマンド LSP に関する情報 \(162 ページ\)](#)
- [SR-TE オン デマンド LSP の設定方法 \(163 ページ\)](#)
- [SR-TE オン デマンド LSP の追加情報 \(166 ページ\)](#)
- [SR-TE オン デマンド LSP の機能情報 \(166 ページ\)](#)

SR-TE オン デマンド LSP の制約事項

- セグメントルーティング自動トンネル スタティック ルートは ECMP をサポートしていません。
- IP 明示的パスのメトリクスおよび自動トンネル SRTE スタティック ルートのアドミニストレーティブ ディスタンスの変更はサポートされていません。
- MPLS トラフィック エンジニアリング (TE) ノンストップルーティング (NSR) は、ステートフル スイッチオーバー (SSO) のためにアクティブ ルート プロセッサ (RP) で設定する必要があります。これは、スタティック ルート自動トンネル設定を削除して再設定しない限り、SSO の後に SR スタティック自動トンネルが起動しなくなるためです。
- IP アンナンバード インターフェイスは動的パスをサポートしません。
- IP アンナンバード インターフェイスを使用する場合、ネクスト ホップ アドレスを明示的パスのインデックスとして指定することはできません。これは、ノード アドレスまたはラベルである必要があります。

SR-TE オンデマンド LSP に関する情報

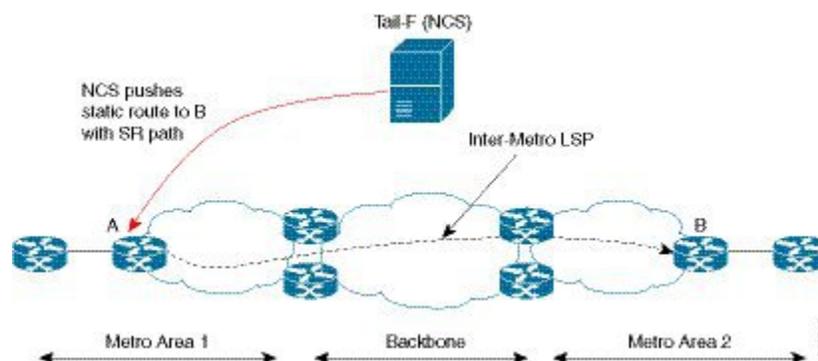
SR-TE オンデマンド LSP 機能は、宛先へのスタティック ルートを経由してメトロ アクセス リングを接続する機能を提供します。

SR-TE : スタティック ルートとして LSP をセットアップする

アジャイル キャリア イーサネット (ACE) ソリューションは、統合 VPN サービスのためにセグメント ルーティング ベースのトランスポートを活用します。メトロ リング アーキテクチャでは、アクセス リングはルーティング トポロジを互いに共有しません。

SR-TE オンデマンド LSP 機能は、宛先へのスタティック ルートを経由してメトロ アクセス リングを接続する機能を提供します。スタティック ルートは明示的なパスにマップされ、宛先へのオンデマンド LSP をトリガーします。SR-TE オンデマンド LSP 機能は、メトロ アクセス リング間の VPN サービスの転送に使用されます。

図 18: ACE ソリューションにおけるメトロ間 LSP



メトロ間 LSP には、次のような側面があります。

- 送信元パケットが宛先デバイスの IP アドレスを知らない可能性があります。
- 既存のセグメント ルーティング機能を LSP に適用できます。

バインディング SID は、SR-TE トンネル内のトラフィックをステアリングするのに役立ちます。つまり、バインディング SID を持つ入力 MPLS パケットは、特定の SR-TE トンネルを介して転送されます。

アンナンバード インターフェイス上のスタティック SRTE

前のセクションで説明したように、LSP をスタティック ルートとして設定して、IP 明示的パスを指定することで自動トンネルを作成できます。

明示パスとは、IP アドレス (または) IP アドレスとラベルの組み合わせです。また、アンナンバード インターフェイス上でスタティック SRTE トンネルを設定することもできます。ナン

バード インターフェイスに対するアンナンバード インターフェイスの制限はほとんどありません。

- IP 明示パス オプションでネクストホップ インターフェイス アドレスではなく、ノードの IP アドレスを指定する必要があります。
- 明示パス オプションで隣接関係 SID を指定することはできません。つまり、明示パス オプションには、ノードの IP アドレス (/32 マスク) とプレフィックス SID ラベルのみが含まれている必要があります。

SR-TE オン デマンド LSP の設定方法

SR-TE のオン デマンド LSP を設定するには、次のステップを実行します。

スタティック ルートとしての LSP の設定

SR TE による RP スイッチオーバー後のパケットドロップを回避するには、次のコマンドを使用することをお勧めします。

```
mpls traffic-eng nsr
```

ISIS が設定されている場合は、次のコマンドを使用します。

```
router isis
nsf cisco
nsf interval 0
```

セグメント ルーティング自動トンネル スタティック ルートの有効化

このタスクを実行して、次のように自動トンネル スタティック ルートを設定します。

- IP 明示パスを設定します
- IP 明示パスを持つ自動トンネルをスタティック ルートに関連付けます
- ピアツーピア (P2P) 自動トンネルサービスを有効にします

```
ip explicit-path name path1
index 1 next-label 16002
index 2 next-label 16006
exit
ip route 172.16.0.1 255.240.0.0 segment-routing mpls path name path1
mpls traffic-eng auto-tunnel p2p
mpls traffic-eng auto-tunnel p2p config unnumbered-interface loopback0
mpls traffic-eng auto-tunnel p2p tunnel-num min 10 max 100
```

セグメント ルーティング自動トンネル スタティック ルートの確認

コマンド **show mpls traffic-eng service summary** は、TE 自動トンネルを使用するすべての登録済み TE サービス クライアントおよび統計を表示します。

```
Device# show mpls traffic-eng service summary
```

```
Service Clients Summary:
Client: BGP TE
  Client ID           :0
  Total P2P tunnels   :1
  P2P add requests    :6
  P2P delete requests :5
  P2P add falis       :0
  P2P delete falis    :0
  P2P notify falis    :0
  P2P notify succs    :12
  P2P replays         :0
Client: ipv4static
  Client ID           :1
  Total P2P tunnels   :1
  P2P add requests    :6
  P2P delete requests :5
  P2P add falis       :0
  P2P delete falis    :0
  P2P notify falis    :0
  P2P notify succs    :85
  P2P replays         :0
```

コマンド **show mpls traffic-eng auto-tunnel p2p** は、ピアツーピア (P2P) 自動トンネルの設定と操作状態を表示します。

```
Device# show mpls traffic-eng auto-tunnel p2p
```

```
State: Enabled
p2p auto-tunnels: 2 (up: 2, down: 0)
Default Tunnel ID Range: 62336 - 64335
Config:
  unnumbered-interface: Loopback0
  Tunnel ID range: 1000 - 2000
```

コマンド **show mpls traffic-eng tunnel summary** は、P2P 自動トンネルの状態を表示します。

```
Device# show mpls traffic-eng tunnel summary
```

```
Signalling Summary:
LSP Tunnels Process:           running
Passive LSP Listener:          running
RSVP Process:                   running
Forwarding:                     enabled
auto-tunnel:
  p2p Enabled (1), id-range:1000-2000
Periodic reoptimization:        every 3600 seconds, next in 1265 seconds
Periodic FRR Promotion:         Not Running
Periodic auto-bw collection:    every 300 seconds, next in 66 seconds
SR tunnel max label push:       13 labels
P2P:
  Head: 11 interfaces, 5234 active signalling attempts, 1 established
        5440 activations, 206 deactivations
        1821 failed activations
        0 SSO recovery attempts, 0 SSO recovered
  Midpoints: 0, Tails: 0
P2MP:
  Head: 0 interfaces, 0 active signalling attempts, 0 established
        0 sub-LSP activations, 0 sub-LSP deactivations
        0 LSP successful activations, 0 LSP deactivations
        0 SSO recovery attempts, LSP recovered: 0 full, 0 partial, 0 fail
```

```

Midpoints: 0, Tails: 0
Bidirectional Tunnel Summary:
  Tunnel Head: 0 total, 0 connected, 0 associated, 0 co-routed
  LSPs Head:   0 established, 0 proceeding, 0 associated, 0 standby
  LSPs Mid:    0 established, 0 proceeding, 0 associated, 0 standby
  LSPs Tail:   0 established, 0 proceeding, 0 associated, 0 standby

AutoTunnel P2P Summary:
  ipv4static:
    Tunnels: 1 created, 1 up, 0 down
  Total:
    Tunnels: 1 created, 1 up, 0 down

```

コマンド **show mpls traffic-eng tunnel auto-tunnel** は、TE サービス自動トンネルのみを表示します。

```
Device# show mpls traffic-eng tunnel auto-tunnel detail
```

```

P2P TUNNELS/LSPs:

Name: R1_t1000 (Tunnel1000) Destination: 0.0.0.0 Ifhandle:
0x17 (auto-tunnel for ipv4static)
Status:
  Admin: up      Oper: up      Path: valid      Signalling: connected
  path option 1, (SEGMENT-ROUTING) type explicit (verbatim) path202 (Basis for Setup)

Config Parameters:
  Bandwidth: 0 kbps (Global) Priority: 7 7 Affinity: 0x0/0xFFFF
  Metric Type: TE (default)
  Path Selection:
  Protection: any (default)
  Path-selection Tiebreaker:
  Global: not set Tunnel Specific: not set Effective: min-fill (default)
  Hop Limit: disabled [ignore: Verbatim Path Option]
  Cost Limit: disabled
  Path-invalidation timeout: 10000 msec (default), Action: Tear
  AutoRoute: disabled LockDown: disabled Loadshare: 0 [0] bw-based
  auto-bw: disabled
  Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
  State: explicit path option 1 is active
  BandwidthOverride: disabled LockDown: disabled Verbatim: enabled

History:
  Tunnel:
    Time since created: 33 days, 20 hours, 29 minutes
    Time since path change: 10 days, 19 hours, 45 minutes
    Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1646
  Current LSP: [ID: 1646]
    Uptime: 10 days, 19 hours, 45 minutes
  Prior LSP: [ID: 1645]
    ID: path option unknown
    Removal Trigger: signalling shutdown
  Tun_Instance: 1646
  Segment-Routing Path Info (IGP information is not used)
    Segment0[First Hop]: 0.0.0.0, Label: 16002
    Segment1[ - ]: Label: 16006

```

コマンド **show mpls traffic-eng tunnel brief** は、自動トンネルの情報を表示します。

```

Device# show mpls traffic-eng tunnel brief

Signalling Summary:
  LSP Tunnels Process:          running
  Passive LSP Listener:         running
  RSVP Process:                 running
  Forwarding:                   enabled
  auto-tunnel:
    p2p      Enabled (2), id-range:1000-2000

  Periodic reoptimization:      every 3600 seconds, next in 406 seconds
  Periodic FRR Promotion:       Not Running
  Periodic auto-bw collection:   every 300 seconds, next in 107 seconds
  SR tunnel max label push:     13 labels

P2P TUNNELS/LSPs:
TUNNEL NAME          DESTINATION      UP IF    DOWN IF    STATE/PROT
R1_t1                66.66.66.66     -        -          up/down
R1_t2                66.66.66.66     -        -          up/up
R1_t3                66.66.66.66     -        -          up/up
R1_t10               66.66.66.66     -        -          up/up
SBFD tunnel          33.33.33.33     -        -          up/up
SBFD Session configured: 1    SBFD sessions UP: 1

```

SR-TE オン デマンド LSP の追加情報

関連資料

関連項目	マニュアル タイトル
Cisco IOS コマンド	『Cisco IOS Master Command List, All Releases』

SR-TE オン デマンド LSP の機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェア リリース トレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェア リリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェア リリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコ ソフトウェア イメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 13: SR-TE オン デマンド LSP の機能情報

機能名	リリース	機能情報
SR-TE オン デマ ンド LSP	Cisco IOS XE Everest 16.5.1b	SR TE オン デマンド LSP 機能は、宛先へのスタティック ルートを経由してメトロ アクセス リングを接続する機能 を提供します。スタティックルートは明示的なパスにマッ プされ、宛先へのオン デマンド LSP をトリガーします。 SR TE オン デマンド LSP 機能は、メトロ アクセス リング 間の VPN サービスの転送に使用されます。 mpls traffic-eng auto-tunnel コマンドが変更されました。



第 15 章

セグメントルーティング MPLS OAM のサポート

セグメントルーティング保守運用管理 (OAM) は、ネットワークの障害検出とトラブルシューティングに役立ちます。これを使用することで、サービス プロバイダーはラベルスイッチドパス (LSP) をモニタしてフォワーディングの問題を迅速に隔離できます。セグメントルーティング OAM 機能では、Nil-FEC (フォワーディング等価クラス) LSP Ping および Traceroute、IGP プレフィックス SID FEC タイプ、および SR-TE 機能のための部分的な IGP 隣接関係 SID FEC タイプのサポートを提供します。

- [セグメントルーティング OAM MPLS サポートの制約事項 \(169 ページ\)](#)
- [セグメントルーティング MPLS OAM サポートに関する情報 \(170 ページ\)](#)
- [LSP Ping およびトレースルート Nil FEC ターゲットを使用してセグメントルーティングを診断する方法 \(172 ページ\)](#)
- [LSP Ping Nil FEC ターゲットのサポートの例 \(173 ページ\)](#)
- [セグメントルーティング ネットワークのパス検証 \(174 ページ\)](#)
- [MPLS Ping および Traceroute 用のセグメントルーティング MPLS トラフィック エンジニアリングの設定 \(177 ページ\)](#)
- [MPLS Ping および Traceroute 用のセグメントルーティング MPLS IGP の設定 \(177 ページ\)](#)
- [Cisco IOS CLI を使用したセグメントルーティング OAM の確認 \(178 ページ\)](#)
- [セグメントルーティング OAM サポートの追加情報 \(183 ページ\)](#)
- [セグメントルーティング OAM サポートの機能情報 \(183 ページ\)](#)

セグメントルーティング OAM MPLS サポートの制約事項

- Ping と traceroute は、SR-TE スタティック自動トンネル、BGP ダイナミック TE、およびオンデマンドネクストホップ自動トンネルではサポートされていません。
- Strict-SID オプションは、OSPF によってインストールされたパスではサポートされません。
- MPLS traceroute は、1 つのノードで 2 つの明示的ヌル ラベルのポップをサポートしません。

- IP ルーティングの宛先が MPLS FEC ではないため、レイヤ 3 VPN を使用せずに、MPLS セグメント経由で IP へのパスを再ルーティングすることはサポートされていません。

セグメントルーティング MPLS OAM サポートに関する情報

セグメントルーティング OAM サポート

Nil-FEC LSP ping および traceroute の操作は、通常の MPLS ping および traceroute の拡張機能です。Nil-FEC LSP Ping/Trace 機能は、セグメントルーティングと MPLS スタティックをサポートしています。また、他のすべての LSP タイプに対する追加の診断ツールとしても機能します。この機能は、オペレータがラベルスタックをテストして以下を指定できるようにします。

- ラベルスタック
- 発信インターフェイス
- ネクストホップアドレス

セグメントルーティングの場合、ルーティングパスに沿った各セグメントノードラベルおよび隣接関係ラベルは、イニシエータのラベルスイッチルータ (LSR) からのエコー要求メッセージのラベルスタックに入れられます。MPLS データプレーンは、この packets をラベルスタックターゲットに転送し、ラベルスタックターゲットはエコーメッセージを送り返します。

セグメントルーティング OAM サポートの利点

- この機能により、トラフィックが SR-TE トンネルまたはネイティブ SR フォワーディングを介してエンジニアリングされるセグメントルーティングネットワークの MPLS OAM 機能が有効になります。
- 従来の MPLS ネットワークでは、ソースノードは、LDP または RSVP-TE のようなホップバイホッピングナリングプロトコルに基づいてパスを選択します。セグメントルーティングネットワークでは、パスは IGP プロトコル（現在は OSPF および ISIS）によってアドバタイズされるセグメントのセットによって指定されます。
- SR を使用して提供されるサービスの量が増加するため、オペレータが本質的に SR アーキテクチャの接続検証と障害分離を行うことができることが重要です。
- セグメントの割り当ては、従来の MPLS ネットワークのようにホップバイホッププロトコルに基づいていないため、切断された中継ノードがトラフィックのブラックホール化を引き起こし、望ましくない動作を引き起こす可能性があります。
- SR と SR-TE はどちらもロードバランシングをサポートしていて、ソースルータとターゲットルータの間で利用可能なすべての ECMP パスをトレースすることが重要です。こ

の機能は、TE とネイティブ SR パスの両方に対してマルチパスの traceroute をサポートします。

- セグメントルーティング OAM サポートの主な利点は次のとおりです。
 - **運用**：ネットワークのモニタリングおよび障害管理。
 - **管理**：ネットワークの検出と計画。
 - **メンテナンス**：訂正および予防のアクティビティにより、障害の発生と影響を最小限に抑えます。

セグメントルーティング MPLS Ping

MPLS ping および traceroute は設計によって拡張可能です。SR サポートを追加するには、新しい FEC および/または追加の検証手順を定義します。MPLS ping は MPLS データパスを検証し、次を実行します。

- エコー要求パケットを MPLS ラベルにカプセル化します。
- 低密度ラウンドトリップ時間を測定します。
- 低密度ラウンドトリップ遅延を測定します。

セグメントルーティング MPLS Traceroute

MPLS ping および traceroute は設計によって拡張可能です。SR サポートを追加するには、新しい転送等価クラス (FEC) および/または追加の検証手順を定義します。MPLS traceroute は、LSP の各ホップでフォワーディングプレーンおよびコントロールプレーンを検証して、障害を切り分けます。traceroute は、TTL 1 から始まり単調増加する存続可能時間 (TTL) で MPLS エコー要求を送信します。TTL の有効期限が過ぎると、中継ノードはソフトウェアで要求を処理し、ターゲット FEC と目的の中継ノードへの LSP があるかどうかを確認します。中継ノードは、検証が成功した場合、ネクストホップに到達するための上記の検証とラベルスタックの結果を指定するリターンコードと、宛先に向かうネクストホップの ID を含むエコー応答を送信します。発信元は、TTL + 1 を含む次のエコー要求をビルドするためにエコー応答を処理します。宛先が FEC の出力であると応答するまで、プロセスが繰り返されます。

Nil FEC ターゲットに対する LSP Ping 操作

LSP Ping/Traceroute は LSP 破損の識別に使用されます。nil-fec ターゲット型は、既知のラベルスタックの接続性をテストするために使用できます。既存の LSP ping 手順に従います (詳細については、「[MPLS Lsp ping/Traceroute](#)」を参照してください)。ただし以下を変更します。

- 指定されたラベルスタックを使用してエコー要求パケットをビルドします。
- ラベルスタックの下部に明示的 null ラベルを追加します。

- ターゲットの FEC Nil FEC とラベルの値が明示的 null であるラベルスタックの下部のラベルに設定されているエコー要求 FTS TLV をビルドします。

LSP Ping およびトレース ルート Nil FEC ターゲットを使用してセグメントルーティングを診断する方法

Nil FEC ターゲットに対する LSP Ping の使用

Nil FEC LSP ping および traceroute の操作は、単に通常の MPLS ping および traceroute の拡張機能です。 **nil-fec labels <label, label...>** が `ping mpls` コマンドに追加されます。このコマンドは、指定に応じて MPLS ラベルスタックを使用してエコー要求メッセージを送信し、スタックの最下部に別の明示的ヌルを追加します。

```
ping mpls nil-fec labels <comma separated labels> output interface <tx-interface> nexthop
  <nexthop ip addr>
[repeat <count>]
[size <size> | sweep <min_size> <max_size> <increment>]
[timeout <seconds>]
[interval <milliseconds>]
[destination <addr_start> [<addr_end> [<addr_incr_mask> | <addr_incr>]]]
[source <addr>]
[exp <exp-value>]
[pad <pattern>]
[ttl <ttl>]
[reply [mode [ipv4 | router-alert | no-reply]]]
[dscp <dscp-bits>]
[pad-tlv]
[verbose]
[force-disposition ra-label]
[dsmap | dmap [l2ecmp]] [hashkey {none | {ipv4 | ipv4-label-set {bitmap <bitmap_size>}}}]
```

詳細については、「[ping mpls](#)」を参照してください。

Nil FEC ターゲットに対する LSP Traceroute の使用

```
trace mpls nil-fec labels <comma separated labels> output interface <tx-interface>
nexthop <nexthop ip addr>
[timeout <seconds>]
[destination <addr_start> [<addr_end> [<addr_incr_mask> | <addr_incr>]]]
[source <addr> ]
[exp <exp-value>]
[ttl <ttl-max>]
[reply [mode [ipv4 | router-alert | no-reply]]]
[dscp <dscp-bits>]
[pad-tlv]
[flags {fec | ttl}]
[hashkey ipv4 | ipv4-label-set {bitmap <bitmap_size>}]
```

詳細については、「[traceroute mpls](#)」を参照してください。

LSP Ping Nil FEC ターゲットのサポートの例

```

Node loopback IP address: 1.1.1.3          1.1.1.4          1.1.1.5
                          1.1.1.7
Node label:                16004          16005
                          16007

Nodes:
----- Texas          Arizona ----- Utah ----- Wyoming
-----

Interface:                Eth1/0          Eth1/0
Interface IP address:     30.1.1.3        30.1.1.4

Device#sh mpls forwarding-table
Local  Outgoing  Prefix          Bytes Label  Outgoing  Next Hop
Label  Label      or Tunnel Id    Switched     interface
16     Pop Label  3333.3333.0000-Et1/0-30.1.1.3  \
                                           Et1/0    30.1.1.3
                                           0
17     Pop Label  5555.5555.5555-Et1/1-90.1.1.5  \
                                           Et1/1    90.1.1.5
                                           0
18     Pop Label  3333.3333.0253-Et0/2-102.102.102.2  \
                                           Et0/2    102.102.102.2
                                           0
19     Pop Label  9.9.9.4/32      0            Et0/2    102.102.102.2
20     Pop Label  1.1.1.5/32      0            Et1/1    90.1.1.5
21     Pop Label  1.1.1.3/32      0            Et1/0    30.1.1.3
22     Pop Label  16.16.16.16/32  0            Et1/0    30.1.1.3
23     Pop Label  16.16.16.17/32  0            Et1/0    30.1.1.3
24     Pop Label  17.17.17.17/32  0            Et1/0    30.1.1.3
25     20         9.9.9.3/32      0            Et1/0    30.1.1.3
26     21         1.1.1.6/32      0            Et1/0    30.1.1.3
27     24         1.1.1.2/32      0            Et1/0    30.1.1.3
           28         1.1.1.2/32      0            Et1/1    90.1.1.5
28     18         1.1.1.7/32      0            Et1/1    90.1.1.5
29     27         9.9.9.7/32      0            Et1/1    90.1.1.5
30     Pop Label  55.1.1.0/24     0            Et1/1    90.1.1.5
31     Pop Label  19.1.1.0/24     0            Et1/0    30.1.1.3
Local  Outgoing  Prefix          Bytes Label  Outgoing  Next Hop
Label  Label      or Tunnel Id    Switched     interface
32     Pop Label  100.1.1.0/24    0            Et1/0    30.1.1.3
33     Pop Label  100.100.100.0/24 0            Et1/0    30.1.1.3
34     Pop Label  110.1.1.0/24    0            Et1/0    30.1.1.3
35     28         10.1.1.0/24     0            Et1/0    30.1.1.3
36     29         101.101.101.0/24 0            Et1/0    30.1.1.3
37     29         65.1.1.0/24     0            Et1/1    90.1.1.5
38     33         104.104.104.0/24 0            Et1/0    30.1.1.3
           39         104.104.104.0/24 0            Et1/1    90.1.1.5
39     30         103.103.103.0/24 0            Et1/1    90.1.1.5
16005  Pop Label  1.1.1.5/32      1782        Et1/1    90.1.1.5
16006  16006     1.1.1.6/32      0            Et1/0    30.1.1.3
16007  16007     1.1.1.7/32      0            Et1/1    90.1.1.5
16017  16017     17.17.17.17/32  0            Et1/0    30.1.1.3
16250  16250     9.9.9.3/32      0            Et1/0    30.1.1.3
16252  16252     9.9.9.7/32      0            Et1/1    90.1.1.5
16253  Pop Label  9.9.9.4/32      0            Et0/2    102.102.102.2
17000  17000     16.16.16.16/32  0            Et1/0    30.1.1.3
17002  17002     1.1.1.2/32      0            Et1/0    30.1.1.3
           17002     1.1.1.2/32      0            Et1/1    90.1.1.5

Device#ping mpls nil-fec labels 16005,16007 output interface ethernet 1/0 nexthop 30.1.1.4
repeat 1
Sending 1, 72-byte MPLS Echos with Nil FEC labels 16005,16007,
timeout is 2 seconds, send interval is 0 msec:

```

```

Codes: '!' - success, 'Q' - request not sent, '.' - timeout,
        'L' - labeled output interface, 'B' - unlabeled output interface,
        'D' - DS Map mismatch, 'F' - no FEC mapping, 'f' - FEC mismatch,
        'M' - malformed request, 'm' - unsupported tlvs, 'N' - no label entry,
        'P' - no rx intf label prot, 'p' - premature termination of LSP,
        'R' - transit router, 'I' - unknown upstream index,
        'l' - Label switched with FEC change, 'd' - see DDMAP for return code,
        'X' - unknown return code, 'x' - return code 0

Type escape sequence to abort.
!
Success rate is 100 percent (1/1), round-trip min/avg/max = 1/1/1 ms
Total Time Elapsed 0 ms

Device#traceroute mpls nil-fec labels 16005,16007 output interface ethernet 1/0 nexthop
30.1.1.4
Tracing MPLS Label Switched Path with Nil FEC labels 16005,16007, timeout is 2 seconds

Codes: '!' - success, 'Q' - request not sent, '.' - timeout,
        'L' - labeled output interface, 'B' - unlabeled output interface,
        'D' - DS Map mismatch, 'F' - no FEC mapping, 'f' - FEC mismatch,
        'M' - malformed request, 'm' - unsupported tlvs, 'N' - no label entry,
        'P' - no rx intf label prot, 'p' - premature termination of LSP,
        'R' - transit router, 'I' - unknown upstream index,
        'l' - Label switched with FEC change, 'd' - see DDMAP for return code,
        'X' - unknown return code, 'x' - return code 0

Type escape sequence to abort.
 0 30.1.1.3 MRU 1500 [Labels: 16005/16007/explicit-null Exp: 0/0/0]
L 1 30.1.1.4 MRU 1500 [Labels: implicit-null/16007/explicit-null Exp: 0/0/0] 1 ms
L 2 90.1.1.5 MRU 1500 [Labels: implicit-null/explicit-null Exp: 0/0/0] 1 ms
! 3 55.1.1.7 1 ms

```

セグメント ルーティング ネットワークのパス検証

MPLS OAM メカニズムは、MPLS エコー要求パケットで運ばれて FEC 検証のためにレスポンスによって使用されるさまざまなターゲット FEC スタックサブ TLV の使用によって、MPLS データプレーン パスのための障害検出および分離に役立ちます。新しいサブ TLV をセグメントルーティングに割り当てる必要があることは明らかですが、セグメントルーティングアーキテクチャの固有の性質により、パスの検証に関して追加の運用上の考慮が必要になります。

隣接関係セグメント ID の転送セマンティックは、セグメント ID をポップし、特定のリンクを介して特定のネイバーにパケットを送信することです。誤動作しているノードは、隣接関係セグメント ID を使用して、誤ったネイバーへまたは誤ったリンク上でパケットを転送することがあります。（誤って転送された隣接関係セグメント ID の）リスクにさらされているセグメント ID では、目的の厳格なトラバースが壊れているにもかかわらず、パケットが目的の宛先に到達できる可能性があります。MPLS traceroute はそのような逸脱の検出の役に立つ場合があります。

次のセグメント ID サブ TLV の形式は、ラベルスタック内の各ラベルに対応する FEC を運ぶターゲット FEC スタック TLV の原理に従います。これにより、ターゲット FEC スタック TLV に要求先ノードで受信したラベルスタックよりも多くの FEC が含まれている場合に LSP ping/traceroute 操作を機能させることができます。ターゲット FEC スタック TLV (タイプ 1)、

リバースパス ターゲット FEC スタック TLV (タイプ 16) 、および応答パス TLV (タイプ 21) には、3 つの新しいサブ TLV が定義されています。

sub-Type	Value Field
34	IPv4 IGP-Prefix Segment ID
35	IPv6 IGP-Prefix Segment ID
36	IGP-Adjacency Segment ID

IGP プレフィックス SID FEC タイプ用の MPLS Ping および Traceroute

プレフィックス SID 用の MPLS ping および traceroute の操作は、次のようなさまざまな IGP シナリオでサポートされています。

- IS-IS レベルまたは OSPF エリア内
- IS-IS レベルまたは OSPF エリア間
- IS-IS から OSPF へ、および OSPF から IS-IS へのルート再配布

MPLS LSP ping 機能を使用して、LSP に沿った入力ラベルスイッチルータ (LSR) と出力 LSR 間の接続を確認します。MPLS LSP ping は、Internet Control Message Protocol (ICMP) のエコー要求メッセージと応答メッセージと同様に、LSP の検証に MPLS エコーの要求メッセージと応答メッセージを使用します。MPLS エコー要求パケットの宛先 IP アドレスは、ラベルスタックの選択に使用されるアドレスとは異なります。

MPLS LSP traceroute 機能を使用して、LSP の障害ポイントを隔離します。これはホップバイホップエラーのローカリゼーションとパス トレースに使用されます。MPLS LSP traceroute 機能は、エコー要求を伝送するパケットの存続可能時間 (TTL) 値の期限切れに依存します。MPLS エコー要求メッセージが中継ノードを見つけると TTL 値をチェックし、期限が切れている場合はコントロールプレーンにパケットが渡されます。それ以外の場合は、メッセージが転送されます。エコーメッセージがコントロールプレーンに渡されると、要求メッセージの内容に基づいて応答メッセージが生成されます。

MPLS LSP ツリー トレース (traceroute マルチパス) 操作は、IGP プレフィックス SID でもサポートされています。MPLS LSP ツリー トレースでは、LSP のすべての可能な等コスト マルチパス (ECMP) ルーティングパスを検出して宛先プレフィックス SID に到達する手段が提供されます。エコー要求パケットにエンコードされたマルチパスデータを使用して、ロードバランシング情報が照会されます。これにより、発信者は各 ECMP の実行を許可される場合があります。パケット TTL が応答ノードで期限切れになると、ノードはダウンストリームパスのリストとマルチパス情報を返します。これにより、オペレータは MPLS エコー応答内の各パスを実行できるようになります。この操作は、すべての ECMP が検出されて検証されるまで、TTL 値が増加しながら各パスのホップごとに繰り返し実行されます。

MPLS エコー要求パケットは、ターゲット FEC スタック サブ TLV を伝送します。ターゲット FEC サブ TLV は、レスポндаによって FEC 検証のために使用されます。IGPIPv4 プレフィックス サブ TLV がターゲット FEC スタック サブ TLV に追加されました。IGP IPv4 プレフィックス サブ TLV には、プレフィックス SID、プレフィックス長、およびプロトコル (IS-IS または OSPF) が含まれています。

ノードセグメント ID をアドバタイズしたネットワーク ノードは、PHP (Penultimate Hop Popping) が有効かどうかに関係なく、ノードセグメント ID の pop 操作タイプを持つ FEC スタック変更サブ TLV を生成します。

IPv4 IGP プレフィックスセグメント ID の形式は次のとおりです。

```

0                               1                               2                               3
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|                               IPv4 Prefix                               |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|Prefix Length |   Protocol   |           Reserved           |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+

```

IPv6 IGP プレフィックスセグメント ID の形式は次のとおりです。

```

0                               1                               2                               3
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|                               IPv6 Prefix                               |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|Prefix Length |   Protocol   |           Reserved           |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+

```

IGP 隣接セグメント ID 用の MPLS Ping および Traceroute

隣接関係セグメント ID をアドバタイズしたノードのすぐ下流にあるネットワーク ノードは、隣接関係セグメント ID の「POP」操作のための FEC スタック変更サブ TLV を生成します。

IGP 隣接関係 SID の形式は次のとおりです。

```

0                               1                               2                               3
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|  Adj. Type  |   Protocol   |           Reserved           |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|                               Local Interface ID (4 or 16 octets)       |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|                               Remote Interface ID (4 or 16 octets)     |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|                               Advertising Node Identifier (4 or 6 octets)|
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|                               Receiving Node Identifier (4 or 6 octets)|
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+

```

MPLS Ping および Traceroute 用のセグメントルーティング MPLS トラフィック エンジニアリングの設定

```
ping mpls traffic-eng tunnel <tun-id>
[repeat <count>]
[size <size> | sweep <min_size> <max_size> <increment>]
[timeout <seconds>]
[interval <milliseconds>]
[destination <addr_start> [<addr_end> [<addr_incr_mask> | <addr_incr>]]]
[source <addr>]
[exp <exp-value>]
[pad <pattern>]
[ttl <ttl>]
[reply [mode [ipv4 | router-alert | no-reply]]]
[dscp <dscp-bits>]
[pad-tlv]]
[verbose]
[output {interface <tx-interface>} [nexthop <nexthop ip addr>]]
[{{dsmtp | ddmap [l2ecmp]} [hashkey {none | {ipv4 | ipv4-label-set {bitmap <bitmap_size>}}}}]

traceroute mpls [multipath] traffic-eng <tunnel-interface>
[timeout <seconds>]
[destination <addr_start> [<addr_end> [<addr_incr_mask> | <addr_incr>]]]
[source <addr> ]
[exp <exp-value>]
[ttl <ttl-max>]
[reply [mode [ipv4 | router-alert | no-reply]]]
[pad-tlv]]
[output {interface <tx-interface>} [nexthop <nexthop ip addr>]]
[flags {fec | ttl}]
[hashkey ipv4 | ipv4-label-set {bitmap <bitmap_size>}]
```

MPLS Ping および Traceroute 用のセグメントルーティング MPLS IGP の設定

```
ping mpls ipv4 <prefix/prefix_length> [fec-type [ldp | bgp | generic | isis | ospf]]
[sr-path-type [ip | sid | strict-sid]]
[destination <addr_start> [<addr_end> [<addr_incr_mask> | <addr_incr>]]]
[source <addr>]
[exp <exp-value>]
[pad <pattern>]
[ttl <ttl>]
[reply [mode [ipv4 | router-alert | no-reply]]]
[dscp <dscp-bits>]
[pad-tlv]]
[verbose]
[output {interface <tx-interface>} [nexthop <nexthop ip addr>]]
[{{dsmtp | ddmap [l2ecmp]} [hashkey {none | {ipv4 | ipv4-label-set {bitmap <bitmap_size>}}}}]

traceroute mpls [multipath] ipv4 <prefix/prefix_length> [fec-type [ldp | bgp | generic
| isis | ospf]] [sr-path-type [ip | sid | strict-sid]]
[timeout <seconds>]
[destination <addr_start> [<addr_end> [<addr_incr_mask> | <addr_incr>]]]
```

```
[source <addr> ]
[exp <exp-value>]
[ttl <ttl-max>]
[reply [mode [ipv4 | router-alert | no-reply]]]
[pad-tlv]]
[output {interface <tx-interface>} [nexthop <nexthop ip addr>]]
[flags {fec | ttl}]
[hashkey ipv4 | ipv4-label-set {bitmap <bitmap_size>}]
```

- **fec-type** : IPv4 ターゲット FEC タイプ。デフォルトでヘッドエンド自動検出 FEC タイプを使用します。
- **sr-path-type** : セグメントルーティングパスのタイプの選択アルゴリズム。オプションが指定されている場合は、IP インポジションパスを使用します。

Cisco IOS CLI を使用したセグメントルーティング OAM の確認

このセクションでは、セグメントルーティング OAM 機能を検証するために必要な、主要なコマンドラインインターフェイス (CLI) についての要約を示します。ping および traceroute コマンドは IGP (OSPF SR)、ISIS SR および SR-TE での操作および出力を示します。実際のトンネル番号と IP アドレスは、設定で必要とされる有効な実際の値に基づいて変更します。

セグメントルーティング トラフィック エンジニアリング OAM オペレーションの確認

次の **traceroute** コマンドは、SR-TE OAM 操作を表示します。

```
SR_Device#traceroute mpls traffic-eng tunnel 1005 verbose
Tracing MPLS TE Label Switched Path on Tunnel1005 Active LSP, timeout is 2 seconds

Codes: '!' - success, 'Q' - request not sent, '.' - timeout,
'L' - labeled output interface, 'B' - unlabeled output interface,
'D' - DS Map mismatch, 'F' - no FEC mapping, 'f' - FEC mismatch,
'M' - malformed request, 'm' - unsupported tlvs, 'N' - no label entry,
'P' - no rx intf label prot, 'p' - premature termination of LSP,
'R' - transit router, 'I' - unknown upstream index,
'l' - Label switched with FEC change, 'd' - see DDMAP for return code,
'X' - unknown return code, 'x' - return code 0

Type escape sequence to abort.
 0 100.103.1.1 100.103.1.2 MRU 1500 [Labels: implicit-null/22/22 Exp: 0/0/0], RSC 0
 1 1 100.103.1.2 103.104.1.2 MRU 1500 [Labels: implicit-null/22 Exp: 0/0] 3 ms, ret code
 15, RSC 0
 1 2 103.104.1.2 104.105.1.2 MRU 1500 [Labels: implicit-null Exp: 0] 3 ms, ret code 15,
 RSC 0
 ! 3 104.105.1.2 2 ms, ret code 3
```

```
SR_Device#traceroute mpls ipv4 55.5.5.5/32 output interface tunnel1 force-explicit-null
```

```
Tracing MPLS Label Switched Path to 55.5.5.5/32, timeout is 2 seconds

Codes: '!' - success, 'Q' - request not sent, '.' - timeout,
'L' - labeled output interface, 'B' - unlabeled output interface,
'D' - DS Map mismatch, 'F' - no FEC mapping, 'f' - FEC mismatch,
'M' - malformed request, 'm' - unsupported tlvs, 'N' - no label entry,
'P' - no rx intf label prot, 'p' - premature termination of LSP,
'R' - transit router, 'I' - unknown upstream index,
'l' - Label switched with FEC change, 'd' - see DDMAP for return code,
'X' - unknown return code, 'x' - return code 0

Type escape sequence to abort.
 0 100.101.1.1 MRU 1500 [Labels: 26000/explicit-null Exp: 0/0]
L 1 100.101.1.2 MRU 1500 [Labels: 26000/explicit-null Exp: 0/0] 3 ms
L 2 101.104.1.2 MRU 1500 [Labels: implicit-null/explicit-null Exp: 0/0] 6 ms
! 3 104.105.1.2 3 ms
```

次の **tree traceroute** コマンドは、ECMP シナリオでの SR-TE OAM 操作を表示します。

```
SR_Device#traceroute mpls multi traffic-eng tunnel 1 verbose
Starting LSP Multipath Traceroute for Tunnel
Codes: '!' - success, 'Q' - request not sent, '.' - timeout,
'L' - labeled output interface, 'B' - unlabeled output interface,
'D' - DS Map mismatch, 'F' - no FEC mapping, 'f' - FEC mismatch,
'M' - malformed request, 'm' - unsupported tlvs, 'N' - no label entry,
'P' - no rx intf label prot, 'p' - premature termination of LSP,
'R' - transit router, 'I' - unknown upstream index,
'l' - Label switched with FEC change, 'd' - see DDMAP for return code,
'X' - unknown return code, 'x' - return code 0
Type escape sequence to abort.
LL!
Path 0 found,
output interface Gi2 nexthop 100.101.1.2
source 50.0.0.0 destination 127.0.0.0
0 100.101.1.1 100.101.1.2 MRU 1500 [Labels: 26000 Exp: 0] multipaths 0
L 1 100.101.1.2 101.102.1.2 MRU 1500 [Labels: 26000 Exp: 0] ret code 8, RSC 0 multipaths
 2
L 2 101.102.1.2 102.105.1.2 MRU 1500 [Labels: implicit-null Exp: 0] ret code 8, RSC 0
multipaths 1
! 3 102.105.1.2, ret code 3 multipaths 0
L!
Path 1 found,
output interface Gi2 nexthop 100.101.1.2
source 50.0.0.0 destination 127.0.0.1
0 100.101.1.1 100.101.1.2 MRU 1500 [Labels: 26000 Exp: 0] multipaths 0
L 1 100.101.1.2 101.104.1.2 MRU 1500 [Labels: 26000 Exp: 0] ret code 8, RSC 0 multipaths
 2
L 2 101.104.1.2 104.105.1.2 MRU 1500 [Labels: implicit-null Exp: 0] ret code 8, RSC 0
multipaths 1
! 3 104.105.1.2, ret code 3 multipaths 0
LL!
Path 2 found,
output interface Gi3 nexthop 100.103.1.2
source 50.0.0.0 destination 127.0.0.0
0 100.103.1.1 100.103.1.2 MRU 1500 [Labels: 26000 Exp: 0] multipaths 0
L 1 100.103.1.2 102.103.1.1 MRU 1500 [Labels: 26000 Exp: 0] ret code 8, RSC 0 multipaths
 2
L 2 102.103.1.1 102.105.1.2 MRU 1500 [Labels: implicit-null Exp: 0] ret code 8, RSC 0
multipaths 1
! 3 102.105.1.2, ret code 3 multipaths 0
L!
Path 3 found,
output interface Gi3 nexthop 100.103.1.2
source 50.0.0.0 destination 127.0.0.1
```

CLI を使用したセグメントルーティング OAM OSPF の確認

```

0 100.103.1.1 100.103.1.2 MRU 1500 [Labels: 26000 Exp: 0] multipaths 0
L 1 100.103.1.2 103.104.1.2 MRU 1500 [Labels: 26000 Exp: 0] ret code 8, RSC 0 multipaths
  2
L 2 103.104.1.2 104.105.1.2 MRU 1500 [Labels: implicit-null Exp: 0] ret code 8, RSC 0
multipaths 1
! 3 104.105.1.2, ret code 3 multipaths 0
Paths (found/broken/unexplored) (4/0/0)
Echo Request (sent/fail) (10/0)
Echo Reply (received/timeout)

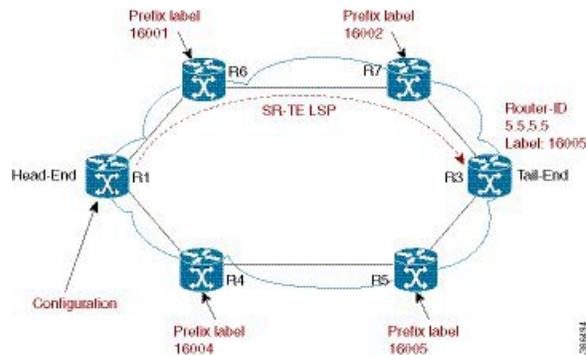
```

CLI を使用したセグメントルーティング OAM OSPF の確認

IGP 境界にまたがるプレフィックスに対して ping または traceroute を実行する場合は、特に fec タイプを指定する必要があります。たとえば、プレフィックスが ISIS ドメインから OSPF に再配布される場合は、fec タイプ ISIS を指定します。ping または traceroute が IGP ドメイン内で実行される場合は、明示的に fec タイプを言及する必要はありません。ユーザが宛先ノードで IGP プロトコルを知らない場合に汎用の fec タイプ ジェネリックを提供します。SR パスのタイプが記載されていない場合、デフォルトの SR パスのタイプ IP が採用されます。

次のトポロジは、SR パスのタイプの例です。

図 19:



以下の ping コマンドは、基盤となるネットワークが OSPF の場合の SR OAM を説明するために使用されます。

上記のトポロジの例に従って、ヘッドエンド R1 では、SR-TE トンネルは宛先を R3 として作成されます。SR-TE トンネルは、R6 および R7 を通過するための明示的パス オプションを使用して作成されます。IP トラフィックが R1 で入力された場合、SR-TE パスは R1---R6---R7---R3 です。

```

Device#ping mpls ipv4 4.4.4.4/32 fec-type ospf sr-path-type ip verbose
Sending 2, 72-byte MPLS Echos to IGP Prefix SID(OSPF) FEC 5.5.5.5/32,
  timeout is 2 seconds, send interval is 0 msec:
Select segment routing IP imposition path.

```

```

Codes: '!' - success, 'Q' - request not sent, '.' - timeout,
'L' - labeled output interface, 'B' - unlabeled output interface,
'D' - DS Map mismatch, 'F' - no FEC mapping, 'f' - FEC mismatch,
'M' - malformed request, 'm' - unsupported tlvs, 'N' - no label entry,
'P' - no rx intf label prot, 'p' - premature termination of LSP,
'R' - transit router, 'I' - unknown upstream index,
'l' - Label switched with FEC change, 'd' - see DDMAP for return code,

```

```
'X' - unknown return code, 'x' - return code 0

Type escape sequence to abort.
!   size 72, reply addr 2.4.0.4, return code 3
!   size 72, reply addr 2.4.0.4, return code 3

Success rate is 100 percent (2/2), round-trip min/avg/max = 1/1/1 ms
Total Time Elapsed 4 ms
```

同じトポロジで、着信トラフィックにトラフィックのラベルが付いている場合、次の2つの ECMP パスが転送用に選択されます。

- R1---R6---R7---R3
- R1---R4---R5---R3



(注) マルチパスオプションを使用して、両方のパスを宛先に対してトレースすることができます。

```
Device# ping mpls ipv4 4.4.4.4/32 fec-type ospf sr-path-type sid verbose
Sending 1, 72-byte MPLS Echos to IGP Prefix SID(OSPF) FEC 5.5.5.5/32,
      timeout is 2 seconds, send interval is 0 msec:
Select segment routing prefix SID path.
```

```
Codes: '!' - success, 'Q' - request not sent, '.' - timeout,
'L' - labeled output interface, 'B' - unlabeled output interface,
'D' - DS Map mismatch, 'F' - no FEC mapping, 'f' - FEC mismatch,
'M' - malformed request, 'm' - unsupported tlvs, 'N' - no label entry,
'P' - no rx intf label prot, 'p' - premature termination of LSP,
'R' - transit router, 'I' - unknown upstream index,
'l' - Label switched with FEC change, 'd' - see DDMAP for return code,
'X' - unknown return code, 'x' - return code 0
```

```
Type escape sequence to abort.
!   size 72, reply addr 2.4.0.4, return code 3

Success rate is 100 percent (1/1), round-trip min/avg/max = 1/1/1 ms
Total Time Elapsed 3 ms
```

次の **traceroute** コマンドは、基盤となるネットワークが OSPF の場合の SR OAM を表示します。

R1 への着信トラフィックがネイティブ IP である場合に IP ルートパスをトレースするために、R1 の終わりで以下のコマンドが使用されます。

```
Device#traceroute mpls ipv4 4.4.4.4/32 fec-type ospf sr-path-type ip verbose
Tracing MPLS Label Switched Path to IGP Prefix SID(OSPF) FEC 4.4.4.4/32, timeout is 2
seconds
Select segment routing IP imposition path.
```

```
Codes: '!' - success, 'Q' - request not sent, '.' - timeout,
'L' - labeled output interface, 'B' - unlabeled output interface,
'D' - DS Map mismatch, 'F' - no FEC mapping, 'f' - FEC mismatch,
'M' - malformed request, 'm' - unsupported tlvs, 'N' - no label entry,
'P' - no rx intf label prot, 'p' - premature termination of LSP,
'R' - transit router, 'I' - unknown upstream index,
'l' - Label switched with FEC change, 'd' - see DDMAP for return code,
'X' - unknown return code, 'x' - return code 0
```

```

Type escape sequence to abort.
 0 1.2.0.1 1.2.0.2 MRU 1500 [Labels: 16002/16005 Exp: 0/0], RSC 0

L 1 1.2.0.2 3.3.3.3 MRU 1500 [Labels: 16005 Exp: 0] 2 ms, ret code 8, RSC 0

L 2 3.3.3.3 3.4.0.4 MRU 1500 [Labels: implicit-null Exp: 0] 1 ms, ret code 8, RSC 0

! 3 3.4.0.4 1 ms, ret code 3

Device#traceroute mpls ipv4 4.4.4.4/32 fec-type ospf sr-path-type sid verbose

Device#traceroute mpls multipath ipv4 4.4.4.4/32 fec-type ospf sr-path-type ip verbose
Type escape sequence to abort.
LL!
Path 0 found,
  output interface Et0/1 nexthop 1.2.0.2 //path R1-R6-R7-R3
  source 1.1.1.1 destination 127.0.0.0
    0 1.2.0.1 1.2.0.2 MRU 1500 [Labels: 16666 Exp: 0] multipaths 0
  L 1 1.2.0.2 2.4.0.4 MRU 1500 [Labels: 16666 Exp: 0] ret code 8, RSC 0 multipaths 1
  L 2 2.4.0.4 4.6.0.6 MRU 1500 [Labels: implicit-null Exp: 0] ret code 8, RSC 0 multipaths
  1
  ! 3 4.6.0.6, ret code 3 multipaths 0
LL!
Path 1 found,
  output interface Et0/2 nexthop 1.3.0.3 //path R1-R4-R5-R3

  source 1.1.1.1 destination 127.0.0.0
    0 1.3.0.1 1.3.0.3 MRU 1500 [Labels: 16666 Exp: 0] multipaths 0
  L 1 1.3.0.3 3.4.0.4 MRU 1500 [Labels: 16666 Exp: 0] ret code 8, RSC 0 multipaths 1
  L 2 3.4.0.4 4.6.0.6 MRU 1500 [Labels: implicit-null Exp: 0] ret code 8, RSC 0 multipaths
  1
  ! 3 4.6.0.6, ret code 3 multipaths 0

Paths (found/broken/unexplored) (2/0/0)
Echo Request (sent/fail) (6/0)
Echo Reply (received/timeout) (6/0)
Total Time Elapsed 23 ms

Device#traceroute mpls multipath ipv4 4.4.4.4/32 fec-type ospf sr-path-type sid verbose

```

CLI を使用したセグメントルーティング OAM IS-IS の確認

次の **ping** コマンドは、基盤となるネットワークが IS-IS の場合の SR OAM を表示するために使用されます。

```

Device# ping mpls ipv4 4.4.4.4/32 fec-type isis sr-path-type ip verbose

Device# ping mpls ipv4 4.4.4.4/32 fec-type isis sr-path-type sid verbose

Device# ping mpls ipv4 4.4.4.4/32 fec-type isis sr-path-type strict-sid verbose

Device# ping mpls ipv4 4.4.4.4/32 sr-path-type ip verbose

Device# ping mpls ipv4 4.4.4.4/32 sr-path-type sid verbose

```

```
Device# ping mpls ipv4 4.4.4.4/32 sr-path-type strict-sid verbose
```

次の **traceroute** コマンドは、基盤となるネットワークが IS-IS の場合の SR OAM を表示します。マルチパス オプションを有効にすると、すべての ECMP パスが返されます。

```
Device# traceroute mpls ipv4 4.4.4.4/32 fec-type isis sr-path-type ip verbose
```

```
Device# traceroute mpls ipv4 4.4.4.4/32 fec-type isis sr-path-type sid verbose
```

```
Device# traceroute mpls ipv4 4.4.4.4/32 fec-type isis sr-path-type strict-sid verbose
```

```
Device# traceroute mpls multipath ipv4 4.4.4.4/32 fec-type isis sr-path-type ip verbose
```

```
Device# traceroute mpls multipath ipv4 4.4.4.4/32 fec-type isis sr-path-type sid verbose
```

```
Device# traceroute mpls multipath ipv4 4.4.4.4/32 fec-type isis sr-path-type strict-sid verbose
```

IGP セグメント ID の MPLS Ping および Traceroute の確認

IGP の検証で次のコマンド SR ネットワークを使用します。

```
ping|traceroute mpls [multipath] ipv4 <prefix> [fec-type bgp |generic|ldp|isis|ospf]
[sr-path-type ip|sid|strict-sid]
```

トンネル LSP が SR-TE LSP である場合は次のコマンドを使用して MPLS TE トンネル OAM を確認します。

```
ping|traceroute mpls traffic-eng tunnel <tunnelid>
```

セグメント ルーティング OAM サポートの追加情報

関連資料

関連項目	マニュアル タイトル
Cisco IOS コマンド	『Cisco IOS Master Commands List, All Releases』

セグメント ルーティング OAM サポートの機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェア リリース トレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェア リリースだ

けを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェアリリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコソフトウェアイメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 14:セグメントルーティング OAM サポートの機能情報

機能名	リリース	機能情報
セグメントルーティング OAM サポート	Cisco IOS XE Release 3.17 S	セグメントルーティング OAM 機能では、Nil-FEC（転送等価クラス）LSP Ping および Traceroute 機能のサポートを提供します。 Nil-FEC LSP ping および traceroute の操作は、単に通常の MPLS ping および traceroute の拡張機能です。
CLI を使用したセグメントルーティング OAM の確認	Cisco IOS XE Everest 16.6.1 Cisco IOS XE Fuji 16.7.1	この機能は、セグメントルーティング OAM 機能を検証するために必要なコマンドラインインターフェイス（CLI）を提供します。ping および traceroute コマンドは IGP（OSPF SR、IS-IS SR） および SR-TE での操作および出力を表示します。 次のコマンドが導入または変更されました。 ping mpls ipv4 4.4.4.4/32 fec-type isis sr-path-type ip verbose、 ping mpls ipv4 4.4.4.4/32 fec-type isis sr-path-type sid verbose、 ping mpls ipv4 4.4.4.4/32 fec-type isis sr-path-type strict-sid verbose、 ping mpls ipv4 4.4.4.4/32 fec-type ospf sr-path-type ip verbose、 ping mpls ipv4 4.4.4.4/32 fec-type ospf sr-path-type sid verbose、 traceroute mpls traffic-eng tunnel 1005 verbose、 traceroute mpls ipv4 55.5.5.5/32 output interface tunnel1 force-explicit-null、 traceroute mpls ipv4 4.4.4.4/32 fec-type ospf sr-path-type ip verbose、 traceroute mpls ipv4 4.4.4.4/32 fec-type ospf sr-path-type sid verbose、 traceroute mpls multipath ipv4 4.4.4.4/32 fec-type ospf sr-path-type sid verbose。 Cisco IOS XE Fuji 16.7.1 では、この機能は Cisco 4000 シリーズ サービス統合型ルータでサポートされています。



第 16 章

セグメント ルーティングでのシームレス BFD の使用

セグメント ルーティング TE 機能は、シームレスな双方向フォワーディング検出 (S-BFD) のための情報サポートを提供します。

- [セグメント ルーティングでのシームレス BFD 使用の制約事項 \(185 ページ\)](#)
- [セグメント ルーティングでのシームレス BFD に関する情報 \(186 ページ\)](#)
- [セグメント ルーティングでのシームレス BFD の設定方法 \(188 ページ\)](#)
- [セグメント ルーティングでのシームレス BFD に関する追加情報 \(190 ページ\)](#)
- [セグメント ルーティングでのシームレス BFD に関する機能情報 \(190 ページ\)](#)

セグメント ルーティングでのシームレス BFD 使用の制約事項

シームレス双方向フォワーディング (S-BFD) の制約事項

- シームレス双方向フォワーディング (S-BFD) は、セグメント ルーティング トラフィック エンジニアリング (SR-TE) では IPv4 のみをサポートしています。IPv6 はサポートされていません。
- シングル ホップの S-BFD セッションのみサポートされています。
- RSVP-TE は、S-BFD をサポートしていません。

セグメントルーティングでのシームレス BFD に関する情報

双方向フォワーディング検出とシームレス双方向フォワーディング検出 (S-BFD)

双方向フォワーディング検出 (BFD) は、すべてのメディアタイプ、カプセル化、トポロジ、およびルーティングプロトコルのために短時間で転送パス障害検出を提供するために設計された検出プロトコルです。

BFD は高速転送パス障害検出に加えて、ネットワーク管理者向けの整合性のある障害検出方法を提供します。ネットワーク管理者は BFD を使用して、さまざまなルーティングプロトコルの hello メカニズムで、変動速度ではなく一定速度で転送パスの障害を検出できるため、ネットワークプロファイリングおよびプランニングが容易になります。また、再コンバージェンス時間の整合性が保たれ、予測可能になります。

シームレス双方向フォワーディング検出 (S-BFD) は、ネゴシエーションの側面の大部分が排除された BFD を使用する単純化されたメカニズムであり、迅速なプロビジョニング、ネットワークノードが開始するパスの監視の制御と柔軟性の向上などの利点を提供します。

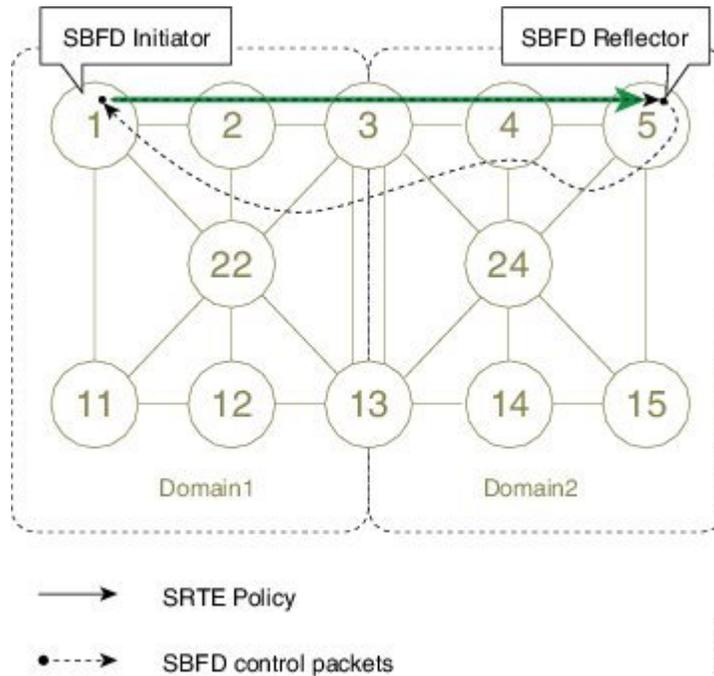
SBFD セッションが失敗した場合、S-BFD は SR-TE セッションをダウンさせます。また、S-BFD は、制御パケットの交換が少ないため、より高速なセッションの起動を提供します。S-BFD は SR-TE と関連付けられ、セッションを迅速に起動します。BFD 状態はヘッドエンドでのみ維持され、それによってオーバーヘッドが減少します。

S-BFD は、セグメントルーティングで RFC 7880、RFC 7881 のサポートを実装しています。

イニシエータとリフレクタ

SBFD はイニシエータとリフレクタを使用して非対称的な動作をします。次の図は、SBFD イニシエータとリフレクタの役割を示しています。

図 20: SBFD イニシエータとリフレクタ



イニシエータは、ネットワーク ノード上の SBFD セッションであり、SBFD パケットを送信することによってリモートエンティティへの連続性テストを実行します。イニシエータは、SBFD パケットをセグメントルーティングトラフィックエンジニアリング (SRTE) ポリシーに挿入します。イニシエータは、SBFD セッションをトリガーし、BFD 状態およびクライアントコンテキストを維持します。

リフレクタは、ローカルエンティティへの着信 SBFD 制御パケットをリッスンし、応答 SBFD 制御パケットを生成するネットワークノード上の SBFD セッションです。リフレクタはステートレスで、SBFD パケットのみをイニシエータに反映します。

ノードはイニシエータとリフレクタの両方になることができるため、異なる SBFD セッションを設定できます。

S-BFD は SR-TE IPv4 で有効でありサポート対象ですが、IPv6 はサポートされていません。SR-TE の場合、S-BFD 制御パケットは、前方向および逆方向にラベルスイッチされます。S-BFD の場合、テールエンドはリフレクタ ノードです。その他のノードをリフレクタにすることはできません。SR-TE で S-BFD を使用するとき、フォワードとリターン方向がラベルスイッチドパスである場合は、S-BFD をリフレクタ ノードで設定する必要はありません。

セグメントルーティングでのシームレス BFD の設定方法

セグメントルーティングのシームレス双方向フォワーディング検出 (S-BFD) の設定

S-BFD は、イニシエータとリフレクタの両方のノードで有効にする必要があります。



(注) SR-TE で S-BFD を使用するとき、フォワードとリターン方向がラベルスイッチドパスである場合は、S-BFD をリフレクタノードで設定する必要はありません。

リフレクタノードでのシームレス双方向フォワーディング検出 (S-BFD) の有効化

リフレクタノードで S-BFD を設定するには、このタスクを実行します。

```
sbfd local-discriminator 55.55.55.55
```

イニシエータノードでのシームレス双方向フォワーディング検出 (S-BFD) の有効化

イニシエータノードで S-BFD を設定するには、このタスクを実行します。

```
bfd-template single-hop ABC
interval min-tx 300 min-rx 300 multiplier 10
```

シームレス双方向フォワーディング (S-BFD) でのセグメントルーティングトラフィックエンジニアリングトンネルの有効化

```
interface Tunnel56
 ip unnumbered Loopback11
 tunnel mode mpls traffic-eng
 tunnel destination 55.55.55.55 */IP address of Reflector node/*
 tunnel mpls traffic-eng path-option 1 dynamic segment-routing
 tunnel mpls traffic-eng bfd sbfd ABC
!
end
```

S-BFD 設定の確認

手順の概要

1. `show mpls traffic-engineering tunnel tunnel-name`
2. `show bfd neighbors`

手順の詳細

ステップ 1 `show mpls traffic-engineering tunnel tunnel-name`

SR TE の状態と、S-BFD セッションの状態を確認します。

例：

```
Router# sh mpls traffic-eng tunnel tunnel 56

Name: R1_t56                               (Tunnel56) Destination: 55.55.55.55
Status:
  Admin: up           Oper: up           Path: valid           Signalling: connected
  path option 1, (SEGMENT-ROUTING) type dynamic (Basis for Setup, path weight 12)

Config Parameters:
  Bandwidth: 0          kbps (Global) Priority: 7 7  Affinity: 0x0/0xFFFF
  Metric Type: TE (default)
  Path Selection:
    Protection: any (default)
  Path-selection Tiebreaker:
    Global: not set Tunnel Specific: not set Effective: min-fill (default)
  Hop Limit: disabled
  Cost Limit: disabled
  Path-invalidation timeout: 10000 msec (default), Action: Tear
  AutoRoute: disabled LockDown: disabled Loadshare: 0 [0] bw-based
  auto-bw: disabled
  Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No

SBFD configured with template: ABC
  Session type: CURRENT           State: UP           SBFD handle: 0x3
  LSP ID: 1
  Last uptime duration: 3 minutes, 35 seconds
  Last downtime duration: --
  Active Path Option Parameters:
  State: dynamic path option 1 is active
  BandwidthOverride: disabled LockDown: disabled Verbatim: disabled
Node Hop Count: 2
  History:
  Tunnel:
    Time since created: 4 minutes, 3 seconds
    Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1
  Current LSP: [ID: 1]
    Uptime: 3 minutes, 36 seconds
Tun_Instance: 1
Segment-Routing Path Info (isis level-2)
  Segment0[Link]: 12.12.12.1 - 12.12.12.2, Label: 48
  Segment1[Link]: 25.25.25.2 - 25.25.25.5, Label: 35 !
```

ステップ2 show bfd neighbors

BFD ネイバーが正しく確立されていることを確認します。

例：

```
Router# show bfd neighbors

MPLS-TE SR Sessions
Interface      LSP ID(Type)                LD/RD                RH/RS                State
Tunnel56      1 (SR)                      4097/926365495      Up                   Up
```

セグメントルーティングでのシームレス BFD に関する追加情報

関連資料

関連項目	マニュアル タイトル
Cisco IOS コマンド	『Cisco IOS Master Command List, All Releases』
セグメントルーティング トラフィック エンジニアリングの設定	セグメントルーティング - トラフィック エンジニアリング

表 15: 標準および RFC

標準/RFC	タイトル
draft-akiya-bfd-seamless-base-03	シームレス双方向フォワーディング検出 (S-BFD)
draft-ietf-isis-segment-routing-extensions-07	セグメントルーティング対応の IS-IS 拡張
draft-ietf-spring-segment-routing-09	セグメントルーティング アーキテクチャ
RFC 7880	シームレス双方向フォワーディング検出 (S-BFD)
RFC 7881	IPv4、IPv6、および MPLS 用のシームレス双方向フォワーディング検出 (S-BFD)

セグメントルーティングでのシームレス BFD に関する機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェア リリース トレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェア リリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェア リリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコ ソフトウェア イメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 16: セグメントルーティング TE 機能の機能情報

機能名	リリース	機能情報
セグメントルーティング TE の機能	Cisco IOS XE Denali 16.4.1	<p>シームレス双方向フォワーディング検出 (S-BFD) は、ネゴシエーションの側面の大部分が排除された BFD を使用する単純化されたメカニズムであり、迅速なプロビジョニング、ネットワーク ノードが開始するパスの監視の制御と柔軟性の向上などの利点を提供します。</p> <p>次のコマンドが導入または変更されました。 address-family ipv4 strict-spf、 bfd-template single-hop、 index range、 sbfd local-discriminator、 show bfd neighbor、 show isis segment-routing、 show mpls forwarding-table、 show mpls traffic tunnel、 show mpls traffic-engineering。</p>



第 17 章

セグメントルーティングでの SSPF の使用

セグメントルーティング TE 機能は、厳格な最短パス優先 (SPF) の情報サポートを提供します。

- [セグメントルーティングでの SSPF に関する情報 \(193 ページ\)](#)
- [セグメントルーティングでの SSPF の設定方法 \(194 ページ\)](#)
- [セグメントルーティングでの SSPF の追加情報 \(196 ページ\)](#)
- [セグメントルーティングでの SSPF に関する機能情報 \(196 ページ\)](#)

セグメントルーティングでの SSPF に関する情報

厳格な最短パス優先

セグメントルーティングは、次の 2 つのアルゴリズムをサポートします。

- **アルゴリズム 0**：これは、リンク メトリックに基づく最短パス優先 (SPF) アルゴリズムです。この最短パスアルゴリズムは、内部ゲートウェイプロトコル (IGP) によって計算されます。
- **アルゴリズム 1**：これは、リンクメトリックに基づく厳格な最短パス優先 (SSPF) アルゴリズムです。アルゴリズム 1 はアルゴリズム 0 と同じですが、パスに沿ったすべてのノードが SPF ルーティングの決定を遵守することを必要とします。ローカルポリシーは、転送の決定を変更しません。たとえば、パケットはローカルに設計されたパスを通じて転送されません。

アルゴリズムごとに異なる SID が同じプレフィックスに関連付けられます。

厳格な最短パス優先はデフォルトでサポートされていますが、厳格な SID を、セグメントルーティングをサポートする各ノードで少なくとも 1 つのノードアドレスに対して設定する必要があります。

厳格な最短パス優先を設定するためのアプローチ

厳格な SFP を設定するには、次の 2 つの方法があります。

- **connect-prefix-sid-map** コマンドを使用する：厳格な SFP はすべてのノードでグローバルに設定されます。ネットワークを厳格な SFP 対応にする（つまり、ISIS で厳格な SFP を入力するため）場合、すべてのノードをローカルの厳格な SFP SID で設定する必要があります。
- セグメントルーティング マッピング サーバを使用する：ネットワーク内の 1 つのノードがマッピング サーバとして設定され、残りのノードはクライアントとして機能します。

セグメントルーティングでの SSPF の設定方法

厳格な最短パス優先（SPF）の設定

connect-prefix-sid-map コマンドを使用した厳格な最短パス優先の有効化

プロバイダーエッジデバイスでの最短パス優先の有効化

connect-prefix-sid-map コマンドを使用して厳格な最短パス優先を有効にする場合は、最初にプロバイダーエッジデバイスで、次にノードデバイスで、厳格な最短パス優先（SPF）を設定する必要があります。次に示すのは、プロバイダーエッジデバイスで厳格な最短パス優先を有効にするための設定コード スニペットのサンプルです。

```
segment-routing mpls
connected-prefix-sid-map
  address-family ipv4
    10.10.10.10/32 index 100 range 1
  exit-address-family
  address-family ipv4 strict-spf
    10.10.10.10/32 index 1000 range 1 -----configure strict SPF locally
  exit-address-family
```

ノードデバイスでの最短パス優先の有効化

次に示すのは、ネットワーク内のノードで厳格な最短パス優先を有効にするための設定コード スニペットのサンプルで、ネットワーク内のすべてのノードで有効にする必要があります。

```
segment-routing mpls
connected-prefix-sid-map
  address-family ipv4
    20.20.20.20/32 index 110 range 1
  exit-address-family
  address-family ipv4 strict-spf
    20.20.20.20/32 index 1100 range 1
  exit-address-family
```

セグメントルーティングマッピングサーバを使用した厳格な最短パス優先の有効化

セグメントルーティングマッピングサーバとしてのノードの設定

次に示すのは、ノードをセグメントルーティングマッピングサーバとして設定するための設定コードスニペットのサンプルです。

```
segment-routing mpls
mapping-server
  prefix-sid-map
    address-family ipv4
      10.10.10.10/32 index 100 range 1
      20.20.20.20/32 index 110 range 1
      30.30.30.30/32 index 120 range 1
      40.40.40.40/32 index 130 range 1
      50.50.50.50/32 index 140 range 1
    exit-address-family
      address-family ipv4 strict-spf
        10.10.10.10/32 index 1000 range 1
        20.20.20.20/32 index 1100 range 1
        30.30.30.30/32 index 1200 range 1
        40.40.40.40/32 index 1300 range 1
        50.50.50.50/32 index 1400 range 1
        100.100.100.100/32 index 2000 range 1
      exit-address-family
```

ローカルプレフィックスをアドバタイズおよび受信するようにセグメントルーティングマッピングサーバの設定

次に示すのは、ローカルプレフィックスをアドバタイズおよび受信するようにセグメントルーティングマッピングサーバを設定するための設定コードスニペットのサンプルです。

```
router isis SR
segment-routing mpls
segment-routing prefix-sid-map advertise-local
segment-routing prefix-sid-map receive
```

ISISのSIDのアドバタイズの確認

次に示すのは、ISISがSIDをアドバタイズしていることを確認するための設定コードスニペットのサンプルです。

```
Router# show isis segment-routing prefix-sid-map advertise strict-spf
Tag SR:
IS-IS Level-1 advertise prefix-sid maps:
Prefix          SID Index  Range  Flags
10.10.10.10/32  1000      1      1
20.20.20.20/32  1100      1      1
30.30.30.30/32  1200      1      1
40.40.40.40/32  1300      1      1
50.50.50.50/32  1400      1      1
100.100.100.100/32  2000     1      1
Tag SR:
IS-IS Level-2 advertise prefix-sid maps:
Prefix          SID Index  Range  Flags
10.10.10.10/32  1000      1      1
20.20.20.20/32  1100      1      1
30.30.30.30/32  1200      1      1
40.40.40.40/32  1300      1      1
50.50.50.50/32  1400      1      1
100.100.100.100/32  2000     1      1
```

次に示すのは、プロバイダーエッジデバイスが SRMS サーバから厳格な最短パス優先の SID を受信することを確認するための設定コードスニペットのサンプルです。

```
Router# show isis segment-routing prefix-sid-map receive strict-spf

Tag SR:
IS-IS Level-1 receive prefix-sid maps:
Host          Prefix          SID Index  Range  Flags
P1            10.10.10.10/32  1000      1      1
              20.20.20.20/32  1100      1      1
              30.30.30.30/32  1200      1      1
              40.40.40.40/32  1300      1      1
              50.50.50.50/32  1400      1      1
              100.100.100.100/32  2000     1      1

Tag SR:
IS-IS Level-2 receive prefix-sid maps:
Host          Prefix          SID Index  Range  Flags
P1            10.10.10.10/32  1000      1      1
              20.20.20.20/32  1100      1      1
              30.30.30.30/32  1200      1      1
              40.40.40.40/32  1300      1      1
              50.50.50.50/32  1400      1      1
              100.100.100.100/32  2000     1      1
```

セグメントルーティングでの SSPF の追加情報

関連資料

関連項目	マニュアルタイトル
Cisco IOS コマンド	『Cisco IOS Master Command List, All Releases』
セグメントルーティングトラフィックエンジニアリングの設定	セグメントルーティング-トラフィックエンジニアリング

セグメントルーティングでの SSPF に関する機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェアリリーストレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェアリリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェアリリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコソフトウェアイメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 17: セグメントルーティング SSPF 機能の機能情報

機能名	リリース	機能情報
セグメントルーティング TE の機能	Cisco IOS XE Denali 16.4.1	セグメントルーティング TE 機能は、厳格な最短パス優先 (SPF) の情報サポートを提供します。 次のコマンドが導入または変更されました。 address-family ipv4 strict-spf、bfd-template single-hop、index range、sbfd local-discriminator、show bfd neighbor、show isis segment-routing、show mpls forwarding-table、show mpls traffic tunnel、show mpls traffic-engineering。



第 18 章

ダイナミック PCC

ステートフルパス計算要素プロトコル (PCEP) により、ルータはステートフルパス計算要素 (PCE) に対して、Resource Reservation Protocol (RSVP) プロトコルまたはセグメントルーティングトラフィックエンジニアリング (SR-TE) のいずれかを使用して確立されたラベルスイッチドパス (LSP) をレポートし、必要に応じて委任することができます。

PCE に委任された LSP は、PCE によって更新でき、ステートフル PCE はパス計算クライアント (PCC) に LSP のパスを計算して提供することができます。

SR-TE および RSVP-TE LSP では、OSPF や ISIS などのリンクステートルーティングプロトコルによって、トラフィックエンジニアリングトポロジを配布および学習する必要があります。ステートフル PCE では、BGP リンクステートプロトコルを使用してトラフィックエンジニアリングトポロジを学習できます。ネットワーク内のすべてまたは一部の中間ノードで TE の IGP 拡張がサポートされていない場合は、verbatim パス オプションを使用できます。

- [ダイナミック PCC に関する情報 \(199 ページ\)](#)
- [ダイナミック PCC の設定方法 \(200 ページ\)](#)
- [ダイナミック PCC の確認 \(201 ページ\)](#)
- [ダイナミック PCC を使用した Verbatim パス オプションの確認 \(204 ページ\)](#)
- [ダイナミック PCC に関する追加情報 \(205 ページ\)](#)
- [ダイナミック PCC の機能情報 \(205 ページ\)](#)

ダイナミック PCC に関する情報

パス計算要素プロトコル関数

パス計算要素プロトコル (PCEP) セッションは、プロトコルメッセージを使用した PCC と PCE の間の TCP セッションです。PCEP 関数は PCC 関数に基づいて検証されます。構成と検証により、要求が受け入れられ、クライアントからの PCReq メッセージに基づいてパスの計算が提供されることが示されます。パッシブ レポートでは、ルータは PCE に委任するのではなく、トンネルをレポートすることができます。PCE は、トンネルを変更できなくてもトンネルを認識しています。

PCEP 関数は、ルータが制御するトンネルと PCE 委任トンネルの両方ともネットワークにある場合に便利です。PCE は両方のトンネルを認識し、パス計算の正確な決定を行うことができます。

冗長パス計算要素

冗長性のために、冗長 PCE サーバの展開が必要になる場合があります。PCC は、LSP を委任するためにステータフルな PCE を選択するのに優先順位を使用します。優先順位は 0 から 255 の間の任意の値を取ることができます。デフォルトの優先順位は 255 です。アクティブな PCEP セッションを持つ複数のステータフル PCE がある場合、PCC は最も低い優先順位値を持つ PCE を選択します。プライマリ PCE サーバセッションがダウンした場合、PCC ルータは次に利用可能な PCE サーバにすべてのトンネルを再委任します。冗長 PCE の場合は、以下の CLI を使用できます。

```
R2(config)#mpls traffic-eng pcc peer 77.77.77.77 source 22.22.22.22 precedence 255
R2(config)#mpls traffic-eng pcc peer 88.88.88.88 source 22.22.22.22 precedence 100
!
```

上記の例では、IP アドレス 88.88.88.88 を持つ PCE サーバは、優先順位値が低いため、プライマリ PCE サーバです。

ダイナミック PCC の設定方法

ダイナミック PCC のグローバルな設定

ダイナミック PCC をグローバルに設定するには、次のタスクを実行します

```
enable
configure terminal
mpls traffic-eng tunnels
mpls traffic-eng pcc peer 10.0.0.1 ----□(10.0.0.1 is the PCE server address)
mpls traffic-eng pcc report-all
end
```



(注) **mpls traffic-eng pcc report-all** は、PCE/PCC 基本運用委任トンネルに必須ではありません。ローカルで計算された LSP を PCE サーバにレポートする必要があります。

インターフェイスでのダイナミック PCC の設定

インターフェイス上でダイナミック PCC を設定するには、次のタスクを実行します

```
interface Tunnell1
ip unnumbered Loopback0
```

```
tunnel mode mpls traffic-eng
tunnel destination 7.7.7.7
tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
tunnel mpls traffic-eng priority 5 5
tunnel mpls traffic-eng bandwidth 200
tunnel mpls traffic-eng path-option 10 dynamic pce segment-routing
end
```

Verbatim パス オプションを使用したダイナミック PCC の設定

verbatim パス オプションを使用してダイナミック PCC を有効にするには、SR-TE トンネル インターフェイスの下で次の CLI を使用します。

```
R1#
interface Tunnel2
ip unnumbered Loopback11
tunnel mode mpls traffic-eng
tunnel destination 66.66.66.66
tunnel mpls traffic-eng autoroute destination
tunnel mpls traffic-eng path-option 1 dynamic segment-routing pce verbatim
```

ダイナミック PCC の確認

次に、**show pce client peer detail** コマンドの出力例を示します。

```
Device# show pce client peer detail

PCC's peer database:
-----

Peer address: 1.1.1.1
State up
Capabilities: Stateful, Update, Segment-Routing
PCEP has been up for: 23:44:58
PCEP session ID: local 1, remote: 0
Sending KA every 30 seconds
Minimum acceptable KA interval: 20 seconds
Peer timeout after 120 seconds
Statistics:
  Keepalive messages: rx      2798 tx      2112
  Request messages:   rx         0 tx         32
  Reply messages:    rx       32 tx         0
  Error messages:    rx         0 tx         0
  Open messages:     rx         1 tx         1
  Report messages:   rx         0 tx         57
  Update messages:   rx         72 tx         0
```

次に、LSP の詳細を表示する **show mpls traffic-eng tunnels tunnel 1** コマンドの出力例を示します。

```
Device# show mpls traffic-eng tunnels tunnel 1

Name: dl_t1                               (Tunnel1) Destination: 7.7.7.7
Status:
```

```

Admin: up          Oper: up          Path: valid          Signalling: connected
path option 10, (SEGMENT-ROUTING) (PCE) type dynamic (Basis for Setup, path weight
0)

Config Parameters:
Bandwidth: 200      kbps (Global) Priority: 5 5 Affinity: 0x0/0xFFFF
Metric Type: TE (default)
Path Selection:
Protection: any (default)
Path-selection Tiebreaker:
Global: not set Tunnel Specific: not set Effective: min-fill (default)
Hop Limit: disabled
Cost Limit: disabled
Path-invalidation timeout: 10000 msec (default), Action: Tear
AutoRoute: enabled LockDown: disabled Loadshare: 200 [10000000] bw-based
auto-bw: disabled
Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
State: dynamic path option 10 is active
BandwidthOverride: disabled LockDown: disabled Verbatim: disabled

PCEP Info:
Delegation state: Working: yes Protect: no
Current Path Info:
Request status: processed
Created via PCRep message from PCE server: 1.1.1.1
Reported paths:
Tunnel Name: csr551_t2001
LSPs:
LSP[0]:
source 2.2.2.2, destination 7.7.7.7, tunnel ID 1, LSP ID 5
State: Admin up, Operation active
Setup type: SR
Bandwidth: signaled 0
LSP object:
PLSP-ID 0x807D1, flags: D:0 S:0 R:0 A:1 O:2
Reported path:
Metric type: TE, Accumulated Metric 0

History:
Tunnel:
Time since created: 34 minutes, 3 seconds
Time since path change: 1 minutes, 44 seconds
Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 5
Current LSP: [ID: 5]
Uptime: 1 minutes, 44 seconds
Prior LSP: [ID: 3]
ID: path option unknown
Removal Trigger: path verification failed
Tun_Instance: 5
Segment-Routing Path Info (isis level-1)
Segment0[Node]: 3.3.3.3, Label: 20270
Segment1[Node]: 6.6.6.6, Label: 20120
Segment2[Node]: 7.7.7.7, Label: 20210

```

次に、**show pce client lsp detail** コマンドの出力例を示します。

```

Device# show pce client lsp detail

PCC's tunnel database:
-----
Tunnel Name: dl_t1
LSPs:

```

```
LSP[0]:
 source 2.2.2.2, destination 7.7.7.7, tunnel ID 1, LSP ID 5
 State: Admin up, Operation active
 Setup type: SR
 Bandwidth: signaled 0
 LSP object:
   PLSP-ID 0x807D1, flags: D:0 S:0 R:0 A:1 O:2
 Reported path:
   Metric type: TE, Accumulated Metric 0
```

次に、トンネルの委任を示す **show pce lsp detail** コマンドの出力例を示します。

```
Device# show pce lsp detail

Thu Jul  7 10:24:30.836 EDT

PCE's tunnel database:
-----
PCC 102.103.2.1:

Tunnel Name: dl_t1
LSPs:
LSP[0]:
 source 2.2.2.2, destination 7.7.7.7, tunnel ID 1, LSP ID 5
 State: Admin up, Operation active
 Binding SID: 0
 PCEP information:
   plsp-id 526289, flags: D:1 S:0 R:0 A:1 O:2
 Reported path:
   Metric type: TE, Accumulated Metric 0
   SID[0]: Node, Label 20270, Address 3.3.3.3
   SID[1]: Node, Label 20120, Address 6.6.6.6
   SID[2]: Node, Label 20210, Address 7.7.7.7
 Computed path:
   Metric type: TE, Accumulated Metric 30
   SID[0]: Node, Label 20270, Address 3.3.3.3
   SID[1]: Node, Label 20120, Address 6.6.6.6
   SID[2]: Node, Label 20210, Address 7.7.7.7
 Recorded path:
   None
```

次に、レポートされたトンネルについての **show pce client lsp detail** コマンドの出力例を示します。

```
Device# show pce client lsp detail

PCC's tunnel database:
-----
Tunnel Name: dl_t2
LSPs:
LSP[0]:
 source 2.2.2.2, destination 7.7.7.7, tunnel ID 2, LSP ID 1
 State: Admin up, Operation active
 Setup type: SR
 Bandwidth: signaled 0
 LSP object:
   PLSP-ID 0x807D2, flags: D:0 S:0 R:0 A:1 O:2
 Reported path:
   Metric type: TE, Accumulated Metric 30
```

次に、トンネルが委任されていないことを示す **show pce lsp detail** コマンドの出力例を示します。

```
Device# show pce lsp detail

Thu Jul  7 10:29:48.754 EDT

PCE's tunnel database:
-----
PCC 10.0.0.1:

Tunnel Name: dl_t2
LSPs:
LSP[0]:
  source 2.2.2.2, destination 7.7.7.7, tunnel ID 2, LSP ID 1
  State: Admin up, Operation active
  Binding SID: 0
  PCEP information:
    plsp-id 526290, flags: D:0 S:0 R:0 A:1 O:2
  Reported path:
    Metric type: TE, Accumulated Metric 30
    SID[0]: Adj, Label 74, Address: local 172.16.0.1 remote 172.16.0.2
    SID[1]: Adj, Label 63, Address: local 173.17.0.1 remote 173.17.0.2
    SID[2]: Adj, Label 67, Address: local 174.18.0.1 remote 174.18.0.2
    SID[3]: Node, Label unknownAddress 7.7.7.7
  Computed path:
    None
  Recorded path:
    None
```

ダイナミック PCC を使用した Verbatim パス オプションの確認

verbatim パス オプションを使用して適切な操作を確認するには、次のコマンドを使用します。

```
R1#sh mpl tr tun tun 2
Name: R1_t2                               (Tunnel2) Destination: 66.66.66.66
Status:
  Admin: up           Oper: up           Path: valid           Signalling: connected
  path option 1, (SEGMENT-ROUTING) (PCE) type dynamic (verbatim) (Basis for Setup)

Config Parameters:
  Bandwidth: 0          kbps (Global) Priority: 7 7 Affinity: 0x0/0xFFFF
  Metric Type: TE (interface)
  Path Selection:
    Protection: any (default)
  Path-selection Tiebreaker:
    Global: not set Tunnel Specific: not set Effective: min-fill (default)
  Hop Limit: disabled [ignore: Verbatim Path Option]
  Cost Limit: disabled
  Path-invalidation timeout: 10000 msec (default), Action: Tear
  AutoRoute: disabled LockDown: disabled Loadshare: 0 [0] bw-based
  AutoRoute destination: enabled
  auto-bw: disabled
  Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No
Active Path Option Parameters:
```

```

State: dynamic path option 1 is active
BandwidthOverride: disabled LockDown: disabled Verbatim: enabled

PCEP Info:
Delegation state: Working: yes Protect: no
Delegation peer: 77.77.77.77
Working Path Info:
Request status: processed
Created via PCRep message from PCE server: 77.77.77.77
PCE metric: 4, type: TE
Reported paths:
Tunnel Name: Tunnel2_w
LSPs:
LSP[0]:
source 11.11.11.11, destination 66.66.66.66, tunnel ID 2, LSP ID 1
State: Admin up, Operation active
Binding SID: 17
Setup type: SR
Bandwidth: requested 0, used 0
LSP object:
PLSP-ID 0x80002, flags: D:0 S:0 R:0 A:1 O:2
ERO:
SID[0]: Adj, Label 24, NAI: local 12.12.12.1 remote 12.12.12.2
SID[1]: Adj, Label 26, NAI: local 25.25.25.2 remote 25.25.25.5
SID[2]: Adj, Label 22, NAI: local 56.56.56.5 remote 56.56.56.6

History:
Tunnel:
Time since created: 39 days, 19 hours, 9 minutes
Time since path change: 1 minutes, 3 seconds
Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1
Current LSP: [ID: 1]
Uptime: 1 minutes, 3 seconds
Tun_Instance: 1
Segment-Routing Path Info (IGP information is not used)
Segment0[Link]: 12.12.12.1 - 12.12.12.2, Label: 24
Segment1[Link]: 25.25.25.2 - 25.25.25.5, Label: 26
Segment2[Link]: 56.56.56.5 - 56.56.56.6, Label: 22
!
end

```

ダイナミック PCC に関する追加情報

関連資料

関連項目	マニュアルタイトル
Cisco IOS コマンド	『Cisco IOS Master Commands List, All Releases』

ダイナミック PCC の機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェア リリース トレーンで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェア リリースだ

けを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェアリリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコ ソフトウェア イメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 18: ダイナミック PCC の機能情報

機能名	リリース	機能情報
ダイナミック PCC	Cisco IOS XE Everest 16.6.1	<p>動的パス計算クライアント (PCC) 機能は、パス計算要素 (PCE) に委任された LSP をサポートします。ダイナミック PCC は、RSVP-TE と SR-TE の両方をサポートします。</p> <p>次のコマンドが追加または修正されました。</p> <p>show pce client peer detail、 show mpls traffic-eng tunnels tunnel 1、 show pce client lsp detail、 show pce lsp detail。</p>



第 19 章

SR : PCE 開始の LSP

SR : PCE 開始の LSP 機能は、セグメントルーティング ネットワーク上のステートフル PCE モデルで PCE によって開始される LSP をサポートします。

- [SR の前提条件 : PCE 開始の LSP \(207 ページ\)](#)
- [SR の制約事項 : PCE 開始の LSP \(207 ページ\)](#)
- [SR に関する情報 : PCE 開始の LSP \(207 ページ\)](#)
- [SR の設定方法 : PCE 開始の LSP \(209 ページ\)](#)
- [SR の追加情報 : PCE 開始の LSP \(215 ページ\)](#)
- [SR の機能情報 : PCE 開始の LSP \(215 ページ\)](#)

SR の前提条件 : PCE 開始の LSP

- ダイナミック PCC 機能を設定する必要があります。
- 自動トンネルを PCC で有効にする必要があります。

SR の制約事項 : PCE 開始の LSP

- SR : PCE 開始 LSP 機能は、基本的な LSP の生成のみをサポートし、TE の属性をサポートしていません。

SR に関する情報 : PCE 開始の LSP

パス計算要素プロトコルの概要

draft-ietf-pce-stateful-pce-21 で説明されているステートフルパス計算要素プロトコル (PCEP) により、ルータはステートフルパス計算要素 (PCE) に対して、Resource Reservation Protocol (RSVP) プロトコルまたはセグメントルーティングトラフィックエンジニアリング (SR-TE) のいずれかを使用して確立されたラベルスイッチドパス (LSP) をレポートし、必要に応じて

委任することができます。PCE に委任された LSP は、PCE によって更新でき、ステートフル PCE はパス計算クライアント (PCC) に LSP のパスを計算して提供することができます。

ステートフル PCE モデル (**draft-ietf-pce-pce-initiated-lsp-11**) において PCE 開始 LSP 設定のための PCEP 拡張は、RFC4657 に準拠した PCEP セッション全体で TE LSP のステートフルな制御を可能にするために、PCEP に対する一連の拡張を規定しています。ステートフル PCE モデルで PCE 開始 LSP 設定のための PCEP 拡張は、次の情報を提供します。

- PCC での LSP の設定
- PCE への LSP の制御の委任

SR : PCE 開始の LSP

SR : PCE 開始 LSP 機能を使用すると、クライアントは PCE サーバから LSP を作成、セットアップ、制御、削除することができます。これは PCE 開始メッセージを介して PCC 上で LSP の作成と削除を制御します。PCE 開始 LSP は、LSP を開始した PCE サーバに自動的に委任されます。PCE クライアントは LSP 開始メッセージを処理します。LSP 開始メッセージを使用することにより、PCE クライアントは LSP を作成または削除することができます。

ルートプロセッサ (RP) でフェールオーバーが発生すると、フェールオーバーによって RP がネットワークから切断されます。接続を再確立するには、PCE サーバは、クライアント上で PCE 開始 LSP を回収するために LSP 開始メッセージを再送する必要があり、そうしないとクライアントが作成した PCE 開始 LSP が自動的に削除されます。

PCC との PCEP セッションを確立するために **pce** コマンドを使用する必要があります。**force auto-route** コマンドは、自動ルート アナウンス メッセージを介してエリア内で、および自動ルート宛先メッセージを介してエリア間で LSP をアドバタイズするために使用されます。自動ルート アナウンスを使用するかまたは自動ルート宛先を使用するかは、宛先 IP アドレスに応じてデバイスによって実行されます。開始された LSP に対して **force auto-route** コマンドを有効にすると、スタティックルートを手動で設定してトラフィックをルーティングするのではなく、TE トンネル経由でトラフィックを自動的にルーティングできます。自動ルートアナウンスメッセージは、宛先ルータおよびダウンストリーム ルータによってアナウンスされたルート、トンネルを介して到達可能なヘッドエンド デバイスのルーティングテーブルにインストールします。

PCC 構成には、各 PCE の IP アドレス (プライマリとスタンバイの両方、またはさらにその他) が含まれます。各 PCE の優先順位を明示的に指定することができます。2 つの PCE の優先順位が同じである場合、小さい IP アドレスを持つ PCE の方が優先順位が高くなります。

単一および冗長 PCE 操作

SR : PCE 開始 LSP 機能は、単一および冗長 PCE 操作をサポートしています。単一 PCE 操作では、PCE が失敗すると、PCC は状態がタイムアウト (60 秒) するまで待ち、LSP を削除します。

冗長 PCE 操作では、タイマーの満了前に Representational state transfer (REST) 呼び出しがスタンバイ PCE に対して開始された場合は、開始された LSP が保持され、そうでない場合は LSP が削除されます。



- (注) プライマリ PCE が失敗した場合は、スタンバイ PCE に対して REST コールをもう一度開始する必要があります、コールにスタンバイ PCE の IP アドレスが含まれる必要があります。

冗長 PCE 操作では、PCC 構成は LSP のためのプライマリおよびスタンバイ IP アドレスの両方を含み、より低い優先順位の IP アドレスがプライマリ PCE になります。同じ優先順位の場合は IP アドレスが比較されます。

SR の設定方法 : PCE 開始の LSP

PCC との PCEP セッションの確立

このタスクを実行して、PCEPセッションPCEサーバXRベースのXTCサーバを設定します。

```
configure terminal
pce
  address ipv4 192.0.2.1
end
```

IP アドレス 192.0.2.1 は、トランスポート コントローラの IP アドレスです。

ネットワークでの LSP のアドバタイジング

```
configure terminal
mpls traffic-eng pcc peer 192.0.2.1 source 203.0.113.1 force-autoroute
end
```

上のコード スニペットでは、192.0.2.1 は PCE IP アドレスで、203.0.113.1 は PCEP セッションを確立するための PCC 送信元アドレスです。

PCC に対する PCE の優先順位の指定

```
configure terminal
mpls traffic-eng pcc peer 192.0.2.1 source 203.0.113.1 force autoroute precedence 255
mpls traffic-eng pcc peer 192.0.2.2 source 203.0.113.1 force-autoroute precedence 100
end
```

上記のコード スニペットでは、100 はデフォルトの優先順位である 255 よりも低い優先順位です。したがって、IP アドレス 192.0.2.2 を持つデバイスがプライマリ PCE になり、192.0.2.1 を持つデバイスがスタンバイ PCE になります。

PCE サーバ優先順位の再評価のトリガー

PCE サーバの優先順位の変更は、PCE サーバの障害とは見なされません。したがって、優先順位の変更によって、再委託タイムアウトが発生したり、または PCC で PCE サーバへの LSP 委任の再評価がトリガーされることはありません。

CLI 再構成後の PCE サーバへの LSP 委任の再評価は、TE 再最適化タイマーによって制御されます。デフォルトでは、TE 再最適化タイマーは 3600 秒に設定されています。

PCE サーバの優先順位を変更した後、または新しい PCE サーバを追加した後で、PCC から PCE サーバへの LSP 委任の再評価を高速化することができます。これを行うには、特権 EXEC モードで次のコマンドを使用して、TE 再最適化を手動でトリガーします。

```
mpls traffic-eng reoptimize
```

LSP 構成の確認

手順の概要

1. **show pce ipv4 peer detail**
2. **show pce lsp detail**
3. **show pce client peer**
4. **show mpls traffic-eng tunnel tunnel number**

手順の詳細

ステップ 1 show pce ipv4 peer detail

このコマンドを使用して、PCE で PCEP セッションの詳細を確認します。この例では、インスタンス化という用語は、PCE が開始された LSP をサポートすることを示します。

```
Device# show pce ipv4 peer detail
```

```
PCE's peer database:
```

```
-----
```

```
Peer address: 52.2.2.2----' PCC IP address
```

```
State: Up
```

```
Capabilities: Stateful, Segment-Routing, Update, Instantiation
```

ステップ 2 show pce lsp detail

このコマンドを使用して、PCE で開始された LSP を確認します。

```
Device# show pce lsp detail

PCE's tunnel database:

-----

PCC 52.2.2.2 ----' PCC IP address

Tunnel Name: Test1-----' tunnel name set by REST Call

LSPs:

LSP[0]:

    source 52.2.2.2, destination 57.7.7.7, tunnel ID 2000, LSP ID 1

    State: Admin up, Operation active

    Binding SID: 26

    PCEP information:

        plsp-id 526288, flags: D:1 S:0 R:0 A:1 O:2 C:1

    LSP Role: Single LSP

    State-sync PCE: None

    PCC: 52.2.2.2

    LSP is subdelegated to: None

    Reported path:

        Metric type: TE, Accumulated Metric 2

        SID[0]: Adj, Label 25, Address: local 102.105.3.1 remote 102.105.3.2

        SID[1]: Adj, Label 24, Address: local 104.105.8.2 remote 104.105.8.1

        SID[2]: Adj, Label 38, Address: local 104.107.10.1 remote 104.107.10.2

    Computed path: (Local PCE)

    None
```

```

    Computed Time: Not computed yet

Recorded path:

    None

Disjoint Group Information:

    None

```

ステップ3 show pce client peer

このコマンドを使用して、PCC での PCEP セッション出力を確認し、**force-autoroute** コマンドが有効かどうかを確認します。

```

Device# show pce client peer

PCC's peer database:
-----

Peer address: 51.1.1.1, Precedence: 255

State up

Capabilities: Stateful, Update, Segment-Routing, Force-autoroute

```

ステップ4 show mpls traffic-eng tunnel tunnel number

このコマンドを使用して、PCC で開始された LSP トンネルの出力を確認します。

```

Device# show mpls traffic-eng tunnel tunnel 2000

Name: Test1 (Tunnel2000) Destination: 57.7.7.7 Ifhandle: 0x11E
(auto-tunnel for pce client)

Status:

Admin: up Oper: up Path: valid Signalling: connected

path option 1, (SEGMENT-ROUTING) (PCE) type dynamic (Basis for Setup)

Config Parameters:

```

```
Bandwidth: 0          kbps (Global)  Priority: 7 7  Affinity: 0x0/0xFFFF

Metric Type: TE (default)

Path Selection:

  Protection: any (default)

Path-selection Tiebreaker:

  Global: not set  Tunnel Specific: not set  Effective: min-fill (default)

Hop Limit: disabled

Cost Limit: disabled

Path-invalidation timeout: 10000 msec (default), Action: Tear

AutoRoute: enabled  LockDown: disabled  Loadshare: 0 [0] bw-based

auto-bw: disabled

Fault-OAM: disabled, Wrap-Protection: disabled, Wrap-Capable: No

Active Path Option Parameters:

  State: dynamic path option 1 is active

  BandwidthOverride: disabled  LockDown: disabled  Verbatim: disabled

PCEP Info:

  Delegation state: Working: yes  Protect: no

  Delegation peer: 51.1.1.1

Working Path Info:

  Request status: delegated

  SRP-ID: 1

  Created via PCInitiate message from PCE server: 51.1.1.1-----' IP address

  PCE metric: 2, type: TE

Reported paths:
```

```
Tunnel Name: Test1

LSPs:

LSP[0]:

    source 52.2.2.2, destination 57.7.7.7, tunnel ID 2000, LSP ID 1

    State: Admin up, Operation active

Binding SID: 26

Setup type: SR

Bandwidth: requested 0, used 0

LSP object:

    PLSP-ID 0x807D0, flags: D:0 S:0 R:0 A:1 O:2

Metric type: TE, Accumulated Metric 2

ERO:

    SID[0]: Adj, Label 25, NAI: local 102.105.3.1 remote 102.105.3.2

    SID[1]: Adj, Label 24, NAI: local 104.105.8.2 remote 104.105.8.1

    SID[2]: Adj, Label 38, NAI: local 104.107.10.1 remote 104.107.10.2

PLSP Event History (most recent first):

    Mon Jul 17 08:55:04.448: PCRpt update LSP-ID:1, SRP-ID:1, PST:1, METRIC_TYPE:2, REQ_BW:0,
    USED_BW:0

    Mon Jul 17 08:55:04.436: PCRpt create LSP-ID:1, SRP-ID:1, PST:1, METRIC_TYPE:2, REQ_BW:0,
    USED_BW:0

History:

Tunnel:

    Time since created: 2 hours, 42 minutes

    Time since path change: 2 hours, 42 minutes

    Number of LSP IDs (Tun_Instances) used: 1

Current LSP: [ID: 1]
```

```

Uptime: 2 hours, 42 minutes

Tun_Instance: 1

Segment-Routing Path Info (isis level-2)

Segment0[Link]: 102.105.3.1 - 102.105.3.2, Label: 25

Segment1[Link]: 104.105.8.2 - 104.105.8.1, Label: 24

Segment2[Link]: 104.107.10.1 - 104.107.10.2, Label: 38

```

SR の追加情報 : PCE 開始の LSP

標準および RFC

標準/RFC	タイトル
draft-ietf-pce-pce-initiated-lsp-11	ステートフル PCE モデルでの PCE 開始 LSP 設定の PCEP 拡張機能
RFC 5440	パス計算要素 (PCE) 通信プロトコル (PCEP)
RFC 8231	パス計算要素 (PCE) 通信プロトコルの一般要件

SR の機能情報 : PCE 開始の LSP

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェア リリース トレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェア リリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェア リリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコ ソフトウェア イメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 19: SR の機能情報 : PCE 開始の LSP

機能名	リリース	機能情報
SR : PCE 開始の LSP	Cisco IOS XE Fuji 16.7.1	SR : PCE 開始 LSP は、セグメントルーティング ネットワーク上のステートフル PCE モデルで PCE によって開始される LSP をサポートします。 次のコマンドが導入または変更されました。 mpls traffic-eng pcc、pce、show mpls traffic-eng tunnel、show pce client peer、show pce ipv4 peer、show pce lsp



第 20 章

ISIS - SR : uLoop 回避

ISIS - SR : uLoop 回避機能により、ISIS ローカルマイクロループ保護機能が拡張され、リンクダウンイベントまたはリンクアップイベント後のネットワーク コンバージェンス時にマイクロループが発生するのを防ぐことができます。

- [ISIS - SR の前提条件 : uLoop 回避 \(217 ページ\)](#)
- [ISIS - SR の制約事項 : uLoop 回避 \(217 ページ\)](#)
- [ISIS - SR に関する情報 : uLoop 回避 \(218 ページ\)](#)
- [ISIS - SR を有効にする方法 : uLoop 回避 \(222 ページ\)](#)
- [ISIS - SR の追加情報 : uLoop 回避 \(223 ページ\)](#)
- [ISIS - SR の機能情報 : uLoop 回避 \(224 ページ\)](#)

ISIS - SR の前提条件 : uLoop 回避

- ISIS - SR : uLoop 回避機能はデフォルトで無効になっています。トポロジに依存しないループフリー代替 (TI-LFA) 機能が設定されている場合、この機能は自動的に有効になります。詳細については、IS-IS モジュールでのセグメントルーティングの使用の「トポロジに依存しない LFA」のセクションを参照してください。

ISIS - SR の制約事項 : uLoop 回避

- ISIS - SR : uLoop 回避機能は LAN ネットワークで同じサブネットの 2 ノードをサポートします。

ISIS - SR に関する情報 : uLoop 回避

マイクロループ

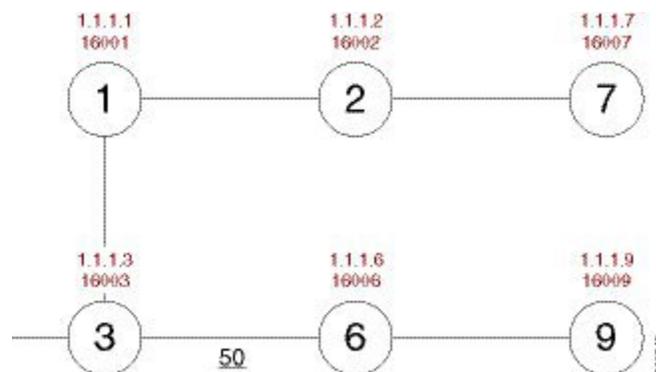
リンクまたはネットワーク デバイスで発生した障害や復旧のためにネットワーク トポロジに変更が生じると、IP Fast Reroute によって迅速なネットワーク コンバージェンスが行われます。このとき、定期的なコンバージェンス機能によってトラフィックが新しく計算されたベストパス（別名、ポスト コンバージェンス パス）へ移動されるまで、事前に計算されていたバックアップパスにトラフィックが移動されます。このネットワーク コンバージェンスにより、トポロジ内で直接または間接的に接続された2台のデバイス間で、マイクロループが短期間発生する可能性があります。マイクロループは、ネットワーク内の異なるノードが異なるタイミングで互いに別々に代替パスを計算したときに発生します。たとえば、あるノードがコンバージェンスを実行し、ネイバー ノードにトラフィックを送信したときに、そのネイバー ノードでまだコンバージョンが完了していないと、その2つのノードでトラフィックがループする可能性があります。

マイクロループによってトラフィックが損失する場合も、損失しない場合もあります。マイクロループが発生している期間が短ければ、つまりネットワークのコンバージェンスが迅速に行われれば、存続可能時間（TTL）が期限切れになるまでの短い期間、パケットがループする可能性があります。最終的には、パケットは宛先に転送されます。マイクロループの期間が長くなる、つまりネットワーク内のいずれかのルータでコンバージェンスに時間がかかっていると、パケットで TTL が期限切れになったり、パケット レートが帯域幅を超過したり、パケットの順番が狂ったり、パケットがドロップされたりする場合があります。

障害が発生したデバイスとそのネイバーとの間で形成されたマイクロループはローカルユーロープと呼ばれます。また複数ホップ離れたデバイスとの間で形成されるマイクロループはリモートユーロープと呼ばれます。ローカルユーロープは、通常はローカルのループフリー代替（LFA）パスが使用できないネットワークで見られます。このようなネットワークでは、リモート LFA によってネットワークのバックアップパスが提供されます。

上で説明した情報は、次の図に示すようにトポロジ例を参考にして示すことができます。

図 21: マイクロループのトポロジの例



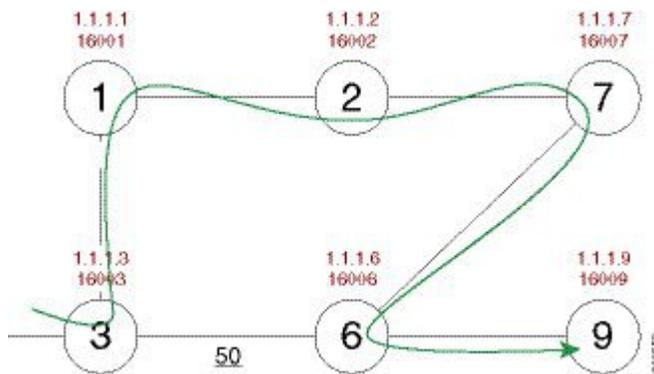
この例の前提条件は次のとおりです。

- デフォルトのメトリックは、メトリックが 50 であるノード 3 とノード 6 間のリンクを除き、各リンクごとに 10 です。各ノードでの SPF バックオフ遅延の収束順序は次のとおりです。
 - ノード 3 : 50 ミリ秒
 - ノード 1 : 500 ミリ秒
 - ノード 2 : 1 秒
 - ノード 7 : 1.5 秒

ノード 3 からノード 9 (宛先) に送信されたパケットは、ノード 6 経由で通過します。

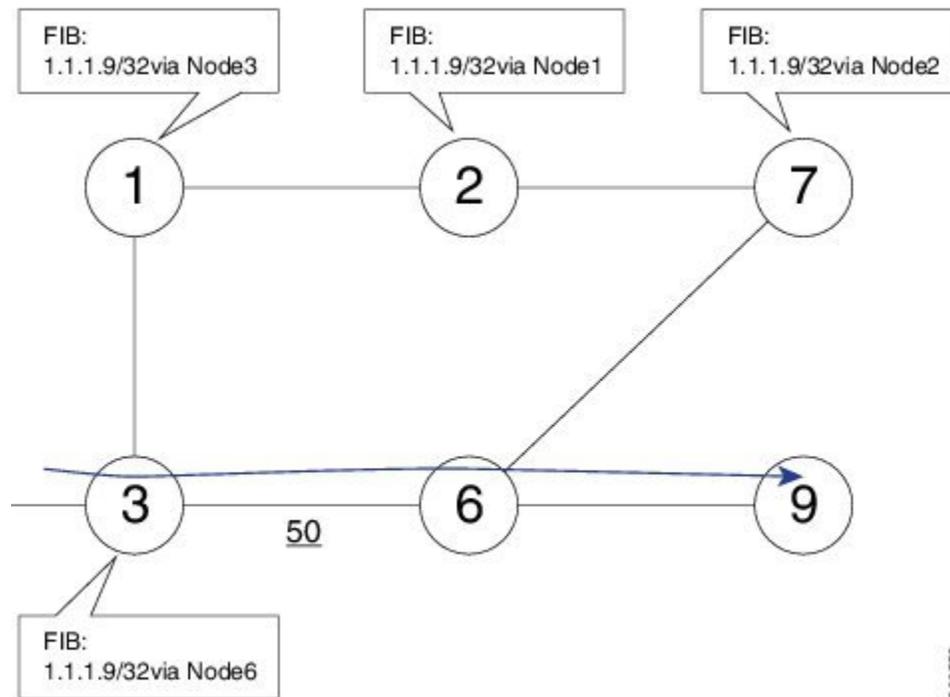
ノード 6 とノード 7 の間でリンクが確立されている場合、パケットが宛先であるノード 9 に到達する前のノード 3 からノード 9 へのパケットの最短パスは、ノード 1、ノード 2、ノード 7、およびノード 6 になります。

図 22: マイクロループのトポロジの例 : 最短パス



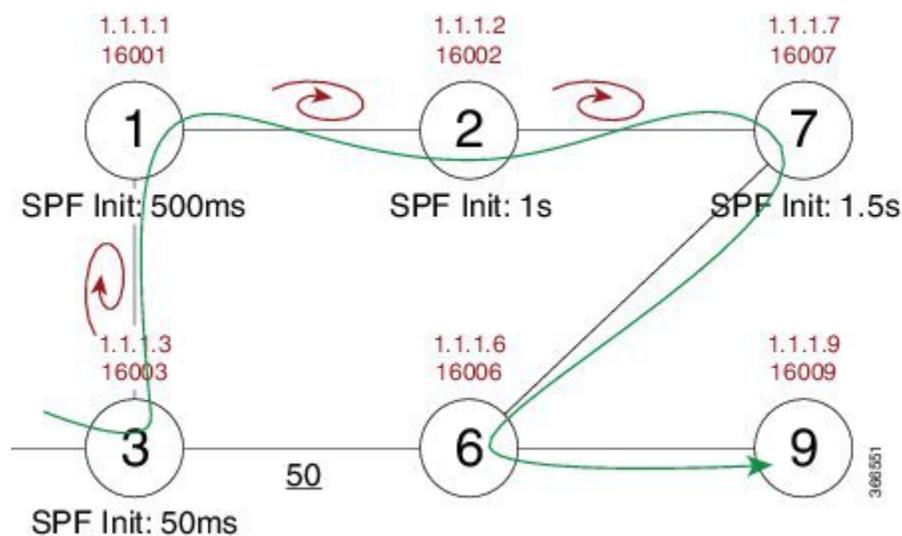
次の図は、ノード 6 とノード 7 間のリンクが確立される前の各ノードの転送情報ベース (FIB) テーブルを示しています。FIB エントリには、宛先ノード (ノード 9) のプレフィックスとネクスト ホップが含まれます。

図 23: マイクロループのトポロジの例 : FIB エントリ



ノード6とノード7間のリンクがアップすると、各ノードのコンバージェンスの順序に基づいて、マイクロループがリンクに対して発生します。この例では、ノード3は最初にノード1で収束し、その結果ノード3とノード1の間にマイクロループが発生します。その後、ノード1が次に収束し、その結果ノード1とノード2の間にマイクロループが発生します。次に、ノード2が次に収束し、その結果ノード2とノード7の間にマイクロループが発生します。最後に、次の図に示すように、ノード7はマイクロループの解決を収束し、パケットが宛先ノード9に到達します。

図 24: マイクロループのトポロジの例 : マイクロループ



SPF コンバージェンス遅延を追加すると、マイクロループは 1.5 秒間（ノード 7 に指定されたコンバージェンス期間）接続を失うことになります。

セグメントルーティングとマイクロループ

ISIS - SR : uLoop 回避機能は次のシナリオをサポートします。

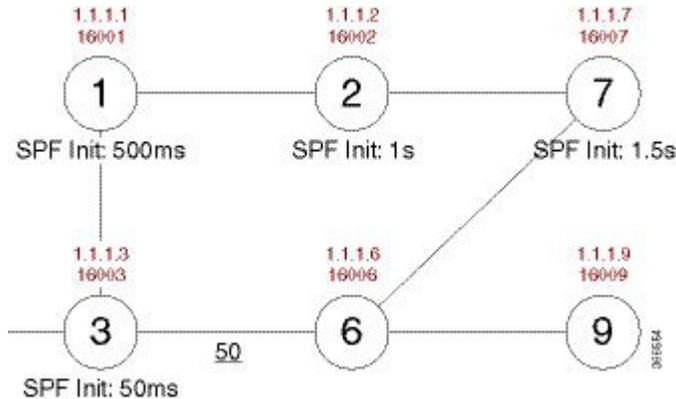
- ポイントツーポイント リンクのリンクアップまたはリンクダウンと 2 つのノードを持つ LAN セグメント
- オーバーロードビットが設定または設定解除されているためにノードがアップまたはダウンした場合のリンク コストの減少または増加

マイクロループを防ぐために、ノードで **microloop avoidance segment-routing** コマンドを有効にする必要があります。

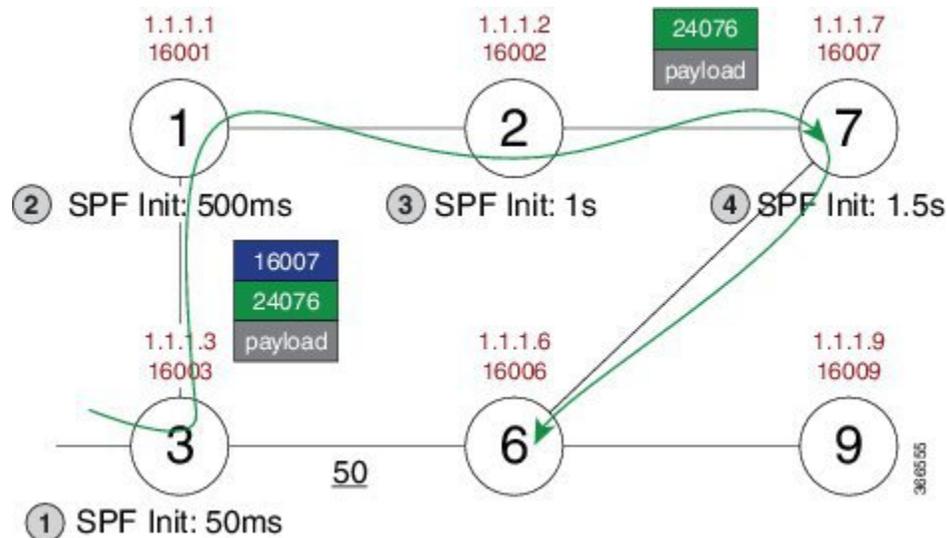
セグメントルーティングがマイクロループを防ぐ仕組み

このセクションでは、マイクロループの説明に使用した例を使用して、セグメントルーティングがマイクロループを防ぐ方法について説明します。この例のノード 3 は、**microloop avoidance segment-routing** コマンドで有効になっています。ノード 6 とノード 7 間のリンクがアップした後、ノード 3 はネットワーク上の新しいマイクロループを計算します。

図 25: マイクロループのトポロジの例: セグメントルーティング



FIB テーブルを更新する代わりに、ノード 3 は、ノード 7 のプレフィックス セグメント ID (SID) である 16007 を含むセグメント ID のリストと、ノード 6 の隣接関係セグメント ID (SID) である 24076 を使用して、宛先 (ノード 9) のダイナミックループフリー代替 (LFA) SR TE ポリシーを構築します。



したがって、SR TE ポリシーにより、ノード3からのパケットが宛先ノード9に到達することが可能になり、ネットワークが収束するまでマイクロループのリスクがなくなります。最後に、ノード3は新しいパスのFIBを更新します。

microloop avoidance segment-routing コマンドで **protected** キーワードを使用すると、保護するプレフィックスに対してのみマイクロループ回避が有効化されます。**microloop avoidance rib-update-delay milliseconds** コマンドを使用して、ノードのフォワーディングテーブルを更新する前にノードが待機する遅延時間をミリ秒単位で設定し、マイクロループ回避ポリシーの使用を停止することができます。RIB 遅延のデフォルト値は 5000 ミリ秒です。

ISIS - SR を有効にする方法 : uLoop 回避

マイクロループ回避の有効化

マイクロループ回避を有効にするための構成コード スニペットの例を次に示します。

```
router isis
 fast-reroute per-prefix level-2 all
 microloop avoidance segment-routing
 microloop avoidance rib-update-delay 3000
```

マイクロループ回避の確認

修復パスが存在するかどうかを確認するには、**show isis rib** および **show ip route** コマンドを使用します。

```
Router# show isis rib 20.20.20.0 255.255.255.0

IPv4 local RIB for IS-IS process sr

IPv4 unicast topology base (TID 0, TOPOID 0x0) =====
Repair path attributes:
```

```

DS - Downstream, LC - Linecard-Disjoint, NP - Node-Protecting
PP - Primary-Path, SR - SRLG-Disjoint

20.20.20.0/24 prefix attr X:0 R:0 N:0 prefix SID index 2 - Bound (ULOOP EP)
[115/L2/130] via 77.77.77.77(MPLS-SR-Tunnel5), from 44.44.44.44, tag 0,
LSP[2/5/29]
prefix attr: X:0 R:0 N:0
SRGB: 16000, range: 8000 prefix-SID index: None
(ULOOP_EP) (installed)
- - - - -
[115/L2/130] via 16.16.16.6(Ethernet2/0), from 44.44.44.44, tag 0, LSP[2/5/29]
prefix attr: X:0 R:0 N:0
SRGB: 16000, range: 8000 prefix-SID index: None
(ALT)

Router# show ip route 20.20.20.0

Routing entry for 20.20.20.0/24
Known via "isis", distance 115, metric 130, type level-2
Redistributing via isis sr
Last update from 77.77.77.77 on MPLS-SR-Tunnel5, 00:00:43 ago
SR Incoming Label: 16002 via SRMS
Routing Descriptor Blocks:
* 77.77.77.77, from 44.44.44.44, 00:00:43 ago, via MPLS-SR-Tunnel5,
* prefer-non-rib-labels, merge-labels
Route metric is 130, traffic share count is 1
MPLS label: 16002
MPLS Flags: NSF

```

ISIS - SR の追加情報 : uLoop 回避

関連資料

関連項目	マニュアルタイトル
Cisco IOS コマンド	『 Cisco IOS Master Command List, All Releases 』
「Segment Routing and IS-IS」	『 <i>Using Segment Routing with IS-IS</i> 』
IS-IS の概念の概要	『“IS-IS Overview and Basic Configuration” module in the <i>IP Routing: ISIS Configuration Guide</i> 』
ISIS でのローカル マイクロループからの保護	『“ISIS Local Microloop Protection” module in the <i>IP Routing: ISIS Configuration Guide</i> 』

標準/RFC

標準/RFC	タイトル
draft-francois-rtgwg-segment-routing-uloop-00	<i>Loop avoidance using Segment Routing</i>

ISIS - SR の機能情報 : uLoop 回避

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェア リリース トレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェア リリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェア リリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコ ソフトウェア イメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 20 : ISIS - SR の機能情報 : uLoop 回避

機能名	リリース	機能情報
ISIS - SR : uLoop 回避	Cisco IOS XE Everest 16.6.1	ISIS - SR : uLoop 回避機能により、ISIS ローカルマイクロループ保護機能が拡張され、リンクダウン イベントまたはリンクアップ イベント後のネットワーク コンバージェンス時にマイクロループが発生するのを防ぐことができます。 次のコマンドが導入または変更されました。 microloop avoidance 、 microloop avoidance rib-update-delay 、 show mpls traffic tunnel 。



第 21 章

BGP-SR : BGP プレフィックス SID の再配布

BGP - SR : BGP プレフィックス SID 再配布機能は、セグメントルーティング — BGP ネットワークにおいて IPv4 プレフィックスで BGP プレフィックス SID をサポートします。

- [BGP - SR の前提条件 : BGP プレフィックス SID の再配布 \(225 ページ\)](#)
- [BGP - SR に関する情報 : BGP プレフィックス SID の再配布 \(225 ページ\)](#)
- [BGP - SR を有効にする方法 : BGP プレフィックス SID の再配布 \(227 ページ\)](#)
- [BGP - SR の追加情報 : BGP プレフィックス SID の再配布 \(228 ページ\)](#)
- [BGP - SR の機能情報 : BGP プレフィックス SID の再配布 \(229 ページ\)](#)

BGP - SR の前提条件 : BGP プレフィックス SID の再配布

- マルチプロトコル ラベル スイッチング (MPLS) が設定されている必要があります。

BGP - SR に関する情報 : BGP プレフィックス SID の再配布

セグメントルーティングと BGP

セグメントルーティングでは、マルチプロトコル ラベル スイッチング (MPLS) ラベルを使用して、ネットワーク内のパケットをガイドするパスを作成します。セグメントルーティングを使用すると、MPLS ラベル範囲は MPLS 転送インフラストラクチャ (MFI) で予約されます。このラベル範囲は、セグメントルーティング グローバル ブロック (SRGB) と呼ばれます。プレフィックスに割り当てられたプレフィックス SID は、SRGB の拡張機能です。

セグメントルーティングをサポートするためには、Border Gateway Protocol (BGP) が BGP プレフィックスのセグメント ID (SID) をアドバタイズできなければなりません。BGP プレフィックス SID は、BGP ネットワークを使用したセグメントルーティングにおける BGP プレフィッ

クスセグメントのセグメント識別子です。また BGP プレフィックス SID は、BGP によって計算された ECMP 対応のベストパス上のパケットを関連するプレフィックスに転送する命令でもあります。BGP ノードがネットワーク内のネイバーノードと通信するとき、BGP アップデート（ネイバーノードに送信されるメッセージ）には、ラベル付きユニキャスト NLRI のプレフィックス SID ラベルと、プレフィックス SID 属性と呼ばれる新しい属性のプレフィックス SID インデックスが含まれます。

トラフィックエンジニアリングの転送パスをサポートするには、転送パスが最適パスと異なっていることが必要な場合があります。したがって、各 BGP ノードはネイバーにローカルラベルを割り当て、BGP -- リンク ステート アップデートによってローカルラベルを隣接関係 SID としてアドバタイズします。

BGP - SR : BGP プレフィックス SID 再配布機能は、セグメントルーティング MPLS コンフィギュレーションモードで **connected-prefix-sid-map** コマンドを使用して有効にすることができます。さらに、各アドレスファミリに対してルータ コンフィギュレーションモードでも **segment-routing mpls** コマンドを有効にする必要があります。



(注) Cisco IOS XE Everest 16.6.1 では、IPv4 プレフィックスのみサポートされています。

ローカル ソース ルートのセグメントルーティング

ローカルノードで設定されたインターフェイスホストルートは、ローカルソースルートとして知られています。セグメントルーティングが有効になっている場合、BGP ノードは、プレフィックス SID ラベルおよびプレフィックス SID 属性として明示的または暗黙的 null を含み、プレフィックスをネイバーノードにアドバタイズします。

ネイバーに明示的 null が設定されていない場合、MPLS 暗黙的 Null ラベル (3) がネイバーノードにアドバタイズされます。ネイバーに明示的 null が設定されている場合、プレフィックスのアドレスファミリに対応する MPLS 明示的 Null ラベルがネイバーノードにアドバタイズされます (IPv4 の場合は 0)。

受信したプレフィックスのセグメントルーティング

通信を介してネイバーノードからプレフィックス SID 属性を受信する BGP ノードは、ルートが RIB に追加されたときに、プレフィックスとして発信ラベルにラベルを追加します。ローカルラベルおよびプレフィックス SID インデックスは RIB に含まれます。

再配布ルートのセグメントルーティング

BGP ノード上のソースプロトコルは、受信したプレフィックス SID インデックスおよびローカルノードで使用可能な SRGB に応じて、ローカルラベルを割り当てます。ソースプロトコルは、プレフィックス SID インデックスと派生したローカルラベルを RIB に提供します。BGP は、ネイバーノードに送信されるラベル付きユニキャスト更新のラベルとして RIB からのローカルラベルを使用します。

BGP--MFI インタラクション

BGP はクライアントとして MFI に登録し、プレフィックスのローカル ラベル（これを使用してトラフィックが到着することが予期される）として SID インデックスおよび SRGB から派生したラベルをバインドします。

BGP - SR を有効にする方法 : BGP プレフィックス SID の再配布

BGP-Prefix-SID の有効化

```
segment-routing mpls
  connected-prefix-sid-map */-----> Configures Prefix to SIDIndex Map that can be
  queried by BGP/IGP /*
  address-family ipv4
  10.0.0.1/255.0.0.0 index 10 range 11.0.0.1
```

セグメント ルーティング用の BGP の有効化

```
router bgp 2
  address-family-ipv4
  segment-routing mpls
```

BGP - SR の確認 : BGP プレフィックス SID の再配布

このセクションでは、ネットワーク例の助けを借りて、BGP - SR : BGP プレフィックス SID 再配布機能を確認する方法を示します。セグメントルーティングを使用して設定されているデバイスは、ボーダー ゲートウェイ プロトコル (BGP) を使用して設定されている 2 つのデバイスに接続されます。各デバイスで、**show segment-routing mpls** コマンドを使用して設定を表示します。

次に、セグメント ルーティングを使用して設定されているデバイスの構成を示します。

```
segment-routing mpls
global-block 10000 13000
!
connected-prefix-sid-map
  address-family ipv4
  12.1.1.1/32 index 3 range 1
  exit-address-family
!
segment-routing mpls

interface Loopback0
ip address 12.1.1.1 255.255.255.255

router bgp 1
neighbor 10.1.1.2 remote-as 2
!
```

```

address-family ipv4
  redistribute connected
  segment-routing mpls
  neighbor 10.1.1.2 activate
  neighbor 10.1.1.2 send-label
exit-address-family

```

次に、BGP を使用して設定されている最初のデバイスの設定を示します。

```

segment-routing mpls

router bgp 2
neighbor 10.1.1.1 remote-as 1
neighbor 11.1.1.2 remote-as 3
!
address-family ipv4
  redistribute connected
  neighbor 10.1.1.1 activate
  neighbor 10.1.1.1 send-label
  neighbor 11.1.1.2 activate
  neighbor 11.1.1.2 send-label
exit-address-family

```

次に、BGP を使用して設定されている 2 台目のデバイスの設定を示します。

```

segment-routing mpls

router bgp 3
neighbor 11.1.1.1 remote-as 2
!
address-family ipv4
  redistribute connected
  neighbor 11.1.1.1 activate
  neighbor 11.1.1.1 send-label
exit-address-family

```

BGP - SR の追加情報 : BGP プレフィックス SID の再配布

関連資料

関連項目	マニュアル タイトル
Cisco IOS コマンド	『Cisco IOS Master Command List, All Releases』

標準および RFC

標準/RFC	タイトル
RFC3107	『 <i>Carrying Label Information in BGP-4</i> 』

BGP - SR の機能情報 : BGP プレフィックス SID の再配布

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェア リリース トレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェア リリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェア リリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコ ソフトウェア イメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 21 : BGP - SR の機能情報 : BGP プレフィックス SID の再配布

機能名	リリース	機能情報
BGP-SR : BGP プレフィックス SID の再配布	Cisco IOS XE Everest 16.6.1	BGP - SR : BGP プレフィックス SID 再配布機能は、セグメントルーティング—BGP ネットワークにおいて IPv4 プレフィックスで BGP プレフィックス SID をサポートします。 次のコマンドが導入または変更されました。 connected-prefix-sid-map 、 segment-routing 。



第 22 章

IS-IS および OSPF によって最大 SID 深度を BGP-LS にアドバタイズする

セグメントルーティング (SR) が有効になっているネットワークでは、SR トンネルをプログラムする集中型コントローラが、適切な深度の SID スタックをプッシュするために、ノードのヘッドエンドでサポートされる最大セグメント識別子 (SID) の深度 (MSD) および/またはリンクの細分性を認識する必要があります。MSD は、SR トンネルまたはバインディング SID アンカーノードのヘッドエンドに関連していて、バインディング SID の拡張によって新しい SID スタックが作成される可能性があります。

- [IS-IS および OSPF による最大 SID 深度の BGP-LS へのアドバタイズに関する制約事項 \(231 ページ\)](#)
- [IS-IS および OSPF による最大 SID 深度の BGP-LS へのアドバタイズに関する情報 \(232 ページ\)](#)
- [IS-IS および OSPF による最大 SID 深度の BGP-LS へのアドバタイズの確認 \(234 ページ\)](#)
- [IS-IS および OSPF による最大 SID 深度の BGP-LS へのアドバタイズに関する追加情報 \(234 ページ\)](#)
- [IS-IS および OSPF による最大 SID 深度の BGP-LS へのアドバタイズに関する機能情報 \(234 ページ\)](#)

IS-IS および OSPF による最大 SID 深度の BGP-LS へのアドバタイズに関する制約事項

- IOS-XE ではラインカードがないため、リンク MSD はアドバタイズされません。

IS-IS および OSPF による最大 SID 深度の BGP-LS へのアドバタイズに関する情報



(注) この機能は、デフォルトで有効に設定されています。この機能を有効にするために固有の設定は不要です。

最大 SID 深度

次の方法により、IGP を使用して、ノードの MSD または集中型コントローラへのリンクをシグナリングすることができます。

- ノード - MSD をそのピアにアドバタイズする。
- MSD 情報を BGP-LS に提供する。

パス計算要素プロトコル (PCEP) SR 拡張は、SR PCE 能力 TLV の MSD およびメトリック オブジェクトをシグナリングします。ただし、PCEP が SR トンネルのヘッドエンドでサポート/設定されていないか、またはバインディング SID アンカー ノードとコントローラが IGP ルーティングに参加しない場合、ノードの MSD を学習する方法はありません。BGP-LS は、トポロジならびにそのトポロジ内のノードの関連する属性および機能を、集中型コントローラに公開する方法を定義します。通常、BGP-LS は、必ずしもヘッドエンドとして機能するとは限らない少数のノードで設定されます。ネットワーク内のすべての SR 対応ノードについて BGP-LS から MSD をシグナリングするために、MSD 機能をネットワーク内のすべての IGP ルータによってアドバタイズする必要があります。

判読可能なラベル深度機能 (RLDC) は、適切な深度でエントローピーラベル (EL) を挿入するためにヘッドエンドによって使用され、このためトランジットノードで読むことができます。MSD は逆に、特定の深度の SID のスタックをプッシュするために機能を通知します。

タイプ 1 の MSD (IANA レジストリ) は、ノードがパス計算要素/コントローラによって使用されるように課することができる SID の数を通知するために使用されます。これは、計算の結果として作成されたスタックの一部にのみ関係します。MSD は、サービス ラベルの数に関係なく、ノードが課することができるラベルの合計数をアドバタイズします。

ノードの最大 SID 深度のアドバタイズメント

ノード MSD TLV と呼ばれる本文内の新しいタイプ/長さ/値 (TLV) は、ルータ情報 (RI) リンク状態アドバタイズメント (LSA) を発信するルータのプロビジョニングされた SID 深度を伝送するために定義されます。ノード MSD は、ノードがサポートする最も低い MSD です。

OSPF のノードの最大 SID 深度のアドバタイズメント

```

0                               1                               2                               3
  0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1

+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|   Type   |                               |   Length   |                               |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|   Sub-Type and Value ...
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+ ...

```

この TLV のタイプ (2 バイト) は 12 です (これは IANA によって割り当てられることが推奨されている値です)。長さは可変 (最小 2、2 オクテットの倍数) であり、値フィールドの合計長を表します。値フィールドは 1 オクテットのサブタイプ (IANA レジストリ) と 1 オクテット値で構成されます。

サブタイプ 1、MSD、および値フィールドには、RILSA を発信するデバイスの最大 MSD が含まれます。ノードの最大 MSD は、0 ~ 254 の範囲内です。0 は、任意の深度の MSD をプッシュする能力がないことを表します。その他の値は、ノードのその能力を表します。この値は、ノードによってサポートされる最小値を表す必要があります。

IS-IS のノードの最大 SID 深度のアドバタイズメント

```

0                               1                               2                               3
  0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1

+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|   Type   |   Length   |   Sub-Type and Value   |
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+

```

ノード MSD は、TLV 242 のサブ TLV です。このサブ TLV のタイプは 23 です。長さは可変です (最小値は 2、2 オクテットの倍数)。

サブタイプ 1、MSD、および値フィールドには、RILSA を発信するデバイスの最大 MSD が含まれます。ノードの最大 MSD は、0 ~ 254 の範囲内です。0 は、任意の深度の MSD をプッシュする能力がないことを表します。その他の値は、ノードのその能力を表します。この値は、ノードによってサポートされる最小値を表す必要があります。

ハードウェアからのノード MSD の取得

IS-IS および OSPF は、基盤となるハードウェアからのノードの最大 SID 深度について更新されます。IS-IS と OSPF はこれに基づいて、その TLV の値を更新します。

BGP LS への MSD のアドバタイジング

IGP は LSLIB に情報を送信して、MSD 情報を BGP-LS で使用できるようにします。これはノード MSD 情報またはリンク MSD 情報の可能性があります。また、MSD を動作させるためには、IS-IS で **distribute linkstate** を設定する必要があります。配布リンクの状態を設定するには、次の手順を実行します。

```
Device# configure terminal
```

```
Device(config)# router isis
Device(config-router)# distribute link-state
```

IS-IS および OSPF による最大 SID 深度の BGP-LS へのアドバタイズの確認

IS-IS を使用した最大 SID 深度のアドバタイズの確認

次の show コマンドはノード MSD TLV を確認するのに使用されます。

```
Device# show isis database verbose
Router CAP: 10.10.10.1, D:0, S:0
  Segment Routing: I:1 V:0, SRGB Base: 16000 Range: 8000
    Segment Routing Algorithms: SPF, Strict-SPF
  Router CAP: 2.2.2.2, D:0, S:0
  Segment Routing: I:1 V:0, SRGB Base: 16000 Range: 8000
  Segment Routing Algorithms: SPF, Strict-SPF
Node-MSD
  MSD: 16
```

OSPF を使用した最大 SID 深度のアドバタイズの確認

次の show コマンドはノード MSD TLV を確認するのに使用されます。

```
Device# show ip ospf database opaque-area type router-information
TLV Type: Segment Routing Node MSD
Length: 2
Sub-type: Node Max Sid Depth, Value: 16
```

IS-IS および OSPF による最大 SID 深度の BGP-LS へのアドバタイズに関する追加情報

関連資料

関連項目	マニュアル タイトル
Cisco IOS コマンド	『Cisco IOS Master Commands List, All Releases』

IS-IS および OSPF による最大 SID 深度の BGP-LS へのアドバタイズに関する機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェア リリース トレーンで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェア リリースだ

けを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェアリリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコ ソフトウェア イメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 22: IS-IS および OSPF による最大 SID 深度の BGP-LS へのアダプタイズに関する機能情報

機能名	リリース	機能情報
IS-IS および OSPF によって最大 SID 深度を BGP-LS にアダプタイズする	Cisco IOS XE Fuji 16.7.1	<p>セグメントルーティング (SR) が有効になっているネットワークでは、SR トンネルをプログラムする集中型コントローラが、適切な深度の SID スタックをプッシュするために、ノードのヘッドエンドでサポートされる最大セグメント識別子 (SID) の深度 (MSD) および/またはリンクの細分性を認識する必要があります。MSD は、SR トンネルまたはバインディング SID アンカー ノードのヘッドエンドに関連していて、バインディング SID の拡張によって新しい SID スタックが作成される可能性があります。</p> <p>この機能により、次のコマンドが導入または変更されました。distributed link-state、show isis database verbose、show ip ospf database opaque-area type router-information</p>



第 23 章

セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護

このドキュメントでは、バックアップセグメントルーティングトラフィックエンジニアリング (SR-TE) 自動トンネルを使用した、ネクストホップ (NHOP) 保護とも呼ばれるリンク保護のサポートについて説明します。これは RSVP トラフィックエンジニアリング (RSVP-TE) トンネルが通過するリンクを保護します。

- [セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護に関する前提条件 \(238 ページ\)](#)
- [セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護に関する制約事項 \(238 ページ\)](#)
- [セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護に関する情報 \(238 ページ\)](#)
- [セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護の設定方法 \(241 ページ\)](#)
- [セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護の確認 \(243 ページ\)](#)
- [セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護に関する追加情報 \(245 ページ\)](#)
- [セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護に関する機能情報 \(245 ページ\)](#)

セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護に関する前提条件

SR-TEバックアップ自動トンネルを有効にする前に、セットアップで次のテクノロジーが構成されていることを確認してください。

- IS-IS ネットワーク ポイント ツー ポイント インターフェイス
- セグメントルーティング

さらに、次のテクノロジーに関する事前知識が必要です。

- MPLS トラフィックエンジニアリング
- RSVP トラフィックエンジニアリング
- Fast Reroute

セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護に関する制約事項

- SR-TE バックアップ自動トンネルは、帯域幅保護のために使用することはできません。
- SR-TE バックアップ自動トンネルは、RSVP-TE トンネル保護のバックアップとしてのみ使用できます。

セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護に関する情報

セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護の利点

ネットワークの複雑さが増すにつれて、複雑なシグナリングを伴う RSVP-TE トンネルのメンテナンスや、ネットワーク内のルータでの高いオーバーヘッドにより、スケーラビリティが問題になります。バックアップ自動トンネル機能は、セグメントルーティング (SR) ネットワー

クの複雑さを軽減するのに役立ちます。自動トンネルバックアップ機能には、次の利点があります。

- バックアップ トンネルは自動的に構築されるため、ユーザが各バックアップ トンネルを事前に設定し、保護対象のインターフェイスにそのバックアップ トンネルを割り当てる必要はありません。
- バックアップ トンネルを設定すると、保護エリアが拡張されます。高速再ルーティング (FRR) は、TE トンネルを使用しない IP トラフィックや LDP ラベルの保護は行いません。
- バックアップ SR-TE 自動トンネルでは、RSVP-TE トンネルを通過する既存のトラフィックを中断することなく、SR ネットワークへの追加の移行手段が可能になります。

バックアップ AutoTunnel

ルータでのバックアップ 自動トンネルは、必要に応じて動的バックアップ トンネルを構築するのに役立ちます。これにより、静的 SR-TE トンネルの作成が防止されます。

静的 SR-TE トンネルが存在しない場合にラベルスイッチドパス (LSP) を保護するには、次の手順を実行する必要があります。

- 各バックアップ トンネルを事前に設定します。
- 保護対象のインターフェイスにバックアップ トンネルを割り当てます。

LSP は、次の状況でリソース予約プロトコル (RSVP) FRR からのバックアップ保護を要求します。

- 最初の RSVP Resv メッセージを受信した場合。
- LSP が保護属性なしで確立された後、保護属性付きの RSVP パス メッセージを受信した場合。
- レコードルート オブジェクト (RRO) の変更を検出した場合。

LSP で使用されているインターフェイスを保護するバックアップ トンネルが存在しない場合、LSP は非保護のままになります。バックアップ トンネルが利用できない理由には、次のようなものがあります。

- スタティック バックアップ トンネルが設定されていない。
- 静的バックアップ トンネルは設定されているが、使用可能な帯域幅が不足しているか、トンネルが別のプールを保護しているか、またはトンネルが利用できないため、LSP を保護できない可能性があります。

バックアップ トンネルが使用可能でない場合、次の2つのバックアップ トンネルがダイナミックに作成されます。

- NHOP : リンク障害から保護

- NNHOP : ノード障害から保護

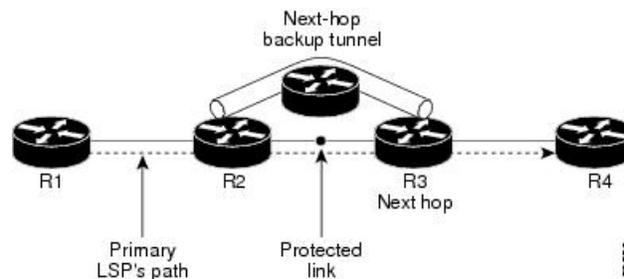


(注) 最後から 2 番めのホップには、NHOP バックアップ トンネルだけが作成されます。

リンク保護

LSP のパスの単一リンクだけをバイパスするバックアップトンネルが、リンク保護を提供します。パス上のリンクに障害が発生した場合、バックアップトンネルは、LSP のトラフィックをネクストホップにリルートする（障害の発生したリンクをバイパスする）ことによって LSP を保護します。これらは、障害ポイントの向こう側にある LSP のネクストホップで終端するため、NHOP バックアップトンネルと呼ばれます。

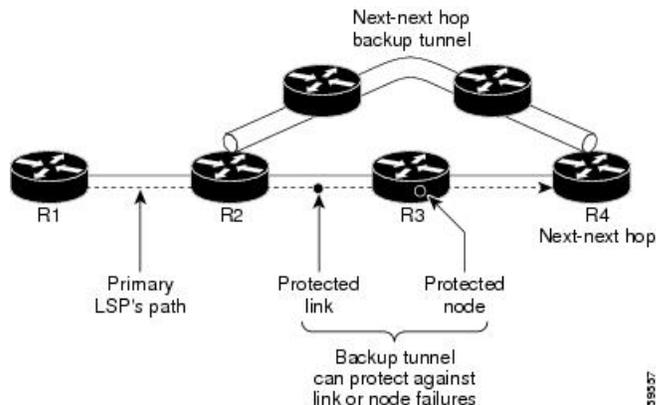
図 26: ネクストホップバックアップトンネル



ノード保護

LSP パスに沿ったネクストホップノードをバイパスするバックアップトンネルは、LSP のネクストホップノードの次のノードで終端して、結果としてネクストホップノードをバイパスするため、NNHOP バックアップトンネルと呼ばれます。リンク障害またはノード障害のノードアップストリームで、障害を避けて LSP とトラフィックがネクストホップノードにリルートされるようにすることにより、LSP が保護されます。また、NNHOP バックアップトンネルは、障害の発生したリンクおよびノードをバイパスするため、リンク障害からの保護も提供しています。

図 27: ネクストネクストホップバックアップトンネル



明示パス

明示パスを使用して、次のようにバックアップ自動トンネルが作成されます。

- NHOP では、保護されたリンクの IP アドレスが除外されます。
- NNHOP では、NHOP ルータ ID が除外されます。
- 明示パス名は、`_auto-tunnel_tunnelxxx` です。ここで、`xxx` は、動的に作成されたバックアップトンネル ID と一致します。

バックアップ自動トンネルの範囲

バックアップ自動トンネルのトンネル範囲は設定可能です。デフォルトでは、最後の 100 個の TE トンネル ID (つまり、65,436 ~ 65,535) が使用されます。自動トンネルは、割り当てられている最も小さい番号で始まるトンネル ID を検出します。

たとえば、1000 ~ 1100 の範囲内でトンネルを設定するとします。また、静的に設定された TE トンネルも同じ範囲に入るため、ルータはこれらの ID を使用しません。これらのスタティックトンネルが削除されると、MPLS-TE ダイナミック トンネル ソフトウェアでこれらの ID を使用できるようになります。

セグメントルーティングトラフィック エンジニアリング **AutoTunnel** を使用した **RSVP-TE** の保護の設定方法

ポイントツーポイント ネットワーク タイプの明示パスの設定

SR-TE 自動トンネルバックアップ機能を動作させるには、インターフェイスがポイントツーポイント ネットワーク タイプである必要があります。

```
interface Loopback0
```

FRR での明示的 RSVP-TE トンネルの設定

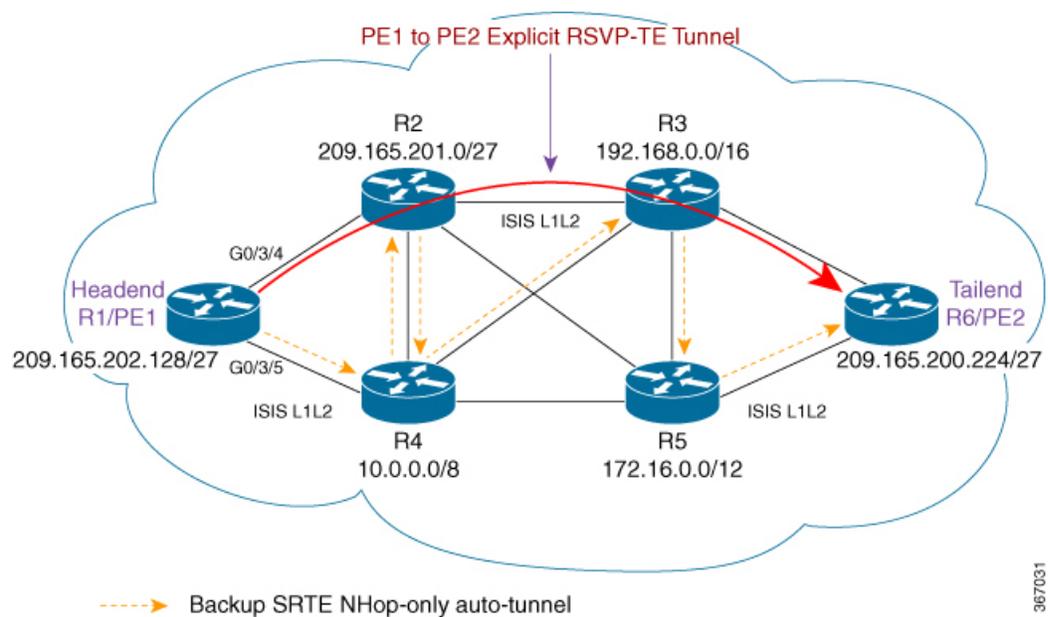
```

ip address 51.1.1.1 255.255.255.255
ip router isis 1
end
!
interface GigabitEthernet0/2/0
ip address 101.102.6.1 255.255.255.0
ip router isis 1
negotiation auto
mpls traffic-eng tunnels
isis network point-to-point
ip rsvp bandwidth
end
!
interface GigabitEthernet0/2/4
ip address 101.104.1.1 255.255.255.0
ip router isis 1
negotiation auto
mpls traffic-eng tunnels
isis network point-to-point
ip rsvp bandwidth
end

```

FRR での明示的 RSVP-TE トンネルの設定

図 28: 明示的 RSVP-TE トンネル



1. ルータ R2 と R3 を通過する R1/PE1 から R6/PE2 への明示的パスを設定します。

```

ip explicit-path name path1 enable
index 1 next-address 209.165.202.128
index 2 next-address 209.165.201.0
index 3 next-address 192.168.0.0
index 4 next-address 209.165.200.224

```

2. 明示的 RSVP-TE トンネルを設定します。

367031

```
interface Tunnell
 ip unnumbered Loopback0
 tunnel mode mpls traffic-eng
 tunnel destination 209.165.200.224
 tunnel mpls traffic-eng autoroute announce
 tunnel mpls traffic-eng path-option 10 explicit name path1
 tunnel mpls traffic-eng record-route
end
```

3. プライマリ RSVP-TE トンネル1を FRR で設定して、保護プロセスをアクティブにします。

```
interface tunnel 1
 tunnel mpls traffic-eng fast-reroute
```

4. SR-TE 自動トンネルを使用してリンク保護を有効にするには、グローバルコマンドを設定します。

```
mpls traffic-eng auto-tunnel backup segment-routing nhop-only
```



(注) このコマンドは、リンク保護を必要とするすべてのノードで使用可能である必要があります。

プライマリ RSVP/TE トンネルは、ヘッドエンド R1/PE1 から宛先 R6/PE2 に初期化され、次のノード R2 などを通して保護する必要があります。この場合、R1/PE1 はローカル修復点 (PLR) であり、R2 は中間点 (MP) です。リンク保護によって、SR-TE バックアップ自動トンネルは、パス R1/PE1 -> R4 および R4 -> R2 を通過することによって R1/PE1 から R2 へのリンクに保護を提供するため、MP に収束します。

セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護の確認

show interfaces Tunnel コマンドを使用して、SR-TE 自動トンネルが生成され、アップになっているかどうかを確認します。

```
Device#show interfaces Tunnel65436
Tunnel65436 is up, line protocol is up
```

show mpls traffic-eng tunnels コマンドを使用して、バックアップ自動トンネルが SR-TE トンネルであるかどうかを確認します。

```
Device#show mpls traffic-eng tunnels tunnel 65436
Name: R1_t65436 (Tunnel65436) Destination: 209.165.201.0
Status:
  Admin: up Oper: up Path: valid Signalling: connected
  path option 1, (SEGMENT-ROUTING) type explicit __dynamic_tunnel65436 (Basis for
Setup, path weight 20)
```

show ip explicit-paths コマンドを使用して、SR-TE バックアップトンネルがノードに到達するためにセカンダリパスを使用しているかどうかを確認します。

```
Device#show ip explicit-paths
PATH __dynamic_tunnel65436 (strict source route, path complete, generation 49, status
non-configured)
1: exclude-address 101.102.5.1
```

show mpls traffic-eng tunnels tunnel 65436 | s Segment-Routing Path Info コマンドを使用して、バックアップトンネルがパス R1/PE1 から R4 へ、および最終的に中間点である宛先 R2 を通過しているかどうかを確認します。

```
Device#show mpls traffic-eng tunnels tunnel 65436 | s Segment-Routing Path Info
Segment-Routing Path Info (isis level-1)
Segment0[Link]: 101.104.1.1 - 101.104.1.2, Label: 19
Segment1[Link]: 102.104.6.2 - 102.104.6.1, Label: 18
```

show mpls traffic-eng auto-tunnel backup コマンドを使用して、自動トンネルバックアップの状態が正しいかどうかを確認します。

```
Device#show mpls traffic-eng auto-tunnel backup
State: Enabled
Auto backup tunnels: 1 (up: 1, down: 0)
Tunnel ID Range: 65436 - 65535
Create Nhop Only: Yes
Check for deletion of unused tunnels every: 3600 Sec
SRLG: Not configured
```

```
Config:
unnumbered-interface: Loopback0
Affinity/Mask: 0x0/0xFFFF
```

show mpls traffic-eng fast-reroute database コマンドを使用して、RSVP-TE LSP が通過するプライマリリンクが保護されているかどうかを確認します。

```
Device#show mpls traffic-eng fast-reroute database
P2P Headend FRR information:
Protected tunnel In-label Out intf/label FRR intf/label Status
-----
Tunnel1 Tun hd Gi0/3/4:30 Tu65436:30 ready
```

```
Device#show ip rsvp fast-reroute
P2P Protect BW Backup
Protected LSP I/F BPS:Type Tunnel:Label State Level Type
-----
R1_t1 Gi0/3/4 0:G Tu65436:28 Ready any-unl Nhop
```

セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護に関する追加情報

関連資料

関連項目	マニュアルタイトル
Cisco IOS コマンド	『Cisco IOS Master Commands List, All Releases』

セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護に関する機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェア リリース トレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェア リリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェア リリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコ ソフトウェア イメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 23:セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング **AutoTunnel** を使用した **RSVP-TE** の保護に関する機能情報

機能名	リリース	機能情報
セグメントルーティングトラフィックエンジニアリング AutoTunnel を使用した RSVP-TE の保護	Cisco IOS XE Fuji 16.8.1	<p>この機能は、バックアップセグメントルーティングトラフィックエンジニアリング (SR-TE) 自動トンネルを使用した、ネクストホップ (NHOP) 保護とも呼ばれるリンク保護をサポートします。これは RSVP トラフィックエンジニアリング (RSVP-TE) トンネルが通過するリンクを保護します。</p> <p>この機能により、次のコマンドが導入されました。ip explicit-path name path1 enable、show mpls traffic-eng tunnels tunnel 65436、show ip explicit-paths、show mpls traffic-eng tunnels tunnel 65436 show Segment-Routing Path Info、show mpls traffic-eng fast-reroute database、show ip rsvp fast-reroute sh mpls traffic-eng auto-tunnel backup。</p>



第 24 章

ISIS 手動隣接関係 SID

統合された Intermediate System-to-Intermediate System (IS-IS) の手動隣接関係 SID 機能は、手動でプロビジョニングされた隣接関係 SID に関する情報を提供します。

- [ISIS 手動隣接関係 SID に関する情報 \(247 ページ\)](#)
- [手動隣接関係 SID の設定 \(249 ページ\)](#)
- [手動隣接関係 SID の確認 \(250 ページ\)](#)
- [ISIS 手動隣接関係 SID の追加情報 \(251 ページ\)](#)
- [ISIS 手動隣接関係 SID の機能情報 \(251 ページ\)](#)

ISIS 手動隣接関係 SID に関する情報

セグメントルーティング (SR) ネットワークでは、多くの場合、ネットワーク上で特定のトラフィックが通過するパスに影響を与えるために SR トラフィック エンジニアリング (SR-TE) を使用します。SR-TE トンネルはトンネルヘッドで手動でプロビジョニングできますが、多くの場合、中央コントローラによって計算およびプロビジョニングされます。多くの場合ネットワークのオペレータは、トラフィックに特定のノードやリンクを経由させたいと考えます。

SR ネットワーク オペレータの特定のノードをトラフィックに経由させるために、ノードによってアドバタイズされるプレフィックス SID を使用できます。多くの場合、複数のノードが同じプレフィックス SID を共有する特定の場所を通過するようにトラフィックに強制するエニーキャストプレフィックス SID が使用されます。

トラフィックに特定のリンク上を通過させるためには、隣接関係 SID (Adj-SID) が使用されます。既存の Adj-SID の実装の問題は、手動でプロビジョニングされたプレフィックス SID とは対照的に、動的に割り当てられた値であるということです。Adj-SID が動的に割り当てられているということは、一連の問題をもたらします。

- この値は、リロードまたはプロセスの再起動に対して永続的ではありません。
- この値は事前にわからないので、IGP によってフラッドされた情報 (ネイティブまたは BGP-LS) にアクセスしない限り、コントローラが使用することはできません。
- 各リンクには一意の Adj-SID 値が割り当てられているため、複数のリンクで同じ Adj-SID を共有することはできません。

上記の問題に対処するために、adj-SID が拡張され、以下が可能になりました。

- リロードと再起動に対して永続的な、手動でプロビジョニングされた adj-SID をサポートします。
- 同じネイバーへの複数の隣接関係に対してプロビジョニングされる同じ adj-SID をサポートします。
- 異なるネイバーへの複数の隣接関係にプロビジョニングされる同じ adj-SID をサポートします。
- 1つの隣接関係に対して複数の手動 Adj-SID を設定できます。

手動隣接関係 SID

新しい永続的な Adj-SID の要件をサポートするために、動的に割り当てられた Adj-SID に使用されている既存の IS-IS Adj-SID インフラストラクチャが拡張されます。新しい CLI コマンドも導入され、ポイントツーポイントリンクのために Adj-SID 値を手動で割り当てることができます。単一のポイントツーポイントインターフェイスで複数の Adj-SID をプロビジョニングできます。同じ Adj-SID を、同じまたは異なるネイバーにつながる複数のポイントツーポイントインターフェイスでプロビジョニングできます。

すべての手動 Adj-SID は、セグメントルーティング ローカル ブロック (SRLB) と呼ばれるラベルの範囲から割り当てられます。デフォルトの SRLB の範囲は 15000 ~ 15999 です。

手動の Adj-SID は、インデックスまたは絶対値として設定できます。インデックスとして設定されている場合、絶対ラベルはインデックス + SRLB 開始ラベルとして計算されます。たとえば、56 を手動 Adj-SID のインデックスとして設定した場合、絶対ラベルは $15000 + 56 = 15056$ になります。絶対値として設定されている場合、ラベル自体が絶対値になります。たとえば、56 を絶対手動 Adj-SID として設定した場合、絶対ラベルは 56 のみになります。ラベル (インデックスと絶対の両方) は、保護または非保護として設定できます。デフォルトでは、すべてのラベルは非保護です。

隣接関係 SID のアドバタイズメント

手動で設定された adj-SID は、ISIS SR 拡張機能の草案で定義される既存の ISIS adj-SID サブ TLV を使用してアドバタイズされます。S フラグは、同じ Adj-SID 値が複数のインターフェイスにプロビジョニングされている場合に adj-SID サブ TLV に設定されます。手動で設定された SID の場合、P フラグは常に設定されます。

プロビジョニングされた adj-SID がプロテクトとして設定済みの場合は、B フラグも設定されます。

隣接関係 SID は常にラベル値としてアドバタイズされます。adj-SID の設定にインデックスが使用されている場合でも、インデックスとしてはアドバタイズされません。

隣接関係 SID のフォワーディング

adj-SID の値が 1 つのインターフェイスでのみ設定される場合、ISIS は手動で割り当てられた adj-SID のフォワーディング エントリをインストールします。任意の Adj-SID のプライマリ パスは、Adj-SID が割り当てられているポイントツーポイント インターフェイス上の POP 操作です。割り当てられた adj-SID がバックアップの対象となり、バックアップパスが利用可能であれば、IS-IS はバックアップパスもプログラムします。Adj-SID のバックアップパスは、ネイバールータ ID アドレスに対して計算されたバックアップパスと同じです。

複数のリンクで同じ adj-SID 値が設定されている場合、次のような転送が発生します。

- この値を使用して adj-SID が設定されている各リンクを経由して、POP 操作を含むプライマリ パスがインストールされます。
- 各プライマリパスについて、Adj-SID がプライマリ インターフェイスで保護されるように設定されていて、バックアップが利用可能な場合、バックアップパスがインストールされます。バックアップパスは、ネイバールータ ID アドレスに関連付けられたバックアップパスとして表されます。

設定要件

- セグメントルーティングがグローバルに設定されていることを確認します。
- セグメントルーティングが IS-IS を使用して設定されていることを確認します。

手動隣接関係 SID の設定

```
Device#configure terminal
Device(config)#interface ethernet0/1
Device(config-if)#isis adjacency-sid [absolute | index] <value> [protected]
```

[index] : (オプション) 隣接関係 SID が SRLB 範囲のインデックスとして設定されている場合に使用されます。index キーワードが使用されていない場合、値はラベルの絶対値を表すことが期待されます。

[absolute] : (オプション) 隣接関係 SID が絶対値として設定されている場合に使用されます。

<value> : adj-SID ラベルの値またはインデックスを表します。プログラムおよびアドバタイズされる adj-SID では、値/インデックスは有効な SRLB の範囲である必要があります。

[protected] : (オプション) 手動の adj-SID を保護するために使用されます。デフォルトでは、手動 Adj-SID は保護されていません。

セグメントルーティング ローカル ブロック (SRLB) 範囲の変更

```
Device#configure terminal
Device(config)#segment-routing mpls
Device(config-srmppls)#local-block 7000 7999
```

手動隣接関係 SID の確認

SR アプリ データベースでのラベルの確認

```
Device#show segment-routing mpls lb assigned-sids
Adjacency SID Database
C=> In conflict
S=> Shared
R=> In range
SID STATE      PROTOCOL      TOPOID      LAN      PRO NEIGHBOR  INTERFACE
15378 R                ISIS          0           N        N  10.0.0.3      Ethernet0/1
```

MPLS 転送でのラベルの確認

```
Device# show mpls forwarding-table
Local      Outgoing      Prefix                Bytes Label      Outgoing
Next Hop
Label      Label          or Tunnel Id         Switched         interface
15378      Pop Label      0.0.60.18-A         0                Et0/0
10.0.0.2  ☐== Configured only for interface e0/0
```

共有ラベルの確認

```
Device# show mpls forwarding-table
Local      Outgoing      Prefix                Bytes Label      Outgoing
Next Hop
Label      Label          or Tunnel Id         Switched         interface
15378      Pop Label      0.0.60.18-A         0                Et0/0
10.0.0.2  ☐== Same Label is configured for 2 interfaces
Pop Label      0.0.60.18-A         0                Et0/1
10.0.0.3  ☐==
```

ISIS LSP の確認

```
Device# sh isis database verbose R1.00-00
xxxxxxx
xxxxxxx
Adjacency SID Value:15378 F:0 B:0 V:1 L:1 S:1 P:1 Weight:0 ☐== P (Persistent)
flag is always 1 if it is Manual Adj-SID
xxxxxxx

P -> Persistent Flag (0 for Dynamic Adj-SID and 1 for Manual Adj-SID)
S -> Shared Flag (1 if label is shared by multiple adjacencies)
```

ISIS 手動隣接関係 SID の追加情報

関連資料

関連項目	マニュアル タイトル
Cisco IOS コマンド	『 Cisco IOS Master Commands List, All Releases 』

ISIS 手動隣接関係 SID の機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェア リリース トレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェア リリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェア リリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコ ソフトウェア イメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 24 : ISIS 手動隣接関係 SID の機能情報

機能名	リリース	機能情報
ISIS 手動隣接関係 SID	Cisco IOS XE Fuji 16.9.1	統合された Intermediate System-to-Intermediate System (IS-IS) の手動隣接関係 SID 機能は、手動でプロビジョニングされた隣接関係 SID に関する情報を提供します。 この機能により、次のコマンドが追加されました。 adjacency-sid [absolute index]<value> [protected] 。 .



第 25 章

OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF

OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な最短パス優先 (SPF) 機能では、厳格な SPF セグメント識別子 (SID) に関する情報を提供します。

- [OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF の制約事項 \(253 ページ\)](#)
- [OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF に関する情報 \(253 ページ\)](#)
- [OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF の有効化および無効化 \(256 ページ\)](#)
- [OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF SID の設定 \(256 ページ\)](#)
- [OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF の確認 \(256 ページ\)](#)
- [OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF に関する追加情報 \(262 ページ\)](#)
- [OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF に関する機能情報 \(262 ページ\)](#)

OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF の制約事項

- OSPF エリア内のすべてのノードが厳格な SPF に対応していなければならない、セグメント ルーティング トラフィック エンジニアリング (SR-TE) と連携する厳格な SPF ソリューションのために各ノードに少なくとも 1 つの厳格な SPF SID が必要です。
- 厳格な SPF SID の再配布はサポートされていません。

OSPFv2 セグメント ルーティングの厳格な SPF に関する情報

セグメント ルーティング (SR) アーキテクチャは、複数のプレフィックス SID アルゴリズムをサポートするためのプロビジョニングを提供します。現在、2 つのアルゴリズムが定義されています。

- **アルゴリズム 0** : これは最短パスアルゴリズムであり、デフォルトでサポートされています。

- アルゴリズム 1**：これは厳格な最短パスアルゴリズムです。パケットが SPF アルゴリズムに従って転送されることを強制し、SPF 決定を上書きする可能性のあるローカルポリシーを無視するようにパス内のルータに指示します。厳格な最短パスアルゴリズムでアドバタイズされた SID により、パケットが取得しようとしているパスは、変更後の SPF パスではなく、予期したパスになります。セグメントルーティングをサポートする各ノードで、厳格な SPF SID を構成する必要があります。

アルゴリズム 1 はアルゴリズム 0 と同じですが、パスに沿ったすべてのノードが SPF ルーティングの決定を遵守することを必要とします。ローカルポリシーは、転送の決定を変更しません。たとえば、パケットはローカルに設計されたパスを通じて転送されません。

厳格な SPF を使用する理由

トンネルパスでリンクまたはノード障害が発生した場合、トラフィックが修復パスに即転送されると、SR-TE トンネルを介してルーティングされた MPLS トラフィックが中間チェーンからトンネルヘッドエンドに再ルーティングされる可能性があります。ヘッドエンドが SR-TE トンネル経由でこの MPLS トラフィックを再びルーティングした場合は、利用可能な宛先への代替 IGP 最短パスが存在する場合でも、同じ MPLS トラフィックが、TTL が満了するまでトンネルに沿ってループすることがあります。

厳格な SPF SID を使用すると、SR-TE トンネルを介したトラフィックのループを防ぐことができます。厳格な SPF のサポートにより、すべてのルータは、デフォルト SID、つまり SID0 と厳格な SPF SID、つまり SID1 の両方を持つように設定されます。トンネルトラフィックがヘッドエンドにルーティングされ戻された場合、アクティブラベルとして厳格な SPF SID を持つヘッドエンドに到着して非トンネル IGP 最短パス（ネイティブパス）経由で転送されるため、SR-TE トンネルに沿ってループを壊します。エリア/トンネルパス内のすべてのノードが厳格な SPF に対応している場合は、SRTE トンネルのデフォルトのプレフィックス SID よりも、厳格な SPF プレフィックス SID が優先されます。

厳格な SPF 機能のアドバタイズメント

OSPF は、セグメントルーティングがグローバルまたは特定のエリアで有効になっている場合に、ルータ情報 (RI) Opaque リンク状態アドバタイズメント (LSA) の SR アルゴリズム TLV で厳格な SPF 機能をアドバタイズします。OSPF には、SR アルゴリズム TLV のアルゴリズム 0 (SPF) とアルゴリズム 1 (厳格な SPF SID) の両方が含まれています。

受信されると、OSPF はルータ情報 Opaque LSA を解析して、SR アルゴリズム TLV を検出します。TLV が見つからないか、またはアルゴリズム 1 が TLV に含まれていない場合、OSPF はアドバタイズメントルータからのすべての厳格な SPF SID アドバタイズを無視します。

OSPF は引き続き単一の SRGB のみをサポートします。同じ SRGB が、通常の SID と厳格な SPF SID の両方に使用されます。通常の SID と同様に、OSPF では、SRGB 範囲の厳格な SPF SID を使用しないでください。

拡張プレフィックス LSA での厳格な SPF SID アドバタイズメント

OSPF は、拡張プレフィックス Opaque LSA の OSPF 拡張プレフィックス TLV で 1 に設定されたアルゴリズムを使用して、プレフィックス SID サブ TLV の厳格な SPF SID 接続マップをアドバタイズします。同じプレフィックスに対してデフォルト SID と厳格な SPF SID の両方が同じ LSA でアドバタイズされます。OSPF は、通常の SID と厳格な SPF SID に対して、個別の明示的 NULL をアドバタイズします。両方の SID は、同じアタッチフラグを共有します。

OSPF は、拡張プレフィックス Opaque LSA の OSPF 拡張プレフィックス範囲 TLV で、1 に設定されたアルゴリズムを使用して、プレフィックス SID サブ TLV の厳格な SPF SID マッピングサーバエントリをアドバタイズします。同じプレフィックスに対して、デフォルト SID と厳格な SPF SID の両方がアドバタイズされる場合があります。同じプレフィックスに対して同じアルゴリズムの複数の SID がアドバタイズされている場合、受信側のルータは最初のエンコード済み SID を使用します。OSPF は、通常の SID と厳格な SPF SID に対して、個別の明示的 NULL をアドバタイズします。両方の SID は、同じアタッチフラグを共有します。通常の SID では、アタッチフラグの設定が異なる場合に優先順位を引き継ぎます。

SR アルゴリズム TLV が見つからないか、またはアルゴリズム 1 が TLV に含まれていない場合、OSPF はアドバタイズメントルータからのすべての厳格な SPF SID アドバタイズを無視します。同じプレフィックスに対して同じアルゴリズムの複数の SID を受信した場合、受信側のルータは最初のエンコード済み SID を使用します。明示的 NULL およびアタッチフラグがプレフィックスの受信 SID0 および SID1 と異なる場合、SID0 のフラグが優先順位を引き継ぎます。

SR-TE およびルータ情報ベースとのインタラクション

デフォルトの SID と同様に、厳格な SPF SID も、SR と TE の両方がそのエリアに対して有効になっている場合のみ SR-TE と通信します。厳格な SPF SID に関連する SR-TE では、次の 3 つの形式の通信が発生する可能性があります。

- OSPF は、そのエリアが厳格な SPF に対応しているかどうかを SR-TE にアナウンスします。エリア内のすべてのノードが厳格な SPF に対応しているいて、各ノードに少なくとも 1 つの厳格 SPF SID が設定されている場合、そのエリアは厳格な SPF に対応しています。
- OSPF は、すべてのプレフィックスおよび登録されたプレフィックスパスについての厳格な SPF SID を SR-TE にアナウンスします。
- SR-TE は、ラベルスタックに対して厳格な SPF SID を優先します。OSPF は、自動ルートアナウンス トンネルリストのリストが変更されたときに、SR-TE からトンネルリストを受信します。各トンネルについて、SR-TE は、トンネルが厳格な SPF の SID またはデフォルトの SID を使用して作成されているかどうかを示します。OSPF は、更新されたトンネルリストが SR-TE から受信されるたびにフル SPF を実行し、トンネルエンドポイント経由で到達可能なプレフィックスの RIB パスをトンネルのネクストホップに置き換えます。

厳格な SPF SID は、ルータ情報ベース (RIB) にはインストールされていません。RIB にインストールされているプレフィックスの発信ラベルとしてインストールされるのは、デフォルトの SID のみです。SR-TE トンネルタイプは両方とも RIB にインストールされています。

OSPFv2 セグメントルーティングの厳格な SPF の有効化および無効化

セグメントルーティング `mpls` が OSPF およびグローバルモードの下で設定される場合、厳格な SPF 機能はデフォルトで有効になっています。これを有効または無効にする個別の CLI はありません。

OSPFv2 セグメントルーティングの厳格な SPF SID の設定

OSPFv2 セグメントルーティングの厳格な SPF を設定するには、次の手順を実行します。

```
segment-routing mpls
connected-prefix-sid-map
address-family ipv4
  10.0.0.0/8 2
  172.16.0.0/8 3
address-family ipv4 strict-spf
  10.0.0.0/8 22
  172.16.0.0/8 23
exit-address-family
```

OSPFv2 セグメントルーティングの厳格な SPF の確認

次のコマンドを使用して、OSPFv2 セグメントルーティングの厳格な SPF を確認します。

OSPFv2 セグメントルーティングの厳格な SPF SID の確認

```
Device#show ip ospf database opaque-area type ext-prefix

          OSPF Router with ID (10.0.0.4) (Process ID 10)

          Type-10 Opaque Area Link States (Area 0)

LS age: 40
Options: (No TOS-capability, DC)
LS Type: Opaque Area Link
Link State ID: 7.0.0.3
Opaque Type: 7 (Extended Prefix)
Opaque ID: 3
Advertising Router: 10.0.0.2
LS Seq Number: 80000003
Checksum: 0xFB42
Length: 56

TLV Type: Extended Prefix
Length: 32
  Prefix      : 10.0.0.6/32
  AF          : 0
  Route-type: Intra
  Flags      : N-bit
```

```

Sub-TLV Type: Prefix SID
Length: 8
  Flags : None
  MTID  : 0
  Algo  : SPF
  SID   : 100

Sub-TLV Type: Prefix SID
Length: 8
  Flags : None
  MTID  : 0
  Algo  : Strict SPF
  SID   : 101

Device#show ip ospf segment-routing sid-database

          OSPF Router with ID (10.0.0.4) (Process ID 10)

OSPF Segment Routing SIDs

Codes: L - local, N - label not programmed,
       M - mapping-server

SID          Prefix          Adv-Rtr-Id    Area-Id  Type      Algo
-----
2            10.0.0.2/32             10.0.0.2      0        Intra     0
4            (L) 10.0.0.4/32             10.0.0.4      0        Intra     0
7            10.0.0.7/32             10.0.0.5      0        Intra     0
9            10.0.0.8/32             10.0.0.2      0        Intra     0
20           2.0.2.20/32             2.2.2.2       0        Intra     0
21           22.0.22.21/32           2.2.2.2       0        Intra     1
22           (M) 2.0.2.22/32                Unknown      0
29           (M) 22.0.22.29/32            Unknown      1
33           33.0.33.33/32           3.3.3.3       0        Intra     1
38           (M) 3.0.3.38/32                Unknown      0
39           (M) 33.0.33.39/32            Unknown      1
77           77.77.77.77/32          5.5.5.5       0        Inter     0
92           (M) 2.1.2.92/32                Unknown      0
99           99.99.99.99/32          9.9.9.9       0        Intra     0
100          2.0.2.100/32            2.2.2.2       0        Intra     0
101          2.0.2.100/32            2.2.2.2       0        Intra     1
120          3.3.3.120/32            3.3.3.3       0        Intra     0
121          3.3.3.120/32            3.3.3.3       0        Intra     1

Device#show ip ospf segment-routing mapping-server

          OSPF Router with ID (10.0.0.4) (Process ID 10)

Advertise local: Enabled
Receive remote: Enabled

Flags: i - sent to mapping-server, u - unreachable,
       s - self-originated

2.0.2.22/32 (R), range size 1
  Adv-rtr   Area      LSID      SID      Type      Algo
i 2.2.2.2   0          7.0.0.4   22       Intra     0
s 4.4.4.4   24         7.0.0.1   22       Inter     0

2.1.2.92/32 (R), range size 1
  Adv-rtr   Area      LSID      SID      Type      Algo

```

OSPFv2 セグメントルーティングの厳格な SPF の確認

```

i 2.2.2.2      0      7.0.0.5      92      Intra  0
s 4.4.4.4      24     7.0.0.2      92      Inter  0

3.0.3.38/32 (R), range size 1
  Adv-rtr      Area      LSID      SID      Type      Algo
i 3.3.3.3      0      7.0.0.2      38      Intra  0
s 4.4.4.4      24     7.0.0.3      38      Inter  0

3.3.3.48/32 (R), range size 1
  Adv-rtr      Area      LSID      SID      Type      Algo
i 3.3.3.3      0      7.0.0.3      48      Intra  0
s 4.4.4.4      24     7.0.0.4      48      Inter  0

22.0.22.29/32 (R), range size 1
  Adv-rtr      Area      LSID      SID      Type      Algo
i 2.2.2.2      0      7.0.0.6      29      Intra  1
s 4.4.4.4      24     7.0.0.5      29      Inter  1

22.1.22.99/32 (R), range size 1
  Adv-rtr      Area      LSID      SID      Type      Algo
i 2.2.2.2      0      7.0.0.7      99      Intra  1
s 4.4.4.4      24     7.0.0.6      99      Inter  1

33.0.33.39/32 (R), range size 1
  Adv-rtr      Area      LSID      SID      Type      Algo
i 3.3.3.3      0      7.0.0.4      39      Intra  1
s 4.4.4.4      24     7.0.0.7      39      Inter  1

33.3.33.49/32 (R), range size 1
  Adv-rtr      Area      LSID      SID      Type      Algo
i 3.3.3.3      0      7.0.0.5      49      Intra  1
s 4.4.4.4      24     7.0.0.8      49      Inter  1

Device#show ip ospf segment-routing local-prefix
          OSPF Router with ID (10.0.0.7) (Process ID 10)
Area 0:
  Prefix:      Sid:      Index:      Type:      Algo: Source:
  2.2.2.2/32   2        0.0.0.0     Intra      0      Loopback0
                22       0.0.0.0     Intra      1      Loopback0
  23.23.23.4/32 233     0.0.0.1     Intra      1      Loopback3

```

OSPFv2 セグメントルーティングの厳格な SPF 機能の確認

```

Device#show ip ospf database opaque-area type router-information self

          OSPF Router with ID (10.0.0.4) (Process ID 10)

          Type-10 Opaque Area Link States (Area 0)

LS age: 1692
Options: (No TOS-capability, DC)
LS Type: Opaque Area Link
Link State ID: 4.0.0.0
Opaque Type: 4 (Router Information)
Opaque ID: 0
Advertising Router: 4.4.4.4
LS Seq Number: 80000002
Checksum: 0x72B
Length: 60

      TLV Type: Router Information
      Length: 4

```

```

Capabilities:
  Graceful Restart Helper
  Stub Router Support
  Traffic Engineering Support

TLV Type: Segment Routing Algorithm
Length: 2
  Algorithm: SPF
  Algorithm: Strict SPF

TLV Type: Segment Routing Range
Length: 12
  Range Size: 8000

  Sub-TLV Type: SID/Label
  Length: 3
  Label: 16000

TLV Type: Segment Routing Node MSD
Length: 2
  Sub-type: Node Max Sid Depth, Value: 10

```

OSPF ローカル RIB データベースで使用される厳格な SPF ラベルの確認

```

Device#show ip ospf rib 10.0.0.8

      OSPF Router with ID (10.0.0.6) (Process ID 10)

          Base Topology (MTID 0)

OSPF local RIB
Codes: * - Best, > - Installed in global RIB
LSA: type/LSID/originator

*> 2.0.2.100/32, Intra, cost 21, area 0
    SPF Instance 28, age 00:01:19
      contributing LSA: 10/7.0.0.3/2.2.2.2 (area 0)
    SID: 100, Properties: Sid, LblRegd, SidIndex, N-Flag, TeAnn
    Strict SPF SID: 101, Properties: Force, Sid, LblRegd, SidIndex, N-Flag
    Flags: RIB, HiPrio
    via 3.6.0.3, Ethernet0/1, label 16100, strict label 16101
      Flags: RIB
      LSA: 1/2.2.2.2/2.2.2.2
    PostConvrg repair path via 5.6.0.5, Ethernet0/3, label 16100, strict label 16100,
    cost 31
      Flags: RIB, Repair, PostConvrg, IntfdJ, BcastDj
      LSA: 1/2.2.2.2/2.2.2.2

```

厳格な SPF TILFA トンネルの確認

```

Device#show ip ospf fast-reroute ti-lfa tunnels internal

      OSPF Router with ID (10.0.0.2) (Process ID 10)

          Area with ID (0)

              Base Topology (MTID 0)

TI-LFA Release Node Tree:

```

```

TI-LFA Release Node 4.4.4.4 via 1.2.0.1 Ethernet0/0, instance 12, metric 20
  Interface MPLS-SR-Tunnel2
    Tunnel type: MPLS-SR (strict spf)
    Tailend router ID: 4.4.4.4
    Termination IP address: 4.4.4.4
    Outgoing interface: Ethernet0/0
    First hop gateway: 1.2.0.1
    instance 12, refcount 1
      rn-1: rtrid 4.4.4.4, addr 4.4.4.4, strict node-sid label 16044

TI-LFA Release Node 4.4.4.4 via 2.3.0.3 Ethernet0/1, instance 12, metric 20
  Interface MPLS-SR-Tunnel1
    Tunnel type: MPLS-SR (strict spf)
    Tailend router ID: 4.4.4.4
    Termination IP address: 4.4.4.4
    Outgoing interface: Ethernet0/1
    First hop gateway: 2.3.0.3
    instance 12, refcount 1
      rn-1: rtrid 4.4.4.4, addr 4.4.4.4, strict node-sid label 16044

TI-LFA Node Tree:

TI-LFA Node 1.1.1.1 via 1.2.0.1 Ethernet0/0, abr, instance 12, rspt dist 0
  not-in-ext-p-space, in-q-space, interesting node 1
  Link Protect strict Path-1: via 2.3.0.3 Et0/1, parent 1/4.4.4.4, metric:30,
  rls-pt:4.4.4.4 at dist:20
  repair:y, rn-cnt:1, first-q:4.4.4.4, rtp-flags:Repair, PostConvrq, IntfDj
  rn-1: rtrid 4.4.4.4, addr 4.4.4.4, strict node-sid label 16044
  Protected by: MPLS-SR-Tunnel1, tailend 4.4.4.4, rls node 4.4.4.4
  instance 12, metric 20, refcount 1

TI-LFA Node 3.3.3.3 via 2.3.0.3 Ethernet0/1, instance 12, rspt dist 0
  not-in-ext-p-space, in-q-space, interesting node 1
  Link Protect strict Path-1: via 1.2.0.1 Et0/0, parent 1/4.4.4.4, metric:30,
  rls-pt:4.4.4.4 at dist:20
  repair:y, rn-cnt:1, first-q:4.4.4.4, rtp-flags:Repair, PostConvrq, IntfDj
  rn-1: rtrid 4.4.4.4, addr 4.4.4.4, strict node-sid label 16044
  Protected by: MPLS-SR-Tunnel2, tailend 4.4.4.4, rls node 4.4.4.4
  instance 12, metric 20, refcount 1

TI-LFA Node 4.4.4.4 via 1.2.0.1 Ethernet0/0, abr, instance 12, rspt dist 10
  in-ext-p-space, in-q-space, interesting node 1
  Link Protect strict Path-1: via 2.3.0.3 Et0/1, parent 1/3.3.3.3, metric:20,
  rls-pt:3.3.3.3 at dist:10
  repair:y, rn-cnt:0, first-q:4.4.4.4, rtp-flags:Repair, PostConvrq, IntfDj, PrimPath
  Protected by: directly connected TI-LFA

TI-LFA Node 4.4.4.4 via 2.3.0.3 Ethernet0/1, abr, instance 12, rspt dist 10
  in-ext-p-space, in-q-space, interesting node 1
  Link Protect strict Path-1: via 1.2.0.1 Et0/0, parent 1/1.1.1.1, metric:20,
  rls-pt:1.1.1.1 at dist:10
  repair:y, rn-cnt:0, first-q:4.4.4.4, rtp-flags:Repair, PostConvrq, IntfDj, PrimPath
  Protected by: directly connected TI-LFA

TI-LFA Protected neighbors:

Neighbor 1.2.0.1 Ethernet0/0, ID 1.1.1.1, Dist 10, instance 12
  TI-LFA Required, TI-LFA Computed, RLFA not Required

```

```
TI-LFA protection Required: link
```

```
Neighbor 2.3.0.3 Ethernet0/1, ID 3.3.3.3, Dist 10, instance 12
```

```
TI-LFA Required, TI-LFA Computed, RLFA not Required
```

```
TI-LFA protection Required: link
```

厳格な SPF SR-TE トンネルの確認

```
Device#show mpls traffic-eng segment-routing ospf summary
IGP Area[1]: ospf 10 area 0, Strict SPF Enabled:
Nodes:
IGP Id: 1.1.1.20, MPLS TE Id: 1.1.1.1, OSPF area 0
  2 links with segment-routing adjacency SID
IGP Id: 2.0.0.0, MPLS TE Id: 2.2.2.2, OSPF area 0
  2 links with segment-routing adjacency SID
IGP Id: 3.0.0.0, MPLS TE Id: 3.3.3.3, OSPF area 0
  3 links with segment-routing adjacency SID
IGP Id: 4.4.4.4, MPLS TE Id: 4.4.4.4, OSPF area 0
  3 links with segment-routing adjacency SID
IGP Id: 5.0.0.0, MPLS TE Id: 5.5.5.5, OSPF area 0
  2 links with segment-routing adjacency SID
Prefixes:
1.1.1.1/32, SID index: 1, Strict SID index: 11
1.2.0.2/32
2.2.2.2/32, SID index: 2, Strict SID index: 22
2.2.2.22/32, SID index: 222, Strict SID index: 2222
3.3.3.3/32, SID index: 3, Strict SID index: 34
3.3.3.33/32, SID index: 333, Strict SID index: 1333
4.4.4.4/32, SID index: 4, Strict SID index: 444
5.5.5.5/32, SID index: 5, Strict SID index: 555
6.6.6.6/32, SID index: 6
7.7.7.7/32, SID index: 7
Total:
  Node Count          : 5
  Adjacency-SID Count: 17
  Prefix-SID Count    : 10
Grand Total:
  Node Count          : 5
  Adjacency-SID Count: 17
  Prefix-SID Count    : 10
  IGP Areas Count     : 1
```

厳格な SPF 修復パスを使用して保護された adj-SID の確認

```
Device#sh ip ospf segment-routing protected-adjacencies detail

OSPF Router with ID (10.0.0.0) (Process ID 10)

Area with ID (0)

Nbr id 10.0.0.1, via 10.0.0.2 on Ethernet0/1, Label 26
  Primary path: via 10.0.0.2 on Et0/1, out-label 3
  Repair path: via 10.0.0.3 on Et0/2, out-label 13222, cost 31, labels 0
  Nbr Prefix 10.0.0.4, Strict
Nbr id 10.0.0.5, via 10.0.0.3 on Ethernet0/2, Label 25
  Primary path: via 10.0.0.3 on Et0/2, out-label 3
  Repair path: via 10.0.0.2 on Et0/1, out-label 12333, cost 21, labels 0
  Nbr Prefix 10.0.0.5, Strict
```

セグメントルーティング グローバル ブロックの確認

```
Device#show ip ospf segment-routing global-block
```

```
OSPF Router with ID (10.0.0.0) (Process ID 10)
```

```
OSPF Segment Routing Global Blocks in Area 0
```

```

Router ID:          SR Capable: SR Algorithm: SRGB Base: SRGB Range: SID/Label:
*10.0.0.0           Yes          SPF,StrictSPF 16000    8000    Label
10.0.0.1            Yes          SPF,StrictSPF 16000    8000    Label
10.0.0.2            Yes          SPF,StrictSPF 16000    8000    Label
10.0.0.3            Yes          SPF           16000    8000    Label
10.0.0.4            Yes          SPF,StrictSPF 16000    8000    Label
10.0.0.5            No
10.0.0.6            Yes          SPF           16000    8000    Label
Device#
```

OSPFv2 セグメントルーティングの厳格な SPF に関する追加情報

関連資料

関連項目	マニュアル タイトル
Cisco IOS コマンド	『 Cisco IOS Master Commands List, All Releases 』

OSPFv2 セグメントルーティングの厳格な SPF に関する機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェア リリース トレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェア リリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェア リリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコ ソフトウェア イメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 25: OSPFv2 セグメントルーティングの厳格な SPF に関する機能情報

機能名	リリース	機能情報
OSPFv2 セグメントルーティングの厳格な SPF	Cisco IOS XE Fuji 16.9.1	<p>OSPFv2 セグメントルーティングの厳格な SPF 機能は、厳格な最短パスアルゴリズムをサポートするためのプロビジョニングを提供します。パケットが SPF アルゴリズムに従って転送されることを強制し、SPF 決定を上書きする可能性のあるローカルポリシーを無視するようにパス内のルータに指示します。</p> <p>次のコマンドが追加または修正されました。</p> <p>address-family ipv4 strict-spf。</p>



第 26 章

セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避

この機能により、IS-IS や OSPF などのリンクステートルーティングプロトコルを使用して、トポロジ変更後のネットワークコンバージェンス中に発生するマイクロループを防止または回避することができます。

- セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避に関する機能情報 (265 ページ)
- セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避に関する情報 (266 ページ)
- セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避の前提条件 (270 ページ)
- セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避の制約事項 (270 ページ)
- セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避の設定 (271 ページ)
- セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避の確認 (271 ページ)
- セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避の追加情報 (271 ページ)

セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避に関する機能情報

次の表に、このモジュールで説明した機能に関するリリース情報を示します。この表は、ソフトウェアリリーストレインで各機能のサポートが導入されたときのソフトウェアリリースだけを示しています。その機能は、特に断りがない限り、それ以降の一連のソフトウェアリリースでもサポートされます。

プラットフォームのサポートおよびシスコソフトウェアイメージのサポートに関する情報を検索するには、Cisco Feature Navigator を使用します。Cisco Feature Navigator にアクセスするには、www.cisco.com/go/cfn に移動します。Cisco.com のアカウントは必要ありません。

表 26: セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避に関する機能情報

機能名	リリース	機能情報
セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避	Cisco IOS XE ジブラルタル 16.10.1	セグメントルーティング マイクロループ回避により、IS-IS や OSPF などのリンクステートルーティング プロトコルを使用して、トポロジ変更後のネットワーク コンバージェンス中に発生するマイクロループを防止または回避することができます。 この機能により、次のコマンドが導入または変更されました。 microloop avoidance segment-routing 。

セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避に関する情報

マイクロループは、トポロジの変更（リンク ダウン、リンク アップ、またはメトリック変更 イベント）後にネットワークで発生する短いパケットループです。マイクロループは、ネットワーク内の異なるノードの非同時コンバージェンスによって引き起こされます。ノードが収束し、収束していないネイバーノードにトラフィックを送信すると、これら2つのノード間でトラフィックがループし、パケット損失、ジッター、および順不同パケットが発生する可能性があります。

セグメントルーティング マイクロループ回避機能によってトポロジの変更が検出されると、セグメントのリストを使用して宛先へのループフリーパスが作成されます。

マイクロループ

リンクまたはネットワーク デバイスで発生した障害や復旧のためにネットワーク トポロジに変更が生じると、IP Fast Reroute によって迅速なネットワーク コンバージェンスが行われます。このとき、定期的なコンバージェンス機能によってトラフィックが新しく計算されたベストパス（別名、ポスト コンバージェンス パス）へ移動されるまで、事前に計算されていたバックアップパスにトラフィックが移動されます。このネットワーク コンバージェンスにより、トポロジ内で直接または間接的に接続された2台のデバイス間で、マイクロループが短期間発生する可能性があります。マイクロループは、ネットワーク内の異なるノードが異なるタイミングで互いに別々に代替パスを計算したときに発生します。たとえば、あるノードがコンバージェンスを実行し、ネイバーノードにトラフィックを送信したときに、そのネイバーノードでまだコンバージョンが完了していないと、その2つのノードでトラフィックがループする可能性があります。

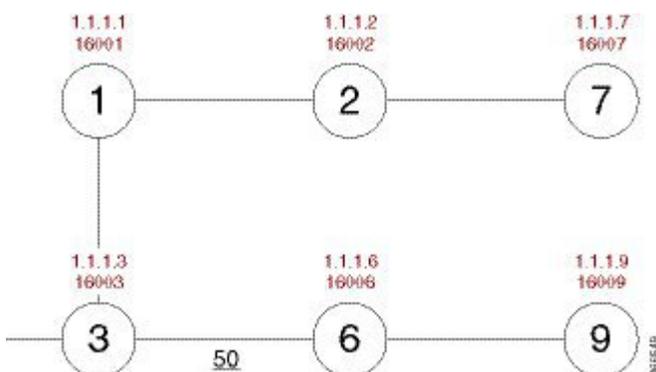
マイクロループによってトラフィックが損失する場合も、損失しない場合もあります。マイクロループが発生している期間が短ければ、つまりネットワークのコンバージェンスが迅速に行われれば、存続可能時間（TTL）が期限切れになるまでの短い期間、パケットがループする可能性があります。最終的には、パケットは宛先に転送されます。マイクロループの期間が長く

なる、つまりネットワーク内のいずれかのルータでコンバージェンスに時間がかかっていると、パケットで TTL が期限切れになったり、パケットレートが帯域幅を超過したり、パケットの順番が狂ったり、パケットがドロップされたりする場合があります。

障害が発生したデバイスとそのネイバーとの間で形成されたマイクロループはローカルユーロープと呼ばれます。また複数ホップ離れたデバイスとの間で形成されるマイクロループはリモートユーロープと呼ばれます。ローカルユーロープは、通常はローカルのループフリー代替 (LFA) パスが使用できないネットワークで見られます。このようなネットワークでは、リモート LFA によってネットワークのバックアップパスが提供されます。

上で説明した情報は、トポロジ例を参考にして示すことができます。

図 29: マイクロループのトポロジの例



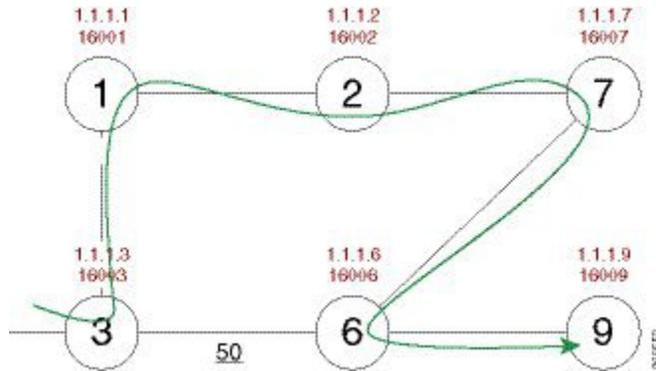
この例の前提条件は次のとおりです。

- デフォルトのメトリックは、メトリックが 50 であるノード 3 とノード 6 間のリンクを除き、各リンクごとに 10 です。各ノードでの SPF バックオフ遅延の収束順序は次のとおりです。
 - ノード 3 : 50 ミリ秒
 - ノード 1 : 500 ミリ秒
 - ノード 2 : 1 秒
 - ノード 7 : 1.5 秒

ノード 3 からノード 9 (宛先) に送信されたパケットは、ノード 6 経由で通過します。

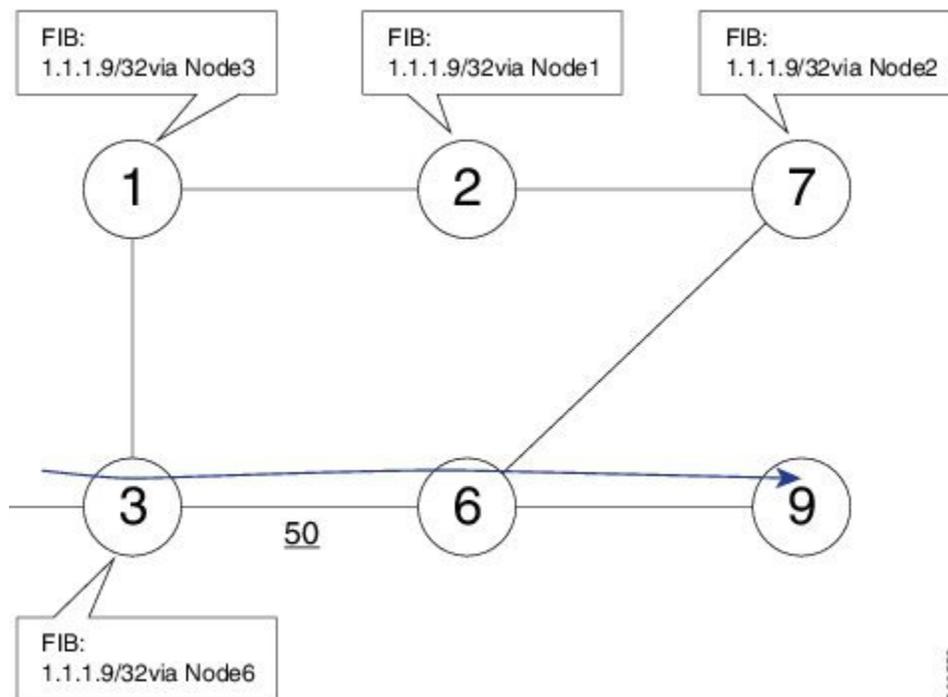
ノード 6 とノード 7 の間でリンクが確立されている場合、パケットが宛先であるノード 9 に到達する前のノード 3 からノード 9 へのパケットの最短パスは、ノード 1、ノード 2、ノード 7、およびノード 6 になります。

図 30: マイクロループのトポロジの例: 最短パス



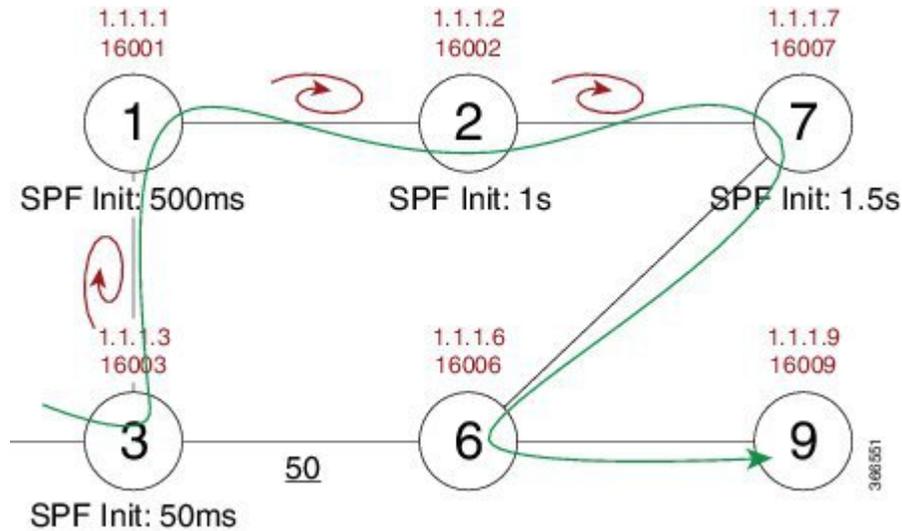
次の図は、ノード6とノード7間のリンクが確立される前の各ノードの転送情報ベース（FIB）テーブルを示しています。FIB エントリには、宛先ノード（ノード9）のプレフィックスとネクスト ホップが含まれます。

図 31: マイクロループのトポロジの例: FIB エントリ



ノード6とノード7間のリンクがアップすると、各ノードのコンバージェンスの順序に基づいて、マイクロループがリンクに対して発生します。この例では、ノード3は最初にノード1で収束し、その結果ノード3とノード1の間にマイクロループが発生します。その後、ノード1が次に収束し、その結果ノード1とノード2の間にマイクロループが発生します。次に、ノード2が次に収束し、その結果ノード2とノード7の間にマイクロループが発生します。最後に、次の図に示すように、ノード7はマイクロループの解決を収束し、パケットが宛先ノード9に到達します。

図 32: マイクロループのトポロジの例: マイクロループ

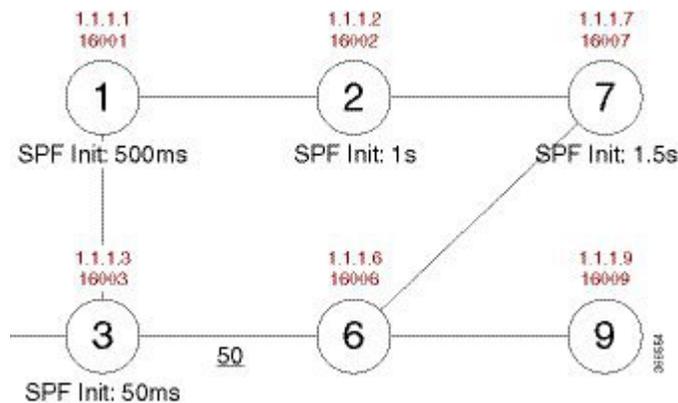


SPF コンバージェンス遅延を追加すると、マイクロループは 1.5 秒間（ノード 7 に指定されたコンバージェンス期間）接続を失うことになります。

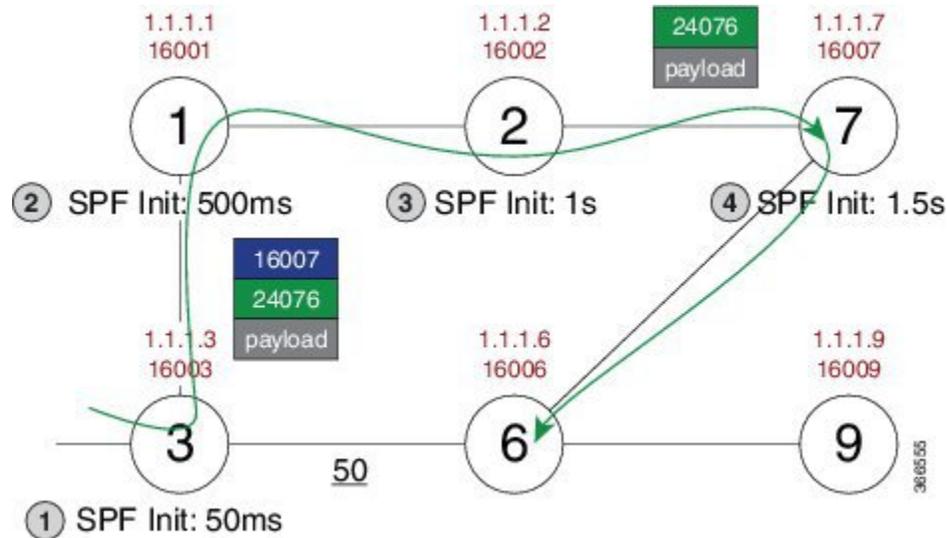
セグメントルーティングを使用したマイクロループの防止

このセクションでは、例を使用して、セグメントルーティングがマイクロループを防ぐ方法について説明します。この例のノード 3 は、**microloop avoidance segment-routing** コマンドで有効になっています。

図 33: マイクロループのトポロジの例: セグメントルーティング



FIB テーブルを更新する代わりに、ノード 3 は、ノード 7 のプレフィックスセグメント ID (SID) である 16007 を含むセグメント ID のリストと、ノード 6 の隣接関係セグメント ID (SID) である 24076 を使用して、宛先（ノード 9）のダイナミックループフリーパスを構築します。



したがって、ノード3からのパケットが宛先ノード9に到達することが可能になり、ネットワークが収束するまでマイクロループのリスクがなくなります。最後に、ノード3は新しいパスでFIBを更新します。

セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避の前提条件

SR マイクロループ回避を設定する前に、セグメントルーティングが OSPF ルータ モードでグローバルに設定されていることを確認してください。

```
router ospf process
segment-routing mpls
```

セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避の制約事項

- セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避は、マルチトポロジルーティング (MTR) をサポートしていません。MTID 0 のみをサポートしています。
- コンバージェンス後のパスに沿ったセグメント ID のリストは、リスト内のノードが SR に対応していて、ノード SID が少なくとも1つある場合にのみ使用されます。それ以外の場合、OSPF はコンバージェンス後のパスをただちにインストールします。
- SR マイクロループ回避は、ポイントツーポイント インターフェイスと2つのネイバーのみのブロードキャスト インターフェイスのリンク アップ、リンク ダウン、およびリンク メトリック変更イベントに使用されます。

- SR マイクロループ回避は、1つのトポロジ変更に対してのみ使用できます。複数のトポロジ変更が発生すると、OSPF はコンバージェンス後のパスをすぐにインストールします。

セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避の設定

すべてのプレフィックスのセグメントルーティング マイクロループ回避を有効にします。

```
router ospf
  microloop avoidance segment-routing
  microloop avoidance rib-update-delay delay-time
```

microloop avoidance rib-update-delay delay-time コマンドを使用して、ノードのフォワーディングテーブルを更新する前にノードが待機する遅延時間をミリ秒単位で設定し、マイクロループ回避の使用を停止します。RIB 遅延のデフォルト値は 5000 ミリ秒です。

セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避の確認

show ip ospf segment-routing microloop avoidance コマンドを使用して、SR マイクロループ回避が有効かどうかを確認します。

セグメントルーティング OSPFv2 マイクロループ回避の追加情報

関連資料

関連項目	マニュアルタイトル
Cisco IOS コマンド	『 Cisco IOS Master Commands List, All Releases 』

