

Aplicaciones de la sobrecarga mordida con el IS-IS

Contenido

[Introducción](#)

[prerrequisitos](#)

[Requisitos](#)

[Componentes Utilizados](#)

[Convenciones](#)

[Uso tradicional del bit sobrecargado](#)

[Uso ampliado del bit de sobrecarga](#)

[Ejemplo de configuración](#)

[Información de DDTS](#)

[Información Relacionada](#)

[Introducción](#)

Este documento hace una introducción al comando de configuración set-overload-bit Intermediate System-to-Intermediate System (IS-IS); cómo y cuándo utilizarlo con las palabras clave wait-for-bgp y suppress. En este documento, el término Sistema intermedio (IS) y router son intercambiables.

[prerrequisitos](#)

[Requisitos](#)

Los Quien lea este documento deben tener un conocimiento básico de:

- Border Gateway Protocol (BGP) y Routing Protocol IS-IS.

[Componentes Utilizados](#)

La información que contiene este documento se basa en las siguientes versiones de software y hardware.

- Software Release 12.1(9) de Cisco IOS®
- Cisco 2500 y 3600 Series Router

La información que contiene este documento se creó a partir de los dispositivos en un ambiente de laboratorio específico. Todos los dispositivos que se utilizan en este documento se pusieron en funcionamiento con una configuración verificada (predeterminada). Si la red está funcionando, asegúrese de haber comprendido el impacto que puede tener cualquier comando.

Convenciones

For more information on document conventions, refer to the [Cisco Technical Tips Conventions](#).

Uso tradicional del bit sobrecargado

Cuando un router se queda sin recursos de sistema (memoria o CPU), no puede almacenar la base de datos de estado de los links o ejecutar el trayecto más corto primero (SPF). En esta situación, el router debe alertar a los otros routers dentro de su área configurando un bit específico en sus paquetes de estado de link. (LSPs). Cuando otros routers detectan que se configuró este bit, no usarán este router para el tráfico de tránsito pero sí lo usarán para los paquetes destinados a las redes conectadas directamente a routers sobrecargados y a los prefijos IP.

En IS-IS, un router inmediatamente satura su propio LSP aun antes de enviar los paquetes con la secuencia de números PDU (CSNP) completa. El bit de sobrecarga se utiliza para advertir al resto de la red que no enrute tráfico de tránsito a través del router recientemente recargado.

Para cada LSP, el [ISO/IEC 10589:1992](#) define un bit especial llamado bit de la sobrecarga de la base de datos LSP. [El diseño preliminar menciona la condición de sobrecarga \(sección 7.3.19\): “Como resultado de la red mis configuration, o de ciertas condiciones transitorias, es posible que puede haber recursos de memoria insuficiente disponibles salvar un estado recibido PDU del link. Cuando ocurre esto, SON las necesidades de tomar ciertas medidas para asegurarse de que si su base de datos LSP llega a ser contraria con los otros ISs, que este el ISs no confía en los trayectos de reenvío con sobrecargados ES.”](#)

Cuando un IS se encuentra en esta condición, configura este bit del fragmento 0 del no seudonodo LSP que genera.

También, en el borrador, la sección 7.2.8.1 hace una nota según la cual otros IS no deberían usar la IS sobrecargada como un router de tránsito, pero puede alcanzar sistemas finales (ES) que están conectados directamente. Durante este tiempo, aún se puede acceder a las interfaces conectadas directamente, así como los prefijos IP. El Cisco IOS no utiliza la sobrecarga mordido para estas funciones, aunque la capacidad de fijar permanentemente el sobrecarga-bit fuera introducida en el IOS con el Id. de bug Cisco CSCdj18100. En la implementación Cisco, cuando se configura el conjunto de bits de sobrecarga, se alcanzan las interfases/prefijos IP conectados directamente.

Uso ampliado del bit de sobrecarga

La técnica del bit de la sobrecarga IS-IS fue ampliada con el Id. de bug Cisco [CSCdp01872 \(clientes registrados solamente\)](#). Puede configurar un router para anunciar su LSP con el bit de sobrecarga para un periodo de tiempo específico luego de una recarga. Cuando expira el temporizador, se borra el bit de la sobrecarga y re-se inunda el LSP.

Esta nueva funcionalidad es útil para los Proveedores de servicios de internet (ISP) quienes ejecutan tanto Border Gateway Protocol (BGP) e IS-IS para evitar escenarios de un par de “agujeros negros”. Al establecer el bit de sobrecarga para una cantidad específica de tiempo inmediatamente después de una recarga se asegura que el router no reciba tráfico de tránsito mientras el protocolo de ruteo aún esté convergiendo.

La técnica para establecer este bit para un determinado período de tiempo luego de una recarga se implementa mediante el siguiente comando. Este comando toma un rango de tiempo de 5 a 86400 segundos para que el bit de sobrecarga permanezca configurado después de la recarga.

```
router isis
set-overload-bit [on-startup [<timeout> | wait-for-bgp] ]
```

Por ejemplo:

```
Router(config-router)#set-overload-bit on-startup 3500 wait-for-bgp
!--- Set the overload bit for 5 minutes (default is 10 minutes).
```

Esta característica también permitió configurar a un router para inhabilitar automáticamente la sobrecarga mordida cuando convergió el BGP. Para más información sobre para el BGP que espera, vea por favor la [prevención de agujero negro transitorio del Intermediate System to Intermediate System del RFC3277 \(IS-IS\)](#) .

Según la especificación BGP, un router BGP no necesita enviar señales de mantenimiento mientras envíe actualizaciones. Entonces, keepalives será enviado sólo después que se hayan enviado todas las actualizaciones. El BGP se considera haber convergido cuando el Keepalives se recibe de todos los vecinos BGP.

Si no se reciben señales de mantenimiento de BGP de todos los vecinos BGP y está configurada la opción wait-for-bgp, IS-IS desactivará el bit de sobrecarga luego de 10 minutos.

Los ISP pueden querer suprimir ciertos prefijos IP de la publicidad en los propios LSP del router cuando se configura el conjunto-sobrecarga-bit. Por ejemplo, tal vez no desee permitir la propagación de prefijos IP de Nivel 1 a Nivel 2, ya que haría del router un nodo de tránsito para el tráfico IP.

El Id. de bug Cisco [CSCdr98046 \(clientes registrados solamente\)](#) da más control sobre qué sucede cuando el bit de la sobrecarga se está utilizando en su capacidad ampliada. Esta mejora permite un router IS-IS Nivel 1 - Nivel 2 (L1L2), que está redistribuyendo rutas IP del Nivel 1 al Nivel 2 o del Nivel 2 al Nivel 1 para continuar anunciando estas rutas redistribuidas en su LSP cuando el bit de sobrecarga haya sido configurado.

Usando la palabra clave de la **supresión**, usted puede configurar a un router L1L2 para redistribuir y para hacer publicidad de las rutas de IP del nivel 1 en el nivel 2 o vice versa incluso cuando se configura el conjunto-sobrecarga-bit. La sintaxis de los comandos es la siguiente:

```
[no] set-overload-bit [on-startup [<n> | wait-for-bgp]] | [suppress [interlevel | external]]
```

La palabra clave entre niveles de la supresión dice al router no hacer publicidad de los prefijos IP aprendidos de otro nivel IS-IS si se fija el bit de la sobrecarga. **La palabra clave externa de la supresión** dice al router no hacer publicidad de los prefijos IP aprendidos de otros protocolos si se fija el bit de la sobrecarga. El valor por defecto no es suprimir y mantener el comportamiento del Id. de bug Cisco [CSCdp01872 \(clientes registrados solamente\)](#).

La opción de eliminación solo entra en efecto cuando se establece su propio bit de sobrecarga y no cuando este es recibido o configurado (por ejemplo, puede haber establecido el bit de

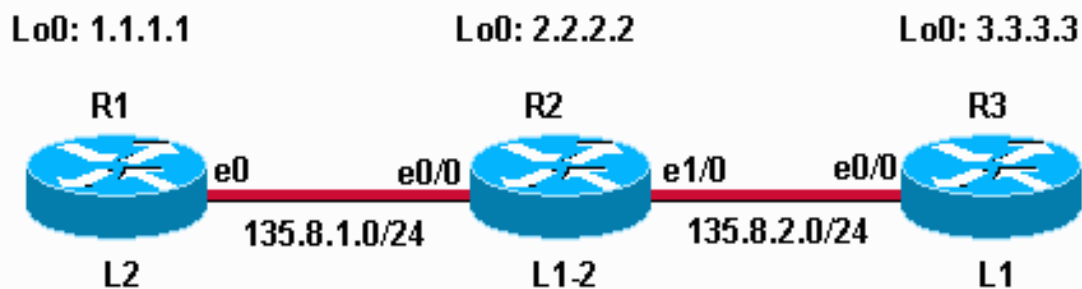
sobrecarga al inicio y el bit no está configurado).

```
router isis
set-overload-bit on-startup 40 suppress interlevel
```

En el caso antedicho, el bit de la sobrecarga no se fija realmente hasta que recarguen al router, y así que usted debe continuar escapándose los prefijos IP entre los niveles. Cuando usted recarga y fija realmente el bit, usted debe suprimir los anuncios entre niveles.

Ejemplo de configuración

El siguiente diagrama de red se utiliza para demostrar el comando set-overload-bit y las opciones wait-for-bgp y suppress.



Ésta es la configuración que contiene la opción wait-for-bgp en el Router 2.

Configuración del router 2

```
router isis
set-overload-bit on-startup 40 suppress interlevel
```

El router se recargó recientemente y antes de que el eBGP converja podemos ver que el bit de sobrecarga está configurado en el LSP del Router 2 en la base de datos del Nivel 1 IS-IS.

IS-IS Level-1 Link State Database:

LSPID	LSP Seq Num	LSP Checksum	LSP Holdtime	ATT/P/OL
r2.00-00	0x00000017	0x2372	284	0/0/1

A continuación, se muestra el resultado de debug isis update que el BGP ha convergido en el Router 2:

IS-IS Level-1 Link State Database:

LSPID	LSP Seq Num	LSP Checksum	LSP Holdtime	ATT/P/OL
-------	-------------	--------------	--------------	----------

r2.00-00 0x00000017 0x2372 284 0/0/1

El Router 2 vuelve a crear su LSP de Nivel 1 porque el BGP ha convergido y se ha limpiado el bit de sobrecarga. Por eso ve "Important fields changed" en el resultado de la actualización de la depuración isis a continuación.

```
IS-IS Level-1 Link State Database:
LSPID           LSP Seq Num   LSP Checksum  LSP Holdtime  ATT/P/OL
r2.00-00        0x00000017   0x2372        284           0/0/1
```

Ahora podemos ver que el router 2 ha completado su sesión de actualización BGP con el vecino:

```
IS-IS Level-1 Link State Database:
LSPID           LSP Seq Num   LSP Checksum  LSP Holdtime  ATT/P/OL
r2.00-00        0x00000017   0x2372        284           0/0/1
```

Cuando volvemos a observar el Nivel 1 LSP del Router 2, vemos que el Router 2 ha eliminado el bit de sobrecarga (porque BGP ha convergido) y que el campo LSP Seq Num (Número de secuencia de LSP) aumenta de a 1 (porque se creó un nuevo LSP).

```
IS-IS Level-1 Link State Database:
LSPID           LSP Seq Num   LSP Checksum  LSP Holdtime  ATT/P/OL
r2.00-00        0x00000018   0xAD87        287           0/0/0
```

Ésta es la configuración del router 2 con la fuga de ruta L1 L2 configurada y el bit de sobrecarga establecido.

Configuración del router 2				
IS-IS Level-1 Link State Database:				
LSPID	LSP Seq Num	LSP Checksum	LSP	
Holdtime	ATT/P/OL			
r2.00-00	0x00000018	0xAD87	287	
0/0/0				

Observe que la base de datos del Nivel 1 del Router 2 muestra que el bit de sobrecarga está limpio en el LSP del Nivel 1 del Router 2.

```
IS-IS Level-1 LSP r2.00-00
LSPID           LSP Seq Num   LSP Checksum  LSP Holdtime  ATT/P/OL
r2.00-00 * 0x0000005D   0xC252        180           0/0/0
Area Address: 12
NLPID: 0xCC
Hostname: r2
IP Address: 2.2.2.2
Metric: 10 IP 135.8.2.0 255.255.255.0
Metric: 10 IP 135.8.1.0 255.255.255.0
Metric: 0 IP 2.2.2.2 255.255.255.255
Metric: 10 IS r2.02
Metric: 10 IS r3.01
Metric: 11 IP-External 200.200.200.200 255.255.255.255
Metric:138 IP-Interarea 1.1.1.1 255.255.255.255
```

Cuando se observan en las rutas IP que el router 3 está adquiriendo, podemos ver la dirección 1.1.1.1 del loopback, adquirida por el router 1 desde la fuga de ruta L2L1. Note también que el

router3 también está recibiendo la Static ruta redistribuida 200.200.200.0/32.

```
r3#show ip route isis
200.200.200.0/32 is subnetted, 1 subnets
i L1 200.200.200.200 [115/21] via 135.8.2.2, Ethernet0/0
1.0.0.0/32 is subnetted, 1 subnets
i ia 1.1.1.1 [115/148] via 135.8.2.2, Ethernet0/0
2.0.0.0/32 is subnetted, 1 subnets
i L1 2.2.2.2 [115/10] via 135.8.2.2, Ethernet0/0
135.8.0.0/24 is subnetted, 2 subnets
i L1 135.8.1.0 [115/20] via 135.8.2.2, Ethernet0/0
```

Configuramos set-overload-bit en el Router 2 con la opción de supresión. Suprimiremos ambos Routers interno y externo. La sintaxis del comando es la siguiente:

```
[no] set-overload-bit [on-startup [<n> | wait-for-bgp]] | [suppress [interlevel | external]]
```

suprima el interlevel previene al router de los prefijos de la publicidad aprendidos del nivel 2.
suprimen el externo previene la redistribución.

```
r2(config-router)#set-overload-bit suppress interlevel external
```

Si examinamos la base de datos del Router 2 Nivel 1, podemos observar que el bit de sobrecarga está configurado ahora en el LSP del Nivel 1 del Router 2. Se suprimieron tanto 200.200.200.200/32 como 1.1.1.1/32. No se insertan en la base de datos de Capa 1.

```
IS-IS Level-1 LSP r2.00-00
LSPID      LSP Seq Num LSP Checksum LSP Holdtime ATT/P/OL
r2.00-00 * 0x0000005F  0x23C6      266          0/0/1
Area Address: 12
NLPID: 0xCC
Hostname: r2
IP Address: 2.2.2.2
Metric: 10 IP 135.8.2.0 255.255.255.0
Metric: 10 IP 135.8.1.0 255.255.255.0
Metric: 0 IP 2.2.2.2 255.255.255.255
Metric: 10 IS r2.02
Metric: 10 IS r3.01
```

Cuando habilitamos debug isis update-packets en el Router 2, vemos "Important fields changed" (Han cambiado campos importantes) en el resultado cuando se construyen los niveles 1 y 2 de LSP. Esto indica que el contenido LSP ha cambiado; en otras palabras, hemos recibido un LSP que tiene configurado el bit de sobrecarga. Un nuevo LSP requiere un SPF lleno ser ejecutado.

```
IS-IS Level-1 LSP r2.00-00
LSPID      LSP Seq Num LSP Checksum LSP Holdtime ATT/P/OL
r2.00-00 * 0x0000005F  0x23C6      266          0/0/1
Area Address: 12
NLPID: 0xCC
Hostname: r2
IP Address: 2.2.2.2
Metric: 10 IP 135.8.2.0 255.255.255.0
Metric: 10 IP 135.8.1.0 255.255.255.0
Metric: 0 IP 2.2.2.2 255.255.255.255
```

Metric: 10 IS r2.02

Metric: 10 IS r3.01

La tabla del ruteo actualizada del Router 3 ya no incluye las redes de IP 200.200.200.200 y 1.1.1.1.

```
r3#show ip route isis
2.0.0.0/32 is subnetted, 1 subnets
i L1 2.2.2.2 [115/10] via 135.8.2.2, Ethernet0/0
135.8.0.0/24 is subnetted, 2 subnets
i L1 135.8.1.0 [115/20] via 135.8.2.2, Ethernet0/0
```

Información de DDTS

- Id. de bug Cisco [CSCdj18100](#) ([clientes registrados solamente](#)) - Introdujo la capacidad de fijar la sobrecarga mordida manualmente.
- Id. de bug Cisco [CSCdp01872](#) ([clientes registrados solamente](#)) - Introdujo la capacidad de fijar la sobrecarga mordida en el lanzamiento. Espere hasta que el BGP haya señalado la convergencia o fije un temporizador para borrar el bit de la sobrecarga.
- Id. de bug Cisco [CSCdr98046](#) ([clientes registrados solamente](#)) - Un router IS-IS L1L2 que está redistribuyendo las rutas de IP del nivel 1 en el nivel 2 o el nivel 2 en el nivel 1 puede continuar haciendo publicidad de estas rutas redistribuido en su LSP cuando se ha fijado el bit de la sobrecarga.

Información Relacionada

- [Página de soporte de IS-IS](#)
- [Página de soporte de los Routing Protocol](#)
- [Soporte Técnico - Cisco Systems](#)