# TELECOM ITALIA Tecnologie e servizi di rete

Torino, 16 Ottobre 2007

# II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

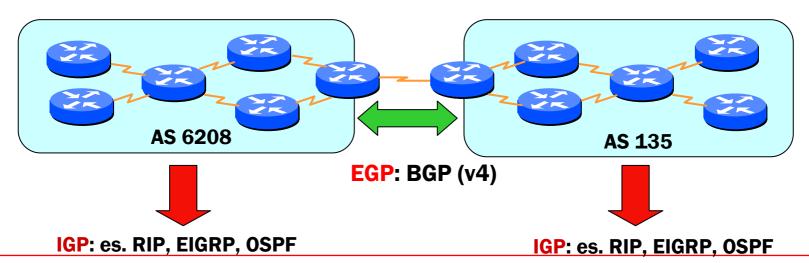
Alessandro Capello



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

### **Autonomous System**

- Definizione di Autonomous System (AS):
  - Un insieme di reti soggette alla stessa politica di routing
  - Sottoposte allo stesso controllo amministrativo
- Se il protocollo di routing agisce all'interno dello stesso AS viene denominato Interior Gateway Protocol (IGP)
- Se il protocollo di routing agisce tra due AS viene denominato Exterior Gateway Protocol (EGP), il protocollo EGP utilizzato nelle reti IP è BGP
- Queste due tipologie di protocolli realizzano una gerarchia del routing su due livelli: all'interno del dominio e tra domini, su scala di Internet



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# **Autonomous System**

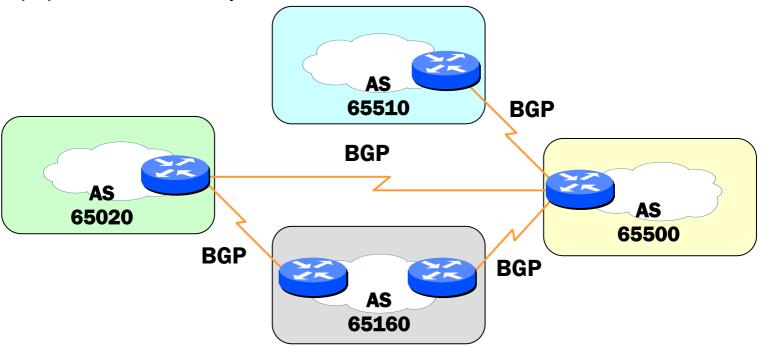
- Identificato da un proprio AS Number (ASN)
  - ▶ Pubblico, assegnato da RIR (1 64511) (es. OPB 3269)
  - Privato (64512 65535)
- Utilizzati da:
  - Internet Service Provider (ISP)
  - Clienti "multihomed"
- I prefissi appresi da un altro Autonomous System sono generalmente denominati "esterni"



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# Il ruolo di BGP tra Autonomous System

- ▶ BGP gestisce lo scambio di informazioni di routing tra Autonomous System (AS) garantendo che non si formino dei loop
- Soprattutto, BGP consente di applicare le proprie politiche di routing per la gestione dei flussi di traffico tra AS
  - Consente di controllare la raggiungibilità dei prefissi (destinazioni), imponendo le regole di policy proprie dell'autonomous system

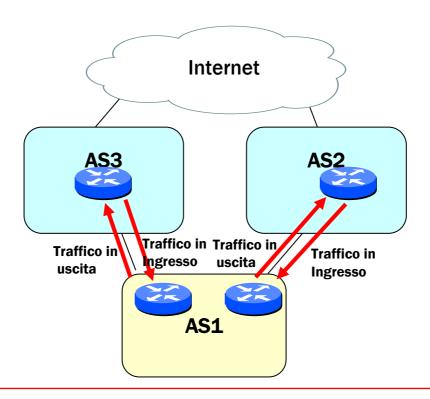




II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# **Quando è necessario BGP?**

- Quando un Autonomous System può costituire un transito per traffico destinato ad altri AS
- Quando un Autonomous System ha differenti connessioni (multihoming) ad altri AS
  - Quando è necessario controllare il punto di ingresso e di uscita del traffico

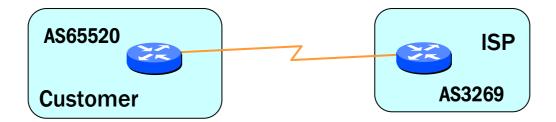




II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

### **Quando non usare BGP**

- BGP non è sempre la soluzione migliore, in alcune condizioni se ne sconsiglia l'uso:
  - Quando non si ha esigenza di applicare una politica di routing
  - Quando si possiede una sola connessione verso altri Autonomous System o Internet
    - In particolare, quando si ha poca banda a disposizione sul collegamento fisico e quando le risorse di memoria e CPU non sono sufficienti a sopportare il carico del processo BGP (prefissi, segnalazione,...)
- **È** possibile sfruttare l'impiego di rotte statiche

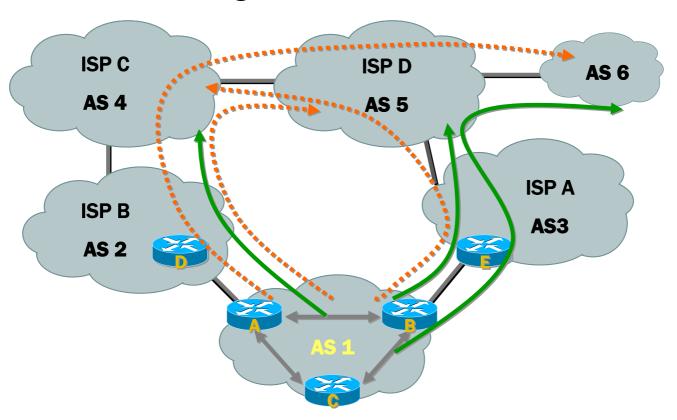




II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# **Utilizzo di BGP per Multi-homing**

L'utilizzo di BGP in questo caso consente un controllo sul percorso delle relazioni di traffico con gli altri ISP





II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# Tipologie di relazioni tra AS

- Relazioni di transito: sono quelle tra un AS "forte" ed uno più "debole"
  - L'AS forte garantisce a quello più debole l'accesso ai prefissi presenti nel suo database BGP
  - Normalmente, l'AS debole paga una tariffa sulla base del volume di traffico scambiato
  - L'AS forte è anche detto "Upstream Provider"
- Relazioni di peering: sono quelle tra AS (ISP) di forza simile
  - Ciascun AS fornisce accesso ai prefissi dei propri clienti
  - Normalmente non vi sono tariffe associate
  - Occorre evitare che un AS peer usi indebitamente i link verso l'Upstream Provider



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# **BGP:** caratteristiche principali

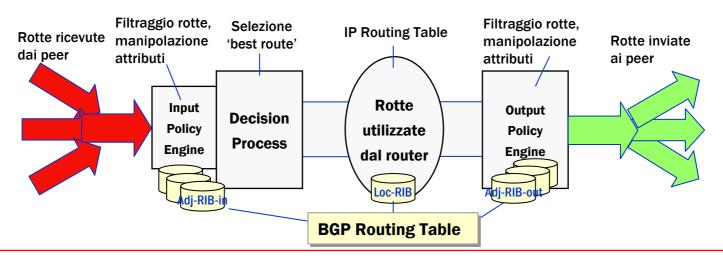
- ▶ BGP è un protocollo di tipo "path vector" che offre le seguenti caratteristiche:
  - ▶ È annunciato ai vicini soltanto il percorso "migliore"
  - Metrica ricca
    - Diverse tipologie di attributi e path vector (lista AS attraversati: AS path)
  - ► Trasporto affidabile (utilizzo protocollo TCP, porta 179)
  - Funzionalità di keepalive per la verifica delle sessioni con i peer
  - Aggiornamenti incrementali e solo in seguito a variazioni
  - Progettato per la gestione di reti di grandi dimensioni (Internet)



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# **BGP:** funzionamento generale

- Apprende diversi possibili percorsi (path) attraverso i suoi peer (BGP speaker) interni ed esterni
- Sceglie il best path e lo installa nelle tabelle di routing/forwarding IP
- Le politiche di routing vengono applicate influenzando il processo di selezione del best path
  - Ed inoltre utilizzando i meccanimsi di filtraggio inbound/outbound

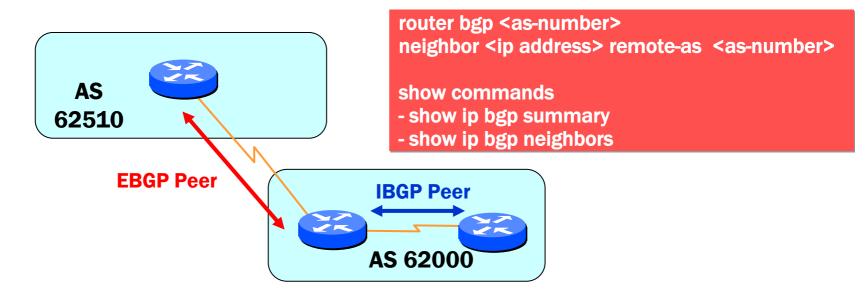




II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

#### **Peer BGP**

- Se i router neighbor (peer) BGP appartengono ad AS differenti, si parla di sessione External BGP (EBGP)
  - In una sessione EBGP i peer dovrebbero essere direttamente connessi
- Se i peer BGP appartengono allo stesso AS, si parla di sessioni Internal BGP (EBGP)
  - Non è necessario che i peer IBGP siano direttamente connessi (anzi, in generale non lo sono)
  - I router BGP di un AS devono avere una sessione IBGP con tutti gli altri (full IBGP mesh)





II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# Messaggi BGP

- BGP definisce le seguenti tipologie di messaggi:
  - Update Utilizzato per lo scambio di informazioni sui prefissi raggiungibili
    - Prefisso annunciato
    - Annuncio o cancellazione
    - Attributi associati al percorso
  - Open Consente di stabilire la sessione BGP
  - Notification
    - Indica un errore nella sessione BGP
    - Determina la chiusura della connessione TCP
  - Keepalive Messaggio periodico per verificare che la sessione sia attiva



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# Sintesi del funzionamento del protocollo

- Le coppie di BGP speaker stabiliscono per prima cosa una sessione, mediante lo scmabio di messaggi Open
- Successivamente, i BGP speaker si scambiano l'intero database BGP, mediante i messaggi Update
- In seguito a modifiche del database BGP, sono inviati update incrementali (nuovi percorsi o cancellazione di percorsi non più validi)
- Periodicamente, i BGP speaker inviano messaggi di keep-alive per veirificare che la sessione sia attiva
- I messaggi di Notification sono inviati in seguito al verificarsi di errori e per chiudere la sessione



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

#### **Attributi BGP**

- BGP allega ad ogni aggiornamento di routing degli attributi che consentono di applicare il processo di decisione, essi rientrano i quattro diverse categorie:
  - Well-known mandatory
    - Devono essere riconosciuti e trattati da tutte le implementazioni di BGP e devono essere inclusi in ogni messaggio di UPDATE
    - Inoltre, gli attributi well-known devono essere passati agli altri peer BGP
  - Well-known discretionary
    - Come sopra, ma possono essere presenti o meno in un messaggio di UPDATE
  - Optional transitive
    - Non è richiesto che tutte le implementazioni li supportino, se transitive (anche se non riconsciuto) deve essere comunque accettato e trasmesso agli altri peer BGP
  - Optional non transitive
    - Come sopra, ma se non riconosciuto può essere semplicemente ignorato e non passato ai peer

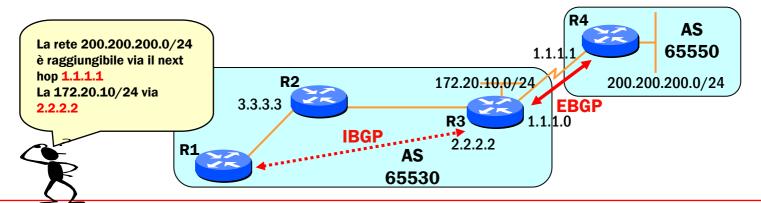




II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# **Next-Hop**

- Il next-hop è un attributo well-known mandatory, il cui significato è diverso rispetto al next hop IGP (indirizzo dell'interfaccia connessa del router che ha annunciato la rotta)
- Per le sessioni EBGP il next-hop è l'indirizzo IP del peer che ha annunciato la rotta
- Per le sessioni IBGP, per le rotte originate all'interno dell'AS, il next-hop è l'indirizzo del peer che ha annunciato la rotta
- Per le rotte iniettate nell'AS via EBGP il next-hop appreso da EBGP viene mantenuto inalterato nelle sessioni IBGP
- N.B. Il next-hop non è necessariamente raggiungibile attraverso una connessione diretta, il forwarding del pacchetto può richiedere il lookup ricorsivo nella tabella di routing
  - ▶ La rotta per il next-hop deve essere fornita dall'IGP

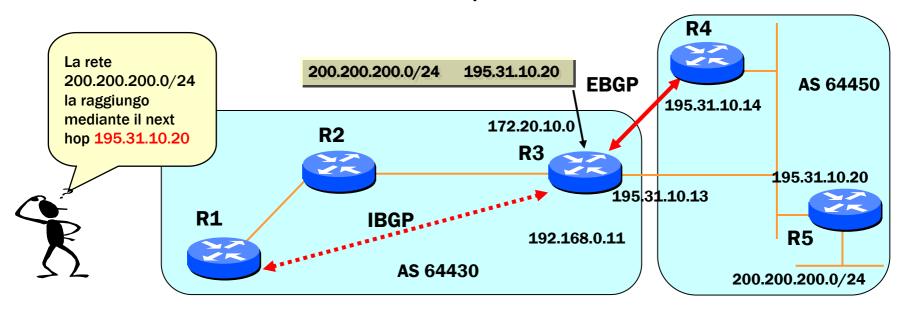




II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# **Next-Hop su una rete multiaccesso**

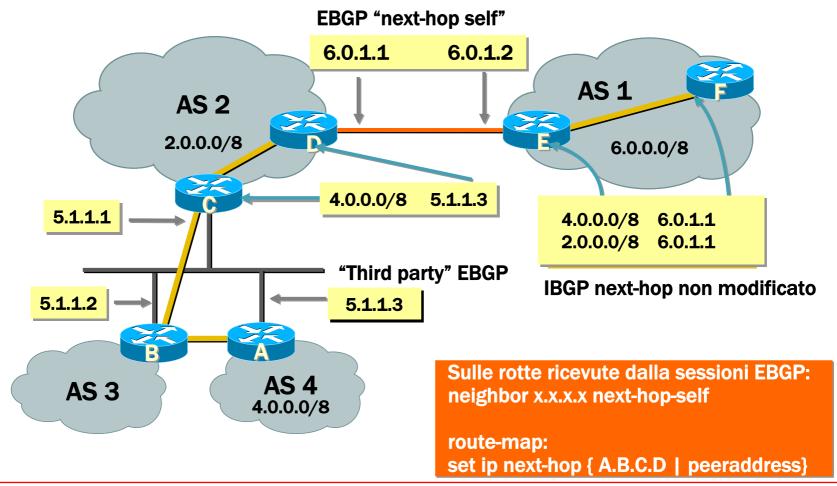
- Quando la rotta è annunciata su attraverso una rete multiaccesso (es. LAN) il next-hop è l'indirizzo IP dell'interfaccia del router connesso al media (third party next hop)
  - ▶ Più efficiente: si evita un inutile hop in fase di instradamento





II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# **Next-hop BGP**





II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# **Origin**

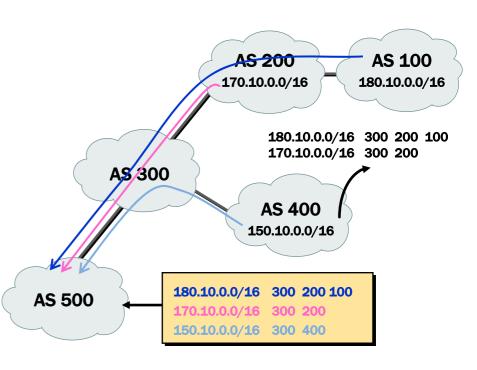
- ORIGIN è un attributo well-known mandatory che fornisce un'indicazione dell'origine del prefisso
- È un attributo che influenza la procedura di selezione del best path
- Può assumere tre valori:
  - ▶ IGP generato tramite il comando "network"
  - ► EGP generato da un protocollo EGP
  - incomplete redistribuito da un altro protocollo di routing



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

#### **AS-Path**

- ► AS-PATH è un attributo well-known mandatory che descrive la sequenza di AS che la rotta ha attraversato
  - Ogni AS aggiunge il proprio numero all'AS-Path degli annunci BGP trasmessi ai peer EBGP
- Viene utilizzato dal processo di selezione del percorso (best path), infatti viene data la preferenza all'AS-Path più breve
- Può essere manipolato da un AS per influenzare la scelta dell'instradamento (prepending)

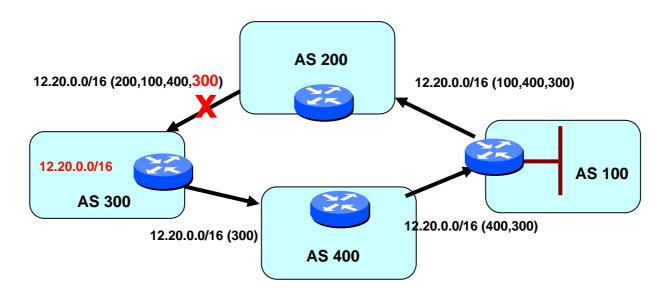




II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# **AS-Path: loop prevention**

- La presenza negli annunci della lista AS-Path assicura una topologia BGP esente da loop
  - infatti gli UPDATE che contengono all'interno della lista AS-path il numero di AS che l'ha ricevuto, vengono rifiutati dal router che li riceve

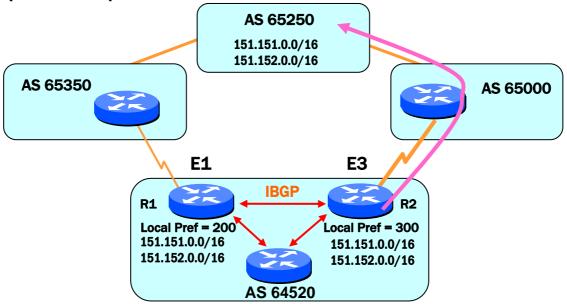




II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

#### **Local Preference**

- La Local Preference (LOCAL\_PREF) è un attributo well-known discretionary, che indica al router un grado di preferenza associato alla rotta nel confronto con altre possibili per la stessa rete destinazione
- I percorsi con una Local Preference più alta sono preferibili, il parametro è configurabile sui router sia per singola rotta che per neighbor (valore di default = 100)
- N.B. La Local Preference è locale all'Autonomous System ed è scambiata solo nei messaggi di update tra i peer IBGP

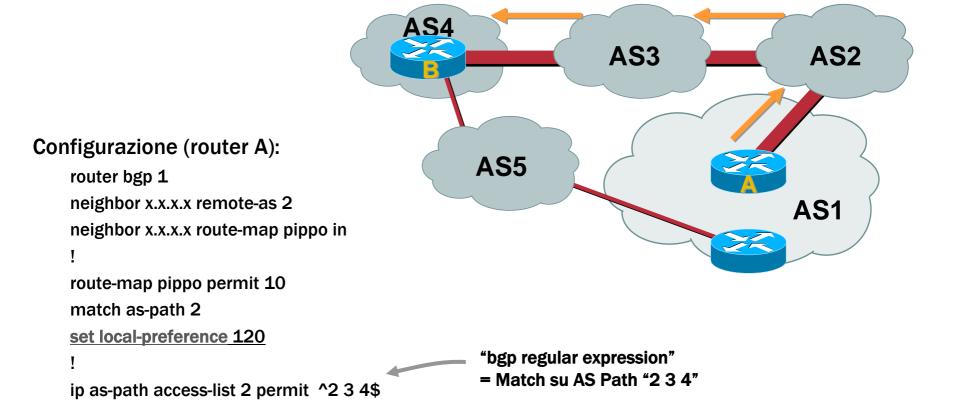




II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

### **Local Preference**

Esempio di utilizzo e configurazione



#### II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

#### **MED**

- IL Multi Exit Discriminator (MED) è un attributo optional non transitive, si tratta in pratica di una metrica (metrica esterna della rotta) ed i valori più bassi sono preferiti
  - ► II default è MED == 0
  - Non transitivo, non viene passato da un AS ad un altro
  - I valori di MED sono confrontabili solo se i path si riferiscono allo stesso AS
- Il MED è configurato sui router ed è inviato solo ai neighbor EBGP, in maniera da influenzare il punto di ingresso del traffico nell'AS

È pratica abbastanza comune utilizzare il MED in modo da rispecchiare la metrica IGP

AS 65500 172.20.0.0 MED = 150 MED = 200 MED = 80 AS 65000



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# **Community**

- Le Community sono un attributo optional transitive e vengono utilizzate per identificare un gruppo di destinazioni che condividono le stesse proprietà
- Le community offrono la possibilità di marcare le rotte in maniera da assicurare un filtraggio consistente
- Qualsiasi router BGP può marcare le rotte in ingresso, in uscita, oppure durante una operazione di redistribuzione
- Qualsiasi BGP router può utilizzare il tag per effettuare il filtering o selezionare la rotta preferita



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# Aggregazione dei prefissi 1/2

- Con il termine aggregazione si intende la generazione e l'annuncio di un prefisso con maschera inferiore che include uno o più prefissi più specifici
- I prefissi più specifici possono essere:
  - Utilizzati solo internamente alla rete dell'ISP
  - Annunciati anche ad altri AS, ad esempio per supportare il multihoming

#### Attributi:

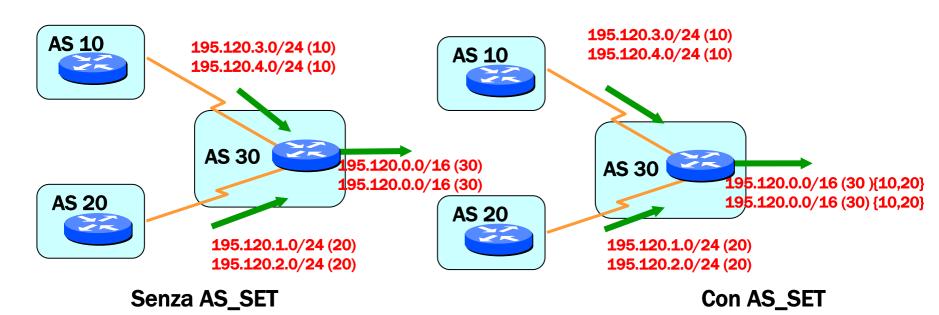
- ▶ ATOMIC-AGGREGATE (well-known discretionary): indica che il prefisso annunciato è frutto di un'operazione di aggregazione
- AGGREGATOR (optional transitive): indica ASN e indirizzo del router che ha effettuato l'aggregazione



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# Aggregazione dei prefissi 2/2

- Durante una operazione di aggregazione vengono persi i dettagli degli
   AS attraversati prima dell'aggregazione
- È possibile impostare il router affinché annunci la lista degli AS attraversati dalle rotte prima dell'aggregazione (AS\_SET)



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# **RIR Service Regions**

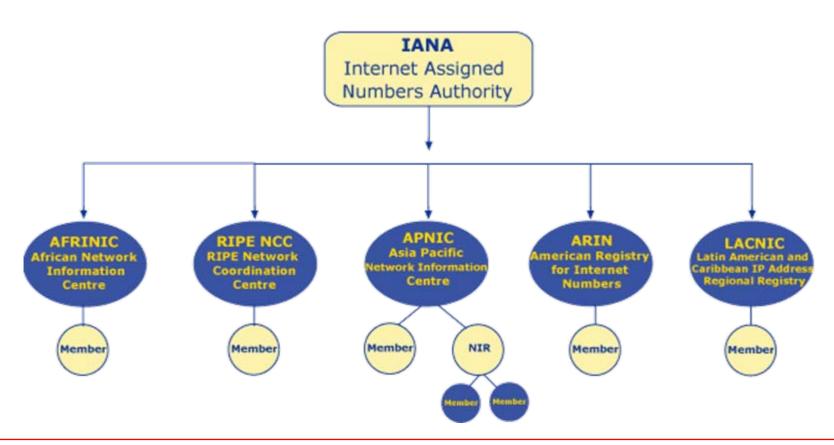




II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

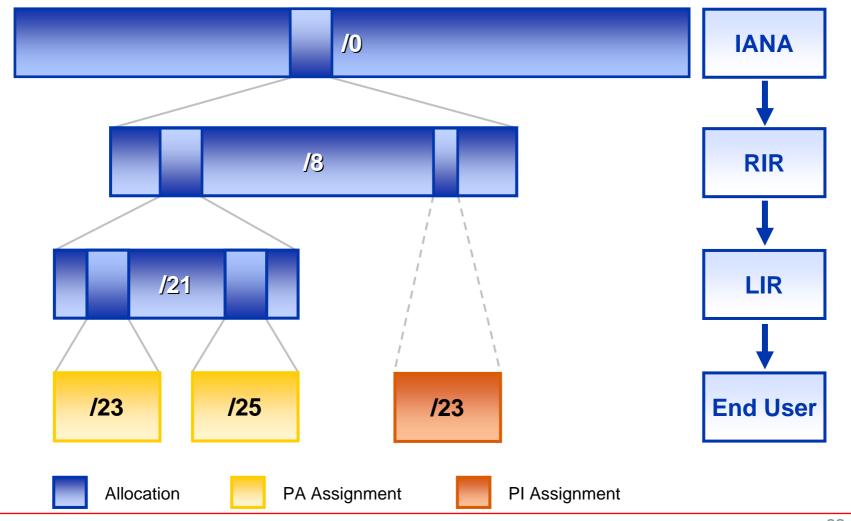
# Organizzazione gerarchica

#### **Internet Resource Allocation**



Il protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# Schema di allocazione e assegnazione dei prefissi

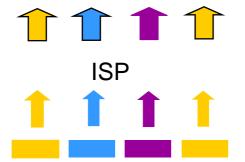


II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

#### Indirizzi PA e PI

# No Aggregation



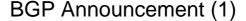


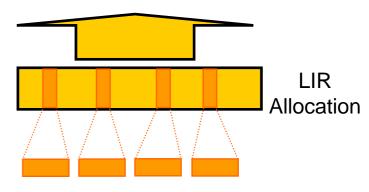
**Customer Assignments** 

Provider Independent

(Portable Assignments)

# **Aggregation**





**Customer Assignments** 

Provider Aggregatable

(Non-portable Assignments)



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# Il processo di decisione per la selezione del percorso

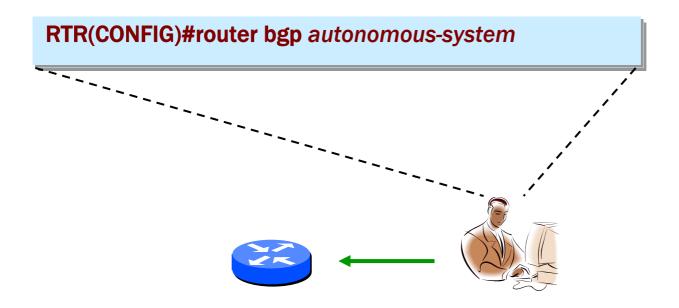
- Vengono considerate solo le rotte sincronizzate che abbiano un next hop valido in tabella e siano prive di loop, quindi:
  - 1. Viene preferito il weight più alto
  - 2. A parità di weight viene preferita la local preference più alta
  - 3. In caso di uguale local preference è preferita la rotta originata localmente sul router
  - 4. In condizione di uguaglianza viene preferito l'AS-PATH più corto
  - 5. A parità di percorsi AS si preferisce quello con l'origin code minore (IGP<EGP<Incomplete)
  - 6. A parità di origin code si preferisce il MED di valore più basso (informazione ricevuta da AS esterni)
  - 7. Nell'ipotesi vi sia ancora una uguaglianza si preferisce il percorso EBGP rispetto a quello IBGP
  - 8. Si preferisce il percorso attraverso il neighbor IGP più vicino
  - 9. Si preferisce il percorso ricevuto dal neighbor con il router ID più basso



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# **Configurazione del BGP**

▶ Abilita il protocollo di routing BGP sul router. È possibile attivare un solo processo BGP sul router





II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

#### Commandi di attivazione BGP

RTR(config-router)# neighbor {ip-address | peer-group-name} remote-as autonomous-system

Attiva la sessione IBGP o EBGP con il peer



RTR(config-router)#network network-number [mask network-mask]

Il comando network controlla quale reti sono originate dal router





II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# **Next-hop-self**

 Con questa configurazione, tutti gli UPDATE generati verso il neighbor specificato nel comando avranno come next-hop il router stesso

RTR(config-router)# neighbor {ip-address | peer-group-name} next-hop-self



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# Configurare BGP per l'aggregazione degli indirizzi

- Il comando consente la creazione di una rotta aggregata (summary) nella tabella BGP, utilizzando l'opzione summary-only le rotte più specifiche non vengono più annunciate ai neighbor
- L'opzione as-set include la lista non ordinata di tutti gli AS che le rotte più specifiche hanno attraversato

RTR(config-router)# aggregate-address ip-address mask [summary-only] [as-set]





II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

### Comandi di verifica BGP

show ip bgp [summary | neighbor]

- ▶ Se usato senza opzioni, visualizza l'intera Tabella BGP vengono riportati gli attributi più importanti associati ad una rotta
  - Usando l'opzione neighbor vengono mostrate le informazioni inerenti la sessione TCP e i parametri BGP relativi
  - ▶ Usando l'opzione summary viene visualizzata l'utilizzo della memoria e lo stato delle connessioni BGP, utile in fase di ricerca guasti

show ip bgp ip-prefix [mask subnet-mask]

Consente la visualizzazione completa di tutti gli attributi BGP della rotta



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

show ip bgp

Il numero di volte che BGP ha ricalcolato la tabella

Prefisso acquisito Via IBGP

RTR2#show ip bgp

BGP table version is 5, local router ID is 192.168.0.12

Status codes: s suppressed, d damped, h history, \* valid, > best, i - internal

Origin codes: i - IGP, e - EGP, ? - incomplete

Network Next Hop Metric LocPrf Weight Path

\*>i172.20.11.8/29 172.20.1.18 0 100 0

\*>i192.168.200.16/28 10.10.10.1 0 100 0 910 i

\*>i192.168.200.32/ 10.10.17 0 100 0 910 i

Il next hop dal quale si è ricevuta la rotta

Gli AS attraversati dalla rotta



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

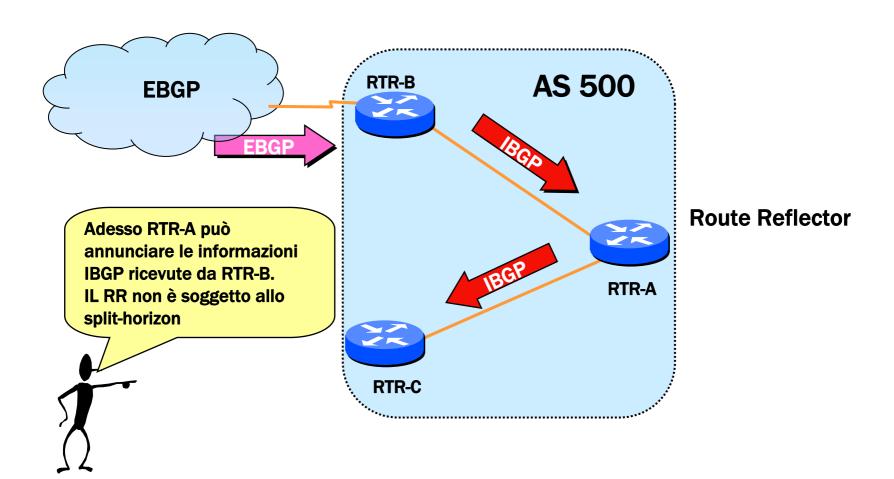
### **Scalabilità**

- Il protocollo BGP prevede che un prefisso acquisito da una sessione iBGP non possa essere propagato ad un altro peer iBGP
  - Per evitare che si formino loop
- ▶ Tale limitazione impone la presenza di una maglia completa di sessioni iBGP tra tutti gli speaker
  - Ciò diventa impraticabile in una rete con decine/centinaia di router
- Per aggirare questa limitazione, sono state proposte due estensioni al protocollo:
  - Route Reflector (molto usato)
  - Confederation (poco usato)



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

### **Route Reflectors**



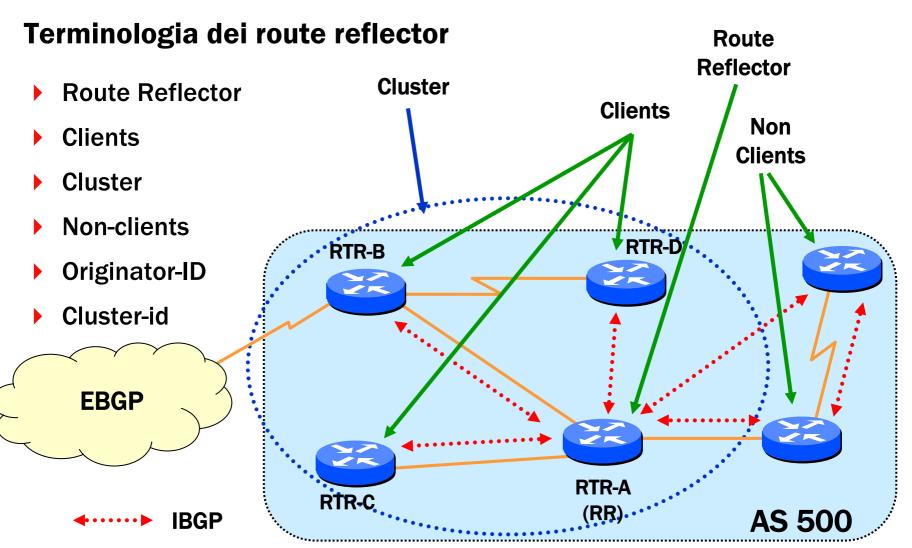
II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# Vantaggi del Route Reflector

- Incrementa la scalabilità dell'architettura BGP, risolvendo il problema delle connessioni full-mesh IBGP
- La soluzione è molto utile nelle reti di provider medio grandi
- Il forwarding dei pacchetti non viene modificato, il traffico dati non è costretto a transitare per il *route reflector*
- E' possibile avere più route reflector, anche organizzati su più livelli gerarchici, per ridondanza
- Per default, un Route Reflector non modifica il next-hop e gli attributi delle rotte scambiate negli UPDATE BGP



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)





II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# Regole del Route Reflector

- ▶ Il Route Reflector riceve aggiornamenti dai client e dai non-client
- Se l'update è generato dal client viene propagato a tutti i client e non-client, eccetto il client che ha generato l'update
- Se l'update è generato da un non-client viene propagato solo ai client
- Se l'aggiornamento è generato da un peer EBGP è propagato a tutti i client e non-client

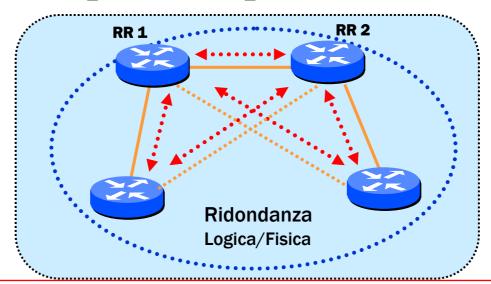
Tipo di router	Update ricevuto da	Inviato a
Classico	Peer EBGP	Tutti i peer
	Peer IBGP	Tutti gli EBGP peer
Route Reflector	EBGP peer	Tutti i peer
	Non-client IBGP	EBGP peer e client
	Client IBGP Peer	A tutti i peer tranne il mittente
Client	Peer EBGP	Tutti i peer
	Peer IBGP	Peer EBGP



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

#### **Route Reflector ridondato**

- I client di un route reflector si trovano ad avere un singolo peer IBGP, questo comporta, in caso di guasti al RR, una situazione di single-point-of-failure
- Introducendo un RR ridondato il client può avere una seconda sessione, aumentando la robustezza dell'architettura,
  - tuttavia il client riceve così due copie degli UPDATE e dunque bisogna prestare attenzione alla possibilità che si verifichino dei routing loop
  - ▶ Al fine di evitare che si formino loop all'interno dell'AS vengono utilizzati due attributi: l'ORIGINATOR\_ID e la CLUSTER\_LIST





II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# **Configurare il Route Reflector**

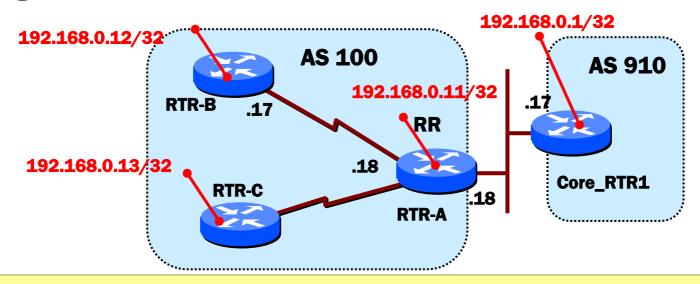
- Configura il router ad agire come route reflector e definisce quali neighbor sono client
- I client non sanno di essere connessi ad un route reflector

RTR(config-router)#neighbor ip-address route-reflector-client



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

# **Configurazione Route Reflector**



router bgp 100
neighbor 192.168.0.1 remote-as 910
neighbor 192.168.0.1 ebgp-multihop 2
neighbor 192.168.0.1 update-source Loopback0
neighbor 192.168.0.12 remote-as 100
neighbor 192.168.0.12 update-source Loopback0
neighbor 192.168.0.12 route-reflector-client
neighbor 192.168.0.13 remote-as 100
neighbor 192.168.0.13 update-source Loopback0
neighbor 192.168.0.13 route-reflector-client



II protocollo BGP (Border Gateway Protocol)

#### **iBGP Confederation**

- Dividere un AS in più sotto-AS di dimensioni inferiori
  - Ciascun router è configurato con l'AS e con un identificativo di sotto-AS
  - **Es. AS1**, (AS10, AS11, AS12)
- I router appartenenti allo stesso sotto-AS
  - Formano una maglia completa di sessioni iBGP
- I router appartenenti a differenti sotto-AS
  - Instaurano sessioni eBGP
  - Il next\_hop rimane invariato
  - Includono il proprio sotto-AS nell'AS-PATH
  - Il sotto-AS è rimosso quando il prefisso è annunciato al di fuori dell'AS

