Moritz Hahn	1	2	Σ
Sarah Alt	en-		
krüger			

Übungsblatt Nr. 6 (Abgabetermin 03.06.2024)

Aufgabe 6.1

1.

Zunächst betrachten wir, wie sich die Information über das Präfix x verbreitet:

- Router 4a in AS4 kennt das Präfix x und verteilt es über RIP innerhalb von AS4 zu 4b und 4c.
- Router 4c in AS4 teilt die Information über x mit Router 3c in AS3 über eBGP.
- Router 3c teilt die Information über x in AS3 über iBGP mit 3b und 3a.
- Router 3a teilt die Information über x mit 1c in AS1 über eBGP.
- Router 1c teilt die Information über x in AS1 über iBGP mit 1d.

Damit können wir die Frage beantworten:

- Router 1c: erfährt die Information über x über eBGP (von 3a).
- Router 3c: erfährt die Information über x über eBGP (von 4c).
- Router 1d: erfährt die Information über x über iBGP (von 1c).
- Router 3a: erfährt die Information über x über iBGP (von 3c).

2.

Um zu bestimmen, ob I auf IF1 oder IF2 gesetzt wird, müssen wir den Weg des Pakets von $\mathbf{1d}$ zum Präfix x verfolgen:

- Router 1d erhält die Route zu x von 1c.
- Router 1c hat die Route zu x von 3a.
- Die Kommunikation zwischen 1c und 3a erfolgt über ihre direkte Verbindung.

Da der Weg vom Router 1d zum Präfix x über den Router 1c führt und die Verbindung von 1d zu 1c über das Interface IF1 läuft, wird I auf IF1 gesetzt.

Begründung: Da der nächste Hop für Router 1d, um das Präfix x zu erreichen, über Router 1c erfolgt und die Verbindung von 1d zu 1c über IF1 läuft, wird I auf IF1 gesetzt.

3.

Mit der neuen Verbindung zwischen AS2 und AS4 (2c-4a) erhält **Router 1d** zwei verschiedene Routen zu x: eine über AS3 und eine über AS2. Welche Route **Router 1d** bevorzugt, hängt von den BGP-Pfadattributen ab, wie z.B. der Länge des AS-Pfads.

- Der Pfad über AS3: 1d \rightarrow 1c \rightarrow 3a \rightarrow 3c \rightarrow 4c \rightarrow 4a \rightarrow x
- Der Pfad über AS2: 1d \rightarrow 1b \rightarrow 2a \rightarrow 2c \rightarrow 4a \rightarrow x

Da BGP standardmäßig den Pfad mit der geringsten AS-Pfadlänge bevorzugt und der Pfad über AS2 kürzer ist (2 AS-Hops gegenüber 3 AS-Hops über AS3), wird **Router 1d** den Pfad über AS2 wählen.

Damit wird I auf **IF2** gesetzt, weil der Router 1d über 1b (und damit IF2) auf x zugreifen wird.

Begründung: Da der Pfad über AS2 kürzer ist (weniger AS-Hops), wird **Router 1d** den Pfad über AS2 bevorzugen, und I wird auf IF2 gesetzt.

4.

- Der Pfad über AS3: $1d \rightarrow 1c \rightarrow 3a \rightarrow 3c \rightarrow 4c \rightarrow 4a \rightarrow x \ (3 \text{ AS-Hops})$
- Der Pfad über AS2: $1d \rightarrow 1b \rightarrow 2a \rightarrow 2c \rightarrow 5a \rightarrow 4a \rightarrow x \ (4 \text{ AS-Hops})$

Da BGP standardmäßig den Pfad mit der geringsten AS-Pfadlänge bevorzugt und der Pfad über AS3 kürzer ist (3 AS-Hops gegenüber 4 AS-Hops über AS2:AS5:AS4), wird Router 1d den Pfad über AS3 wählen.

Damit wird I auf $\mathbf{IF1}$ gesetzt, weil der Router 1d über 1c (und damit $\mathbf{IF1}$) auf x zugreifen wird.

Begründung: Da der Pfad über AS3 kürzer ist (weniger AS-Hops), wird **Router 1d** den Pfad über AS3 bevorzugen, und *I* wird auf IF1 gesetzt.

Aufgabe 6.2

1.

Runde 1:

- R1 \rightarrow R2:
 - Announce:
 - * Präfix: 134.0.0.0/8
 - * NextHop: R1
 - * ASPath: [AS1]

Runde 2:

- $R2 \rightarrow R5$:
 - Announce:
 - * Präfix: 134.0.0.0/8
 - * NextHop: R2

* ASPath: [AS1, AS2]

• $R2 \rightarrow R3$:

- Announce:

- * Präfix: 134.0.0.0/8
- * NextHop: R2
- * ASPath: [AS1, AS2]

Runde 3:

• $R5 \rightarrow R3$:

- Announce:

- * Präfix: 134.0.0.0/8
- * NextHop: R5
- * ASPath: [AS1, AS2, AS5]

• $R5 \rightarrow R4$:

- Announce:

- * Präfix: 134.0.0.0/8
- * NextHop: R5
- * ASPath: [AS1, AS2, AS5]

• $R5 \rightarrow R6$:

- Announce:

- * Präfix: 134.0.0.0/8
- * NextHop: R5
- * ASPath: [AS1, AS2, AS5]

• $R3 \rightarrow R4$:

- Announce:

- * Präfix: 134.0.0.0/8
- * NextHop: R3
- * ASPath: [AS1, AS2, AS3]

Runde 4:

• $R4 \rightarrow R5$:

- Announce:

- * Präfix: 134.0.0.0/8
- * NextHop: R4
- * ASPath: [AS1, AS2, AS3, AS4]

Zusammenfassung der Nachrichten:

- Announce:
 - Runde 1: 1 Nachricht (R1 \rightarrow R2)
 - Runde 2: 2 Nachrichten (R2 \rightarrow R5, R2 \rightarrow R3)
 - Runde 3: 4 Nachrichten (R5 \rightarrow R3, R5 \rightarrow R4, R5 \rightarrow R6, R3 \rightarrow R4)
 - Runde 4: 1 Nachricht (R4 \rightarrow R5)

Insgesamt: 8 Announce-Nachrichten.

2.

R5 kennt folgende Routen zum Präfix 134.0.0.0/8:

- 1. 134.0.0.0/8 über R2, ASPath: [AS1, AS2]
- 2. 134.0.0.0/8 über R3, ASPath: [AS1, AS2, AS3]
- 3. 134.0.0.0/8 über R4, ASPath: [AS1, AS2, AS3, AS4]

R5 gibt folgende Route gegenüber R6 bekannt:

- **Präfix:** 134.0.0.0/8
- NextHop: R5
- **ASPath:** [AS1, AS2, AS5]

Begründung: R5 wählt die Route mit dem kürzesten ASPath, und bei gleich langen ASPaths die Route mit der kleinsten Router-ID (R2).

3.

- R2 sendet Withdraw-Nachrichten an R3:
 - Withdraw:
 - * Präfix: 134.0.0.0/8
- R5 sendet Withdraw-Nachrichten an R3, R4 und R6:
 - Withdraw:
 - * Präfix: 134.0.0.0/8

3.

- R2 sendet Withdraw-Nachrichten an R5:
 - Withdraw:
 - * Präfix: 134.0.0.0/8
- R3 sendet Withdraw-Nachrichten an R5 und R4:
 - Withdraw:
 - * Präfix: 134.0.0.0/8

- R5 sendet Withdraw-Nachrichten an R6:
 - Withdraw:

* Präfix: 134.0.0.0/8