מטלה – הגנת פרוטוקולי תקשורת

1) הסבר על כתובות IPv6 מיוחדות:

- - Loopback הכתובת הזו היא הכתובת 0:0:0:0:0:0:0:0:0:0:0:0:0:0: משתמשים בכתובת זו כאשר רוצים לשלוח הודעה לעצמך, אין לשייך כתובת זו להתקן כלשהו. כתובת זו מיוחסת לכתובת ברמת ה-"loopback interface".
- בוnk-Local כתובות המיועדות ליצירת חיבור בודד ברמת ה-Link. כתובות כאלו מיוצגות ע"י interface ID. כתובות כאלו מיוצגות ע"י פורמט קבוע יסתיימו ב-interface ID לאחר מכן 54 ביטים של 0 ובהתחלה 1111111010. לרוב משתמשים בכתובות אלו במקרים של קונפיגורציה של כתובות, מציאת שכנים וכו'. ראוטרים אשר מקבלים חבילות עם כתובות מסוג זה לא יעבירו את הפקטות הלאה.
 - בפרוטוקול Private IP Addresses בפרוטוקול ב-
 בסתובות אלו למעשה דומות מאוד לכתובות Site-Local בפרוטוקול ב- IPv4, אלה בעצם כתובות ששמורות לארגון ומועברות רק בתוכו. כתובות אלו יתחילו ב- Interface ID.
 - כתובות אלו הוצאו משימוש אך עדיין יש להם מימושים שונים ברשת, לכן הן עדיין קיימות.
- Reserved הכוונה לכתובות ששמורות לשימוש ידוע מראש, אשר השימוש שלהן נקבע ע"י ארגון האחראיים לתפעול השותף של הרשת כגון IETF ו-IANA, לכל Reserved Address יש שימוש ייעודי, כמו הכתובות שהזכרנו לעיל (ישנן המון כתובות כאלו בפרוטוקול IPv6 כרגע 20 לפי הארגון IANA).

2) נשווה בין ה-Neighbor Discovery בין 2 הפרטוקולים:

IPv4	IPv4	IPv6
ARP Router discover ברמת הלינק ו	ARP– ברמת הלינק נשלחת	אין צורך לבקש את הכתובת,
Broadcast – הודעה ב	הודעה ב-Broadcast לכלל	הראוטרים "מפרסמים" את
השכנים, במטרה לקנ	השכנים, במטרה לקבל תשובה	הכתובות.
ממי שיודע את הכתונ	ממי שיודע את הכתובת	
שליחת רצף הודעות י Path Discovey - M	שליחת רצף הודעות ICMP	כחלק מהפרוטוקול של ניהול
' ליעד אשר הדגל של [']	ליעד אשר הדגל של "ללא	"הרשת, הראוטרים "מפרסמים
פרגמנטציה" בהן דול	פרגמנטציה" בהן דולק עד אשר	גם את ה-MTU של אותה הרשת
MTU-מקבלים את ה	Path — MTU-מקבלים את	ברמת ה-Link.
.Discovery	.Discovery	
Autoconfiguratic לא קיים ב-IPv4, רק ו	לא קיים ב-IPv4, רק stateful.	stateless auto- ניתן לבצע
		אשר לא מצריך configuration
		חיבור ל-DHCP אך הכתובת
		תהיה רלוונטית רק לתת-הרשת
		בו המכונה נמצאת.
Address Resolution Mu	קיימות רק כמות כתובות	כמות הכתובות עצומה ולכן
מוגבלת (2 בחזקת 2	מוגבלת (2 בחזקת 32) ולכן	מספר תתי הרשתות גדול והסיכוי
מספר תתי-הרשתות	מספר תתי-הרשתות מוגבל,	שהודעת Broadcast בתת רשת
ובעקבות כך הודעות		מסוימת תגיע להרבה משתמשים
יגיעו להר Broadcast	וגיעו להרבה כלים. Broadcast	היא קטנה.

5

10

20

קיים פרוטוקול האחראי לעדכן את הראוטרים על ראוטרים מתים או לא מגיבים.	קיים שדה preference שאומר לחבילה את מצב השכן.	Neighbor unreachability detection
כאשר מקבלים הודעת redirect (הודעה שמעדכנת את מצב הרשת וממליצה על הדרך הטובה) ההודעה מכילה את הכתובת לראוטר הבא.	כאשר מקבלים הודעת redirect (הודעה שמעדכנת את מצב הרשת וממליצה על הדרך הטובה) ההודעה מכילה לא את הכתובת לראוטר הבא ולכן זה מצריך שימוש בפרוטוקול כזה או אחר על מנת למצוא אותו.	Redirect

לכך שהגודל המינימאלי של התת-רשת RFC מניעים עיקריים לפי 25 אימות 2 מניעים עיקריים לפי : /64

30

35

40

45

50

- צריך נקודה קבועה על מנת לפצל את הכתובות ILNP הלוקאליות ושל שאר הרשת.
- פרוטוקול ה-SLAAC (שפורט בסעיף הקודם) מחייב לפחות תת-רשת של 1Pv6 מכיוון שהתקני הרשת על פני 1Pv6 באורך של 64 ביטים.

בנוסף למניעים אלו, פרוטוקול ה-IPv6 לא תוכנן לתת-רשת של פחות מ-Analysis of the 64-bit Boundary in IPv6 " rfc7421 /64. ציטוט מתוך Addressing : "Addressing

"...and despite the comments above about the routing architecture and the design of SLAAC, using an IID shorter than 64 bits and a subnet prefix longer than 64 bits is outside the current IPv6 specifications, so results may vary."

- 4) ההבדלים בין stateless לבין auto-configuration stateful
- stateless auto כאשר שרת כלשהו מגדיר את עצמו דרך -stateless configuration, הוא עושה זאת על בסיס הכרטיס רשת שלו ובעזרת הכתובת התחילית של התת-רשת בה הוא נמצא. אך הוא יכול להשתמש בכתובת זו רק לשרתים אשר מקושרים לאותה הרשת, ואינו יכול לצאת עם כתובת זו מחוץ לתת-רשת שלו.
- stateful כאשר שרת משתמש בשיטה זו כדי להגדיר את עצמו הוא למעשה משתמש תחילה בשיטת ה-stateless כדי ליצור כתובת המורכבת מכרטיס הרשת הייחודי לו, ולאחר מכן (לאחר שווידא כי הכתובת שהתקבלה אינה קיימת בתת-רשת שלו) פונה לשרת חיצוני אשר מכיר את הכתובות המחלוקות ברשת, השרת מקצה לו כתובת והכתובת הסופית שמתקבלת היא שילוב של הכתובת שהתקבלה מה-stateful) ומה-stateful.
 - למעשה שתי תצורות הקונפיגורציה הללו לא זרות זה לזה אלא משלימות זו את זו.

- לאחר שהשרת יצר כתובת המורכבת מכרטיס הרשת שלו (NIC), הוא שולח הודעה לכתובת שאותה הוא יצר עם כתובת מכרטיס הרשת שלו (NIC), הוא שולח הודעה לכתובת שאותה הוא יצר עם כתובת unicast ובודק האם הוא קיבל תשובה, במידה וקיבל תשובה אז הוא מבין כי הכתובת כבר קיימת ברשת הלוקאלית שבה הוא נמצא, ובמידה ולא חוזרת תושבה הוא מבין כי יש לו כתובת ייחודית ברשת הלוקאלית ולכן אין בעיות ובמידת הצורך הוא יכול להמשיך בתהליך יצירת הכתובת בתהליך הstateful כמו שהוזכר בסעיף הקודם.
- 9) הפירוש של -Solicited-Node Multicast Address משומשת בפרוטוקול ה-ND כדי לגלות האם הכתובת אשר שרת כלשהו יצר בתהליך ה-ND כדי לגלות האם הכתובת אשר שרת כלשהו יצר בתהליך ה-stateless auto-configuration היחודית. למעשה, השרת אשר רוצה לגלות האם הכתובת שיצר הינה ייחודית או כפולה שולח הודעה לכתובת שיצר מהכתובת הנ"ל, ולפי התשובה מבין האם הכתובת כפולה או לא.

 כתובת זו נוצרת ע"י פורמט כללי:
 - תחילית של 8 ביטים: 1111111111.
 - 4 ביטים של דגלים כאשר 3 מתוך ה-4 כבר ידועים, והרביעי (MSB) שמור לשימוש עתידי.
 - 4 ביטים שמציינים את ה-scope של הכתובת ישנם כמה סוגים (על global, site-local חלקם דנו כבר global, site-local וכדומה).
 - .0 ביטים של -
 - . 1 ביטים של 1.

55

60

65

70

75

80

85

.Unicast address - ביטים של ה-24

. Solicited-Node Multicast Address - וכך בונים

- 7) ההבדלים המשמעותיים בין שני שירותי ה-DHCP הם:
- שיטת זיהוי-</u> ב-DHCPv4 השרת מזהה את הלקוח ע"י כתובת -DHCPv6 שם השרת address של כרטיס הרשת של הלקוח לעומת ה-DHCPv6 שם השרת מזהה את הלקוח לפי DUID ייחודי של הלקוח.
- <u>subnet mask/default gateway</u> ב-<u>subnet mask/default gateway</u>. ללקוח את ה-subnet mask וה-gateway, לעומת ה-subnet mask שם מי שאחראי על פעולה זו הם הראוטרים שברשת ולא שרת ה-DHCP.
- <u>מאגר כתובות-</u> לעומת DHCPv4 לשירות ה-DHCPv6 יש מאגר כתובות אשר גדול בהרבה מקודמו.
 - תקשורת בין השרת ללקוח מתבססת על DHCPv4 <u>תקשורת-</u> ב-DHCPv4 התקשורת בין השרת broadcast הודעות Broadcast על אותו ה-LAN ללקוח המתבססת על הודעות (ROMPv6 RA(Router Advertisement (אשר נגענו בהן בסעיף הקודם).

- שייכות כתובת- בשירות ה-DHCPv4 כתובת ה-IP מחולקת לפי ה-DHCPSS מלחשב יהיה 2 כרטיסי רשת אז כל כרטיס יקבל כתובת IP שונה, לעומת ה-DHCPv6 שמה הכתובת ניתנת לפי ה-DUID (שהוזכרה למעלה) הייחודי של המחשב ולכן גם אם מחשב יחליף כרטיס רשת כתובת ה-IP תישאר זהה.
 - <u>stateless/stateful</u> בשירות ה-DHCPv6 ניתן לבחור OHCPv6 לעומת stateless באיזו שיטה תרצה לבצע קונפיגורציה של הכתובת DHCPv4 או stateful.

ואלו הם ההבדלים העיקריים בין שני השירותים.

90

95