گزارش پروژه ارزیابی عملکرد پروتکل مسیریابی اطلاعاتی

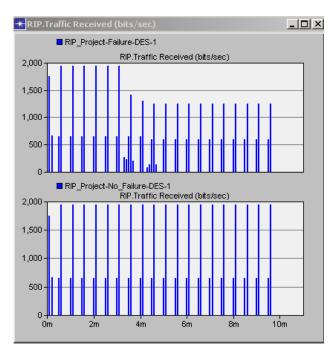
عليرضا سلطاني نشان

۲۸ دی ۱۴۰۳

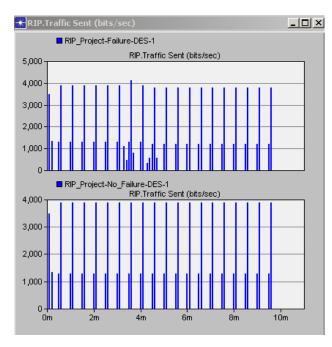
۱ تمرینات

لازم به ذکر است که تمام تمارین انجام شده در نرمافزار شبیهسازی شبکه Opnet انجام شده است.

۱. با گرافهایی که از ارسال ترافیک در RIP بدست آمده است، ترافیک بین سناریوهای Failure و No_Failure را با هم مقایسه و بررسی کنید (حالت نمایش نمودار را میلهای کنید).



(ب) شبیهسازی ترافیک دریافتی در دو سناریو



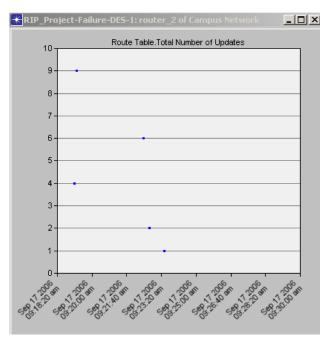
(آ) شبیهسازی ترافیک ارسالی در دو سناریو

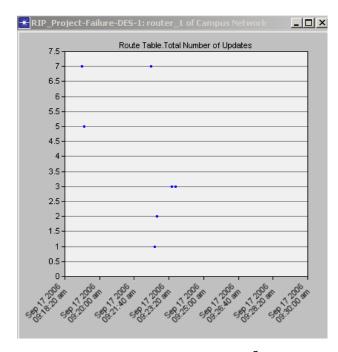
شکل ۱: ترافیکهای شبیهسازی شده در RIP

ترافیکهای ارسال در دو سناریو Failure و No_Failure رفتار کاملاً متفاوتی با توجه به ماهیت RIP دارند.

ترافیک ارسال شده در سناریو Failure در لحظات مشخصی اوج می گیرد که این افزایش ترافیک احتمالاً به دلیل تلاشهای RIP برای بازیابی یا به روزرسانی جدولهای مسیریابی بعد از وقوع خرابی در شبکه میباشد. نرخ ارسال معمولاً به 4.5K بیت بر ثانیه در پیکهای ترافیک مشاهده می شود. حجم ترافیک ارسال به دلیل مکانیزمهای بازارسال اطلاعات توسط RIP زیاد است تا در نهایت بتواند در مسیری مناسب اطلاعات را منتشر و ارسال کند. این رفتار با توجه به ماهیت RIP ناهنجاری نیست و کاملاً طبیعی میباشد. در سناریو Pailure است و به صورت پایدار در 4K بیت بر تانیه باقی می ماند. این نمودارها نشان می دهند که در حالت بدون خرابی، پروتکل RIP به صورت دورهای اطلاعات مسیریابی را ارسال می کند وکه نیازی به ارسالهای مکرر یا اضافی برای ریکاور کردن اطلاعات ندارد.

۲. تاثير سناريو Failure بين Router 1 و Router 2 را بر اساس جدول Router 1 توضيح دهيد.





(ب) تعداد به روزرسانیهای مسیریاب دوم

(آ) تعداد به روزرسانیهای مسیریاب اول

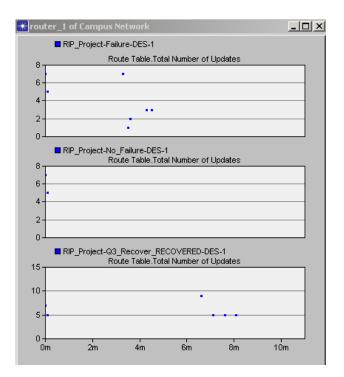
شکل ۲: به روزرسانیهای مسیریابها در هنگام برخورد به خطا

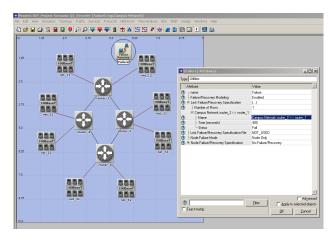
در مسیریاب اول تعداد به روزرسانیهای جدول مسیریابی افزایش داشته است که نشاندهنده تعداد تلاش مسیریاب برای یافتن مسیر جایگزین برای ارسال پکتها میباشد.

اگر به تغییرات دو جدول در تعداد به روزرسانیها دقت کنیم میتوان متوجه شد که مسیریاب اول بعد از قطع ارتباط (مشکل در ارتباط) جدول مسیریابی خود را بازسازی میکند و اطلاعات مربوط به مسیرهای دیگر را دریافت میکند (پدیده Retry).

افزایش به روزرسانیهای مسیریاب اول نسبت به مسیریاب دوم بیشتر بوده است پس میتوان نتیجه گرفت که مسیریاب اول مستقیماً تحت تاثیر قطع لینک ارتباطی قرار داشته است که بعد از مدتی تعداد به روزرسانیها به مقدار ثابتی کاهش یافته است که یعنی مسیریاب اول به مسیر جدیدی دست یافته است و میتواند از طریق آن ارسال پکتها را انجام دهد و به حالت پایدار رسیده است.

- ۳. سناریو دیگری به نام Q3_Recover بسازید. در این سناریو لینک ارتباطی باید بین Router_1 و Q3_Recover باشد به گونهای که بعد از ۴۰۰ ثانیه ریکاور شود. شبیهسازی این سناریو را انجام دهید و با استفاده از نمودار بدست آمده نمودار Total Number of بررسی و آنالیز کنید. Vpdates
- (آ) سناریوی Failure (قطع لینک): در نمودار اول، قطع لینک در ۲۰۰ ثانیه باعث افزایش تعداد بهروزرسانیها میشود، زیرا Router_1 سعی میکند مسیری جایگزین پیدا کند. این وضعیت ناپایدار تا زمانی که شبکه به یک حالت جدید برسد ادامه دارد.
- (ب) سناریوی No_Failure (بدون خطا): نمودار دوم نشان میدهد که جدول مسیریابی Router_1 بدون قطع لینک کاملاً پایدار است. بهروزرسانیهای جدول مسیریابی تقریباً صفر باقی مانده است.
- (ج) سناریوی Q3_Recover (بازیابی لینک): در نمودار سوم، قطع لینک در ۲۰۰ ثانیه باعث افزایش تعداد بهروزرسانیها میشود، مشابه سناریوی Failure. اما پس از ۴۰۰ ثانیه، زمانی که لینک بازیابی میشود، تعداد بهروزرسانیها دوباره افزایش مییابد، زیرا Router_1 جدول مسیریابی خود را بازسازی کرده و لینک بازیابیشده را دوباره در نظر میگیرد. این امر نشاندهنده بازگشت شبکه به حالت یایدار است.





(ب) تعداد به روزرسانیهای مسیریاب دوم

(آ) تعداد به روزرسانیهای مسیریاب اول

شکل ۳: به روزرسانیهای مسیریابها در هنگام برخورد به خطا