# آزمایشگاه شبکه

# آزمایش ۵: کنترل ازدحام، TCP و TUDP

در این آزمایش، مقدمات لازم برای راهاندازی و پیکربندیِ نشستهای ارتباطی UDP و TCP را فراهم میکنیم. در آزمایشهای بعدی، مکانیزم کنترل ازدحام TCP را مورد بررسی قرار میدهیم.

## الف) روال آزمایش

برنامههای مورد نیاز برای اجرای این آزمایش از فولدر lab5 در دسترس هستند. این فولدر شامل موارد زیر است:

- a. فولدر lab5 حاوی اسکریپتهای مورد نیاز برای ساخت توپولوژیهای مورد نظر میباشد.
- b. فولدرهای lab5/tcp و lab5/tcp حاوی کلاینتها و سِرورهای TCP و UDP هستند که برای اندازه گیری goodput¹ هر جریان مورد استفاده قرار خواهند گرفت.

ماشین مجازی را راهاندازی کرده و در صورت لزوم، با ورود به دایرکتوری lab5 با اجرای دستورِ زیر، برنامهها را به حالت «اجرایی» در آورید:

chmod +x tcp/tcpclient tcp/tcpserver udp/udpclient udp/udpserver مکانیزم کنترل ازدحام در ماشین مجازی را بررسی کنید. روی یک ماشین لینوکس، می توانید با تایپ دستور زیر بررسی کنید که چه مکانیزمی مورد استفاده است:

cat /proc/sys/net/ipv4/tcp congestion control

در این آزمایش، ما TCP را ملزم می کنیم که از الگوریتم کنترل ازدحام reno استفاده کند. در صورتی که پیشاپیش، الگوریتم مورد نظر از نوع reno نباشد، شما می توانید با تایپ دو دستور زیر در پنجرهٔ ترمینال، آن را به reno تغییر دهید (البته تا reboot بعدی):

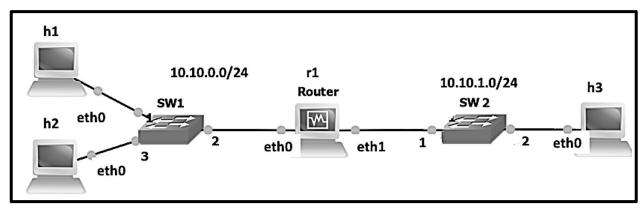
sudo su

echo reno >/proc/sys/net/ipv4/tcp\_congestion\_control راهکار دیگر این است که مستقیماً محتوای فایل فوق را به reno تغییر دهید.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup> برای یک جریان از دادهها، goodput عبارتســت از نرخ دادههای application (یعنی، دادههای مفید) که به طور موفقیتآمیز ارســال میشــوند. برای سؤالاتی که در بخشهای آتی مواجه میشوید، باید در نظر بگیرید که بستهها علاوه بر دادههای application دارای سرآیند (هدر) هم هستند.

### ب) جريانهاي TCP و UDP

اسکریپت lab5.py موجود در فولدر lab5، توپولوژی نمایش داده شده در شکل ۱ را میسازد.



شکل ۱- توپولوژی متشکل از سه PC و یک روتر

فایل lab5.py را طوری تکمیل کنید که جداول مسیریابی و آدرسهای IP طبق روش آدرسدهی زیر پیکربندی شوند:

- سابنتِ ماشینهای h2 ،h1 و روترِ r1 دارای آدرس 10.10.0.0/24 است. آدرسهای h2 ،h1 و روتر هم به ترتیب به صورت 10.10.0.1 و 10.10.0.10 و 10.10.0.10 میباشد.
- سابنتِ ماشین h3 و روتر دارای آدرس 10.10.1.0/24 است. آدرسهای h3 و روتر هم به ترتیب،
   10.10.1.1 و 10.10.1.10 میباشد.

یک ترمینال در ماشین خود باز کنید و اسکریپت lab5.py را اجرا نمایید. پس از اجرای توپولوژی، با استفاده از دستور pingall، پیکربندی خود را آزمایش نمایید.

## ب-۱) تست اتصال بین کلاینت و سرورهای TCP و TUDP

دایرکتوری lab5/udp حاوی دو برنامه است: udpserver و udpclient. نحوهٔ استفاده از این برنامهها به صورت زیر است:

- # ./udpserver (PORT)
- # ./udpclient (IP SERVER) (PORT) (RATE)

برای سِرور، PORT همان شمارهٔ پورتی است که روی آن سِرور مشغول گوش کردن میباشد. برای کلاینت ارسال IP\_SERVER و PORT به ترتیب، آدرس IP و شماره پورت ماشینی را مشخص می کند که بسته ها به مقصد آن ارسال می شوند و RATE هم نرخی را مشخص می کند که با آن داده ها توسط کلاینت ها ارسال می شوند (برحسب کیلوبیت در

ثانیه). اگر نرخ کمتر از 50 kbps باشد، کلاینتها بستههای به اندازهٔ 125 بایتی ارسال میکنند وگرنه بستههایی با اندازهٔ 1000 بایت می فرستند.

خروجی کلاینت UDP دارای فرمت زیر است  $^{7}$ :

```
4.0s - sent: 503 pkts, 1000.0 kbits/s
5.0s - sent: 629 pkts, 1000.6 kbits/s
```

به عنوان مثال، مقادیر خط دوم را میتوان به این نحو تفسیر کرد که:

- 5.0 عبارتست از تعداد ثانیههای سپری شده از لحظهٔ شروع به کار کلاینت
  - 629 يعنى تعداد كل بستههاى ارسالى توسط كلاينت
  - 1000.6 نرخ ارسال طى آخرين ثانيه است (برحسب kbit/s).

خروجی سرور UDP دارای فرمت زیر است:

```
169.5s - received: 723/ sent: 741 pkts (loss 2.429%), 959.6 kbit/s
170.5s - received: 843/ sent: 867 pkts (loss 2.768%), 957.7 kbit/s
```

به عنوان مثال، مقادیر خط دوم را می توان به این نحو تفسیر کرد که:

- 170.5 زمانی است که از راهاندازی سرور می گذرد.
- 843 یعنی تعداد کل بستههای دریافتی توسط سرور
- 867 يعنى تعداد كل بستههاى ارسالى توسط كلاينت
  - 2.768 يعنى درصد بستههايى كه از بين رفتهاند
- 957.7 نرخی است که طی آخرین ثانیه، بسته ها با آن دریافت شده اند. به این مقدار، اصطلاحاً goodput طی آخرین ثانیه گفته می شود.

# یک سِرور UDP در h3 راهاندازی کنید که روی پورت UDP گوش می کند.

\* نکته: با توجه به اینکه Mininet یک امولاتور است، اگر یک آزمایش را چندین مرتبه اجرا کنید، نتایج هر بار میتواند متفاوت باشد. به همین مناسبت، توصیه میشود که هر آزمایش را دو مرتبه اجرا نمایید و مقادیر میانگین را به عنوان جواب ارائه دهید.

<sup>&</sup>lt;sup>۲</sup> برای کلیه موارد این آزمایش، مقادیر نرخ چاپ شده، از نوع دادههای application هستند و حجم سرآیندها (هدرها) در آنها لحاظ نشده است.

سؤال ۱: روی ماشین h1 یک کلاینت UDP اجرا کنید که دادهها را برای سِرور h3 با نرخ 100 kbps ارسال میکند. احتمال loss و goodput که در h3 مشاهده می شود، چقدر است؟

<u>سؤال ۲:</u> آزمایش را با نرخهای Mbps ،1 Mbps ،1 Mbps و 100 Mbps تکرار کنید. مقادیر goodput <u>سؤال ۲:</u> آزمایش را با نرخهای loss ، احتمال loss بالاتر از %1 است؟ آیا می توانید نتایج را با توجه به کُد برنامه lab5.py توجیه نمایید؟

دایرکتوری lab5/tcp حاوی دو برنامه است: tcpserver و tcpserver. نحوهٔ استفاده از آنها مشابه ِ lab5/tcp و دایرکتوری lab5/tcp حاوی دو برنامه است: tcpserver و tcpserver و اینکه ما نرخی را برای کلاینت مقرّر نمینماییم. در واقع، فرض میشود که کلاینت دارای حجم نامتناهی داده برای ارسال است و از مکانیزم کنترل ازدحام TCP برای کنترل نرخ ارسال دادهها به سوی سِرور استفاده میشود.

```
# ./tcpserver (PORT)
# ./tcpclient (IP SERVER) (PORT)
```

خروجی کلاینت TCP چیزی شبیه به شکل زیر است:

```
6.3: 854.0kbps avg ( 944.5[inst], 926.5[mov.avg]) cwnd 9 rtt 83.9ms
7.3: 862.4kbps avg ( 914.6[inst], 925.3[mov.avg]) cwnd 9 rtt 86.8ms
```

به عنوان مثال، مقادیر خط دوم را می توان به صورت زیر تفسیر کرد:

- 7.3 نمایانگر زمان است
- 862.4 میانگین نرخ کلاینت است: یعنی، کل حجم دادهای که به طور موفقیت آمیزی توسط کلاینت منتقل شده است تقسیم بر کل زمان (مقدار حاصل را می توان به عنوان مقدار میانگین TCP برای TCP نیز تعبیر نمود).
  - 914.6 همان نرخ آني است (تقريباً طي ثانيهٔ آخر).
  - 925.3 نيز مقدار ميانگين متحرک (moving average) نرخ است.
    - مقدار 9 اندازهٔ «پنجرهٔ ازدحام» TCP را نشان میدهد.
  - 86.8 يعنى RTT اندازه گيرى شده توسط الگوريتم كنترل ازدحام TCP.
  - یک سِرور TCP روی ماشین h3 راهاندازی کنید که روی پورت 10001 گوش میدهد".

<sup>۳</sup> قبل از راهاندازی هر سِـرور و کلاینت جدید، کلیه کلاینتها و سِـرورهای قبلی را kill کنید. این کار باعث میشـود تا مقادیر متوسـطی که چاپ میشـوند، reset شوند.

# Goodput میکند. h3 مؤال $^{"}$ : یک کلاینت TCP روی ماشین h1 اجرا نمایید که برای سِرور h3 داده ارسال میکند. ارتباط چقدر است؟

\* نکته: برای تمامی آزمایشها باید صبر کنید تا مقادیر چاپ شده به حالت پایداری برسند. این امر به خصوص برای TCP خیلی اهمیت دارد. نرخ ارسال دادهها در TCP به وقوع soloss ربط دارد که آنها هم به صورت تصادفی رخ می دهند. به همین دلیل، برای دستیابی به مقادیر قطعی، باید صبر کنید تا نرخ متوسط به پایداری برسد (برای اغلب سناریوها حدود ۲ دقیقه کفایت می کند). ضمن اینکه هر آزمایش ترجیحاً باید دوبار تکرار شود.

### ب-۲) محدودسازی پهنای باند روتر

برای انجام آزمایشاتی که در آنها کارایی شبکه بابت ظرفیت برخی لینکها دچار محدودیت است، در این بخش، پهنای باند بعضی از اینترفیسها را بیشتر محدود مینماییم.

مثلاً، به عنوان یک راهکار می توان از امکانات کلاس TCLink در Mininet و پارامترهایی که برای محدودسازی پهنای باند در اختیار می گذارد، بهره گرفت. به طور مشخص، دستور زیر:

net.addLink(h1, h2, bw=5, delay='2ms', max\_queue\_size=1000,
loss=1)

یک لینک دو طرفه بین ماشینهای 11 و 12 با پهنای باندِ 5 Mbps تأخیرِ 2ms، احتمال 10ss برابر با 10 و حداکثر سایز صفِ 1000 بسته ایجاد می کند. پارامتر bw عددی را بر حسب Mbps مشخص می کند؛ تأخیر به صورت یک رشتهٔ با واحد (مانند '5ms' یا '100us' یا '1s') بیان می شود؛ احتمال 10ss برحسب درصد (بین تا ۱۰۰) معیّن شده و معیّن می شود. برای اطلاعت بیشتر می توانید به آدرس می الملاعث بیشتر می توانید به آدرس می الملاعث بیشتر می توانید به آدرس می الملاعث المید.

به عنوان راهکار دیگر، در اسکریپتِ lab5.py که در بخش قبلی آن را تکمیل و اجرا نمودید، دستوری به صورت زیر وجود دارد:

### link r1sw2.intf1.config(bw=10)

این دستور صرفاً پهنای باند اینترفیس eth1 از روتر را روی Mbps انظیم می کند (به جای اینکه پهنای باند کل لینک را محدود سازد). با این وجود، حداکثر ترافیکی که قابل انتقال خواهد بود، مشابه زمانی است که شما پهنایِ باند کل لینک را به link\_r1sw2=net.addLink(r1, sw2, bw=10) که در زمان اجرای یک لینک قابل استفاده است).

• پهنای باند اینترفیس eth1 از روتر را به 3 Mbps محدود سازید.

\* توجه: برای محقق شدن تغییر پهنای باند، باید از Mininet خارج شده، توپولوژیِ قبلی را clean-up کرده و سپس مجدداً اسکریپت lab5.py را اجرا نمایید.

\* توجه: محدودیت Mbps و هم برای بستههای وارده و هم خارجه از اینترفیس eth1 روتر اِعمال خواهد شد چراکه کلاس TCLink اینترفیسهای متقارن ایجاد می کند. در آزمایشهای آتی، توضیح خواهیم داد که چگونه با استفاده از دستورات لینوکس می توان محدودیتهای پهنای باند را به صورت نامتقارن بر مبنای زمانبندی CBQ<sup>4</sup> ایجاد کرد.

#### ب-۲−ر) تست UDP

یه یاد داریم که کلاینت UDP در شرایطی که RATE را روی مقداری بزرگتر از 50 kbps تنظیم کنیم، بستههایی هر کدام به اندازهٔ 1000 بایت ارسال خواهد نمود.

سؤال ۴: به لحاظ تئوری، انتظار داریم اندازهٔ (بر حسب بایت) فریمهای Ethernetی که برای ارسال دادههای کلاینت استفاده میشوند، به صورت زیر باشد:

هِدر (سرآیند) UDP به میزان ۸ بایت، هِدر IP به مقدار ۲۰ بایت، هِدرِ Ethernet به میزان ۱۴ بایت و اندازهٔ دادههای Application هم که ۱۰۰۰ بایت؛ پس، مجموعاً: ۱۰۴۲ بایت.

با استفاده از WireShark همخوانی واقعیت با این مقدار تئوری را کنترل کنید.

سؤال ۵: پس از اِعمال محدودیت 3 Mbps در پهنای باند، روتر در توپولوژیِ شکل ۱ تبدیل به گلوگاه (bottleneck) شبکه میشود. به لحاظ تئوری، حداکثر مقدار قابل دستیابی برای گذردهی دادههای کاربردی (همان goodput) چقدر خواهد بود؟ محاسبه کنید.

• یک سِرور UDP روی ماشین h3 راهاندازی کنید که روی پورت 10000 گوش میکند.

سؤال  $rac{8}{2}$  یک کلاینت UDP روی ماشین  $rac{1}{2}$  راهاندازی نمایید که دادهها را با نرخ  $rac{100 ext{ kbps}}{2}$  ارسال می کند. مقدار احتمال  $rac{1}{2}$  و همچنین  $rac{1}{2}$  amilace شده در  $rac{1}{2}$  چقدر است؟

goodput و عملیات مورد نظر در سؤال 9 را برای نرخهای Mbps و 3 Mbps انجام دهید. مقادیر مواود 10 Mbps و احتمالات 10 solut و احتمالات 10 چقدر می شود 10 مقادیر حاصل برای 10 goodput در همه این موارد را با مقداری که انتظار دارید (و در سؤال 10 محاسبه کردید)، مقایسه نمایید.

<sup>&</sup>lt;sup>4</sup> Class-Based Queuing (CBQ)

### ب-۲-۲) تست TCP

سؤال ۱<u>۰: انتظار داریم اندازه (برحسب بایت) فریمهای اترنتی که برای ارسال دادهها توسط ارتباط TCP استفاده می</u>شوند برابر با 1514 بایت باشد چراکه: با توجه به MTU، دادههای برنامهٔ کاربردی 1448 بایت، هِدِر P بایت، هِدِر اترنت 14 بایت و هِدِر TCP برابر با 32 بایت است. این فرضیه را از طریق گوش دادن به بستهها در سمت سرور بررسی کنید.

\* توجه: اگر قابلیت TCP segmentation offload در یک ماشین فعال باشد (که گاهی به آن، TSO یا LSO نیز گفته میشود)، سیستمعامل بستههای بزرگتر از MTU را به کارت شبکه میدهد و درایورِ کارت شبکه نیز برای جا دادن بستهها در MTU، آنها را خُرد مینماید. اگر بتوان بستهها را مستقیماً از رسانه شنود کرد (به جای اینکه از endpoint ارتباط شنود کنیم)، خواهیم دید که بستهها با اندازهٔ درست (همان 1514 بایت) ارسال میشوند. قابلیت TSO نوعی بهبود روی عملکرد TCP است ولی امکان غیرفعال کردن آن نیز وجود دارد تا سیستمعامل، دیگر فریمهای oversized تولید نکند. برای این منظور در 1 دستور زیر را اجرا نمایید:

ethtool -K h1-eth0 tx off sq off tso off

سؤال ۹: به لحاظ تئوری، حداکثر مقدار مورد انتظار برای goodput دادههای کاربردی چقدر است؟ نحوهٔ محاسبهٔ خود را تشریح کنید.

• یک سِرور TCP روی ماشین h3 راهاندازی کنید که روی پورت 10001 گوش میکند.

سؤال ۱۰: یک کلاینت TCP روی ماشین h1 راهاندازی کنید که دادههایی را برای سِرور واقع در h3 میفرستد. Goodput ارتباط چقدر است? آن را با مقدار تئوری مورد سؤال ٩ مقایسه نمایید.