



# دانشگاه صنعتی امیرکبیر (یکی تکنیک تهران)

ه مهندسی کامپیوتر و فناوری اطلاعات در انتگره مهندسی کامپیوتر و فناوری اطلاعات دانشگاه مهندسی کامپیوتر و فناوری اطلاعات ۱۳۹۷ ۱۳۹۷





نمره	مسئله
	1
	۲
	٣
	۴
	۵
	۶

درس شکه ای کامپیوتری ، نیم سال اول سال تحصیلی ۹۸-۹۷

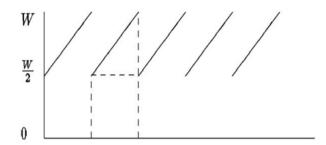
تمرین سری هشم (موعد تحویل:۱۳۹۷/۰۹/۲۵)

توجه: برای صرفهجویی در کاغذ تکالیف را یا دو رو پرینت <u>ید و یا از کاغذهای باطله یک رو سفید استفا</u>

نمره:

شماره دان<u>شجویی</u>:

سوال ۱: یکی از توصیفاتی که برای TCP استفاده میشود، توصیف ماکروسکوپیک است. در این توصیف فرض میشود کـه در بــازههــای زمانی، نرخ ارسال از  $\frac{W}{RTT}$  به  $\frac{W}{RTT}$  تغییر می کند و فقط یک بسته و در انتهای هر بازه از دست می رود: congestion window (packets)



با در نظر گرفتن این توصیف به سوالات زیر پاسخ دهید:

الف) نشان دهید نرخ گذردهی میانگین به شرح زیر است:

Average throughput =  $\frac{\dots \dots}{RTT}$ 

$$\frac{(W + \frac{W}{2})/2}{RTT} = \frac{3W}{4RTT} = \frac{0.75W}{RTT}$$

ب) نشان دهید نرخ از دست رفتن بسته برابر است با:

$$L = loss \, rate = \frac{1}{\frac{3}{8}W^2 + \frac{3}{4}W}$$

نرخ از دست رفتن بسته یا L نسبت تعداد بستههای از دست رفته به تعداد بستههای ارسال شده است. در یک چرخه یک بسته از دست رفته است. تعداد بستههای ارسال شده به صورت زیر محاسبه میشود:

$$\frac{W}{2} + \left(\frac{W}{2} + 1\right) + \dots + W = \sum_{n=0}^{W/2} \left(\frac{W}{2} + n\right)$$



#### درس تشکه ای کامپیوتری، نیم سال اول تحصیلی ۹۸-۹۷





#### تمرین سری هشم (موعد تحویل: ۱۳۹۷/۰۹/۲۵)

$$= \left(\frac{W}{2} + 1\right) \frac{W}{2} + \sum_{n=0}^{W/2} n$$

$$= \left(\frac{W}{2} + 1\right) \frac{W}{2} + \left(\frac{0 + \frac{W}{2}}{2}\right) \times \left(\frac{W}{2} + 1\right)$$

$$= \frac{W^2}{4} + \frac{W}{2} + \frac{W^2}{8} + \frac{W}{4}$$

$$= \frac{3}{8}W^2 + \frac{3}{4}W$$

بنابراین نرخ از دست رفتن بسته برابر است با:

$$L = \frac{1}{\frac{3}{8}W^2 + \frac{3}{4}W}$$

ج) با توجه به قسمتهای الف و ب نشان دهید برای ارتباطی که نرخ از دست رفتن بسته در آن برابر با  $\operatorname{L}$  است نرخ گذردهی م

 $Average\ throughput \approx \frac{1.22.\,MSS}{_{RTT}\ \sqrt{\tau}}$ 

برای Wهای بزرگ داریم که  $W^2\gg rac{3}{8}W^2$  بنابراین  $W^2\approx \sqrt{rac{8}{3L}}$  یا  $U^2\gg rac{3}{8}W^2\gg rac{3}{4}$  بنابراین شده داریم که:

average throughput = 
$$\frac{3}{4}\sqrt{\frac{8}{3L}} \cdot \frac{MSS}{RTT} = \frac{1.22.MSS}{RTT.\sqrt{L}}$$



### درس منکه بای کامپیوتری، نیم سال اول تحصیلی ۹۸-۹۷





صفحه: ۳ از ۱۰

تمرین سری هشم (موعد تحویل: ۱۳۹۷/۰۹/۲۵)

سوال ۲: شکل زیر را در نظر بگیرید. فرض کنید پروتکل TCP Reno در این ارتباط استفاده شده است. به سوالات زیـر پاسـخ داده و در هر سوال پاسخ خود را توجیح نمایید.

الف) بازههایی که TCP در وضعیت Slow Start قرار دارد را مشخص کنید.

بازه های [1,6] و [23,26] در وضعیت Slow Start قرار دارند زیرا اندازه پنجره ازدحام در هر گام دو برابر می شود.

ب) بازههایی که TCP در وضعیت Congestion Avoidance قرار دارد را مشخص کنید.

بازههای [6,16] و [17,22] در وضعیت Congestion Avoidance قرار دارند زیرا اندازه پنجره ازدحام در این بازهها در هرگام یک واحد افزایش می یابد.

ج) بعد از دوره ۱۲م، از دست رفتن بسته با استفاده از Triple Duplicate ACK شناسایی شده است یا Trimeout؟

.Triple Duplicate ACK با

چون اگر Timeout رخ داده بود اندازه پنجره ازدحام باید به یک کاهش می یافت.

د) بعد از دوره ۲۲ام، از دست رفتن بسته با استفاده از Triple Duplicate ACK شناسایی شده است یا Trimeout?

با Timeout.

چون اندازه پنجره ازدحام به یک کاهش یافته است.

هـ) مقدار Slow Start Threshold در ابتدا چقدر بوده است؟

32

چون در این مقدار Slowstart متوقف شده و Congestion Avoidance شروع شده است.

و) مقدار Slow Start Threshold بعد از دوره ۱۱۸م چقدر است؟

2

این مقدار هنگامیکه packet loss تشخیص داده شود به نصف مقدار پنجره ازدحام تغییر داده می شود. در دوره ۱۱۶، هنگامیک Packet loss تشخیص داده می شود اندازه پنجره ازدحام برابر با ۴۲ است بنابراین در دوره ۱۱۸ مقدار Slow Start Threshold برابر ۲۱ است.

ز) مقدار Slow Start Threshold بعد از دوره ۲۴م چقدر است؟

3

چون در دوره ۲۲ام timeout رخ داده است پس Slow Start Threshold نصف مقدار پنجره ازدحام در دوره ۲۲ام می شود.

ح) در کدام دوره بستهی شماره ۷۰ ارسال میشود؟

دوره هفتم

در دوره اول بسته ۱ ارسال میشود بستههای ۲-۳ در دومین دوره، بستههای ۴-۷ در دوره سـوم، بسـتههای ۸-۱۵ در دوره چهـارم، بستههای ۱۶-۳۱ در دوره پنجم، بستههای ۳۲-۶۳ در دوره ششم، بستههای ۶۴-۹۶ در دوره هفتم ارسال میشوند.



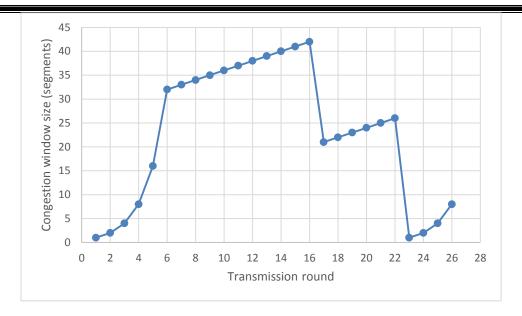
### درس شکه کامپیوتری، نیم سال اول تحصیلی ۹۸-۹۷





صفحه: ۴ از ۱۰

# تمرین سری هشم (موعد تحویل: ۱۳۹۷/۰۹/۲۵)

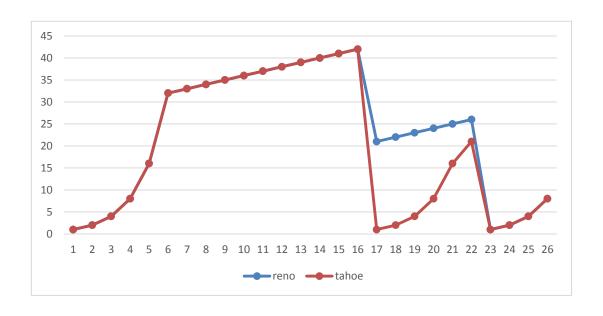


سوال ۳: در یک اتصال TCP در بازه زمانی ۰ تا ۲۶، رخدادهای زیر اتفاق افتاده است:

- ۳ پیام تایید تکراری در شانزدهمین دوره دریافت شده است.
  - در بیست و دومین دوره یک Timeout رخ می دهد.

با فرض اینکه آستانه ازدحام اولیه ssthresh = 32 MSS است. نمودار اندازه پنجره ازدحام براساس دوره زمانی را بـرای TCP Tahoe و TCP Reno رسم کنید و به سوالات زیر پاسخ دهید.

- الف) مقدار ssthresh و اندازهی پنجرهی ازدحام در نوزدهمین دوره چقدر است؟
  - ب) تعداد کل بسته های ارسال شده در بیست و دومین دوره چقدر است؟
- ج) تعداد کل بسته های ارسال شده از هفدهمین دوره تا بیست و دومین دوره چقدر است؟





# درس شبکه ای کامپیوتری، نیم سال اول تحصیلی ۹۸-۹۷ مقامه میسی تامور و اور اساس تمرین سسری هشتم (موعد تحویل: ۱۳۹۷/۰۹/۲۵)





صفحه: ۵ از ۱۰

	الف)
TCP Reno	
Sstreh=21	
Cwnd=23	
TCP Tahoe	
Sstreh=21	
Cwnd=4	
	ب)
TCP Reno	
Cwnd=26	
TCP Tahoe	
Cwnd=21	
	ج)
TCP Reno	
21+22+23+24+25+26=141 تعداد كل بستههاى ارسال شده از هفدهمين دوره تا بيست و دومين دوره	
TCP Tahoe	
21=52+4+8+1+2+2= تعداد کل بستههای ارسال شده از هفدهمین دوره تا بیست و دومین دوره	



# درس شکه ای کامپیوتری، نیم سال اول تحصیلی ۹۸-۹۷

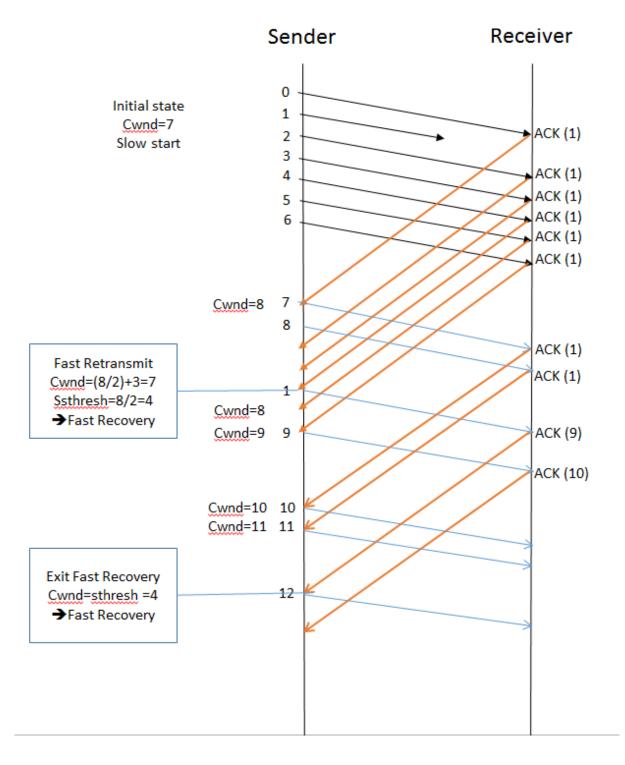




صفحه: ۱۶ز ۱۰

# تمرن سری هشم (موعد تحویل: ۱۳۹۷/۰۹/۲۵)

سوال ۴: در ارتباط شکل زیر از پروتکل TCP Reno استفاده شده است. با فرض اینکه در ارسال بسته ها با شـماره ترتیب بیشـتر از ۶، هیچ بستهای از بین نمیرود شکل زیر را تا ارسال بسته با شماره ترتیب ۱۲ کامل کنید. همچنین در هر ارسال مقـدار پنجـره ازدحـام و Fast recovery ،Slow start) state یا Congestion avoidance) را مشخص کنید. اندازه پنجره ازدحام در ابتـدا برابـر بـا ۷ و در حالـت slow start است.





#### صفحه: ۷ از ۱۰

## درس تسکه ای کامپیوتری، نیم سال اول تحصیلی ۹۸-۹۷





#### تمرین سری هشم (موعد تحویل: ۱۳۹۷/۰۹/۲۵)

سوال ۵: اگر در روش کنترل ازدحام TCP، فرستنده با دریافت هر ACK جدید، به جای آنکه به اندازه پنجره ضریبی از MSS را اضافه کند (در حالت slow start یک MSS و در حالت MSS  $imes rac{MSS}{cwnd}$  ،congestion avoidance کند (در حالت از اندازه پنجره (a<1 ،ه) به سوالات زیر پاسخ دهید: از اندازه پنجره (a<1 ،ه) به سوالات زیر پاسخ دهید:

الف) رابطهی بین L (نرخ از دست رفتن بستهها) و W (حداکثر اندازهی پنجرهی ازدحام) را بدست آورید.

ب) نشان دهید برای این نسخه تغییر یافته TCP، صرف نظر از میانگین گذردهی، زمان صرف شده برای افزایش اندازه پنجرهی ازدحام از W/2 به W همیشه یکسان است.

الف) در ابتدا می توان مجموع تعداد سگمنتهای ارسال شده در طول بازهای که TCP اندازه پنجره ی خود را از  $\frac{W}{2}$  به W افزایش می دهد را پیدا کرد که برابر است با:

$$S = \frac{W}{2} + \left(\frac{W}{2}\right)(1+a) + \left(\frac{W}{2}\right)(1+a)^2 + \left(\frac{W}{2}\right)(1+a)^3 + \dots + \left(\frac{W}{2}\right)(1+a)^k$$

همچنین داریم:

$$S = W(2a+1)/(2a)$$
  $w = \log_{(1+a)} 2$ 

نرخ ازدست رفت L به صورت زیر محاسبه می شود:

$$L = \frac{1}{S} = \frac{(2a)}{(W(2a+1))}$$

ب) مدت زمانی که طول می کشد تا اندازه ی پنجره ی مربوط به TCP از  $\frac{w}{2}$  به W افزایش یابد، برابر است با:

$$k \times RTT = (\log_{(1+a)} 2)RTT$$

که از میانگین گذردهی مربوط به TCP مستقل است.

توجه داشته باشید که میانگین گذردهی مربوط به TCP به صورت زیر محاسبه میشود:

$$B = \frac{MSS \times S}{((k+1) \times RTT)} = \frac{MSS}{(L(k+1)RTT)}$$

که با TCP که میانگین گذردهی آن به صورت زیر محاسبه می شود، متفاوت است:

$$B = \frac{1.22 \times MSS}{RTT \times \sqrt{L}}$$

که ریشهی دوم l در مخرج ظاهر می شود.



# درس شبکه بای کامپیوتری، نیم سال اول تحصیلی ۹۸-۹۷





صفحه: ۸ از ۱۰

تمرین سری هشم (موعد تحویل: ۱۳۹۷/۰۹/۲۵)

سوال ۶: یک سرویس گیرنده و سرویسدهندهی وب را درنظر بگیرید که با یک لینک ارتباطی با نـرخ R مسـتقیما بـه یکـدیگر متصـل شدهاند. فرض کنید سرویس گیرنده میخواهد یک شی را از سرویسدهنده بگیرد که اندازه آن دقیقا برابر است با 15S که S حداکثر اندازه قطعه یا همان MSS است. با فرض ثابت بودن زمان رفت و برگشت بین سرویس گیرنده و سرویسدهنده (RTT) و صرفنظر نمودن از سرآیند پروتکلها، زمان دریافت شی (شامل زمان برقراری اتصال TCP) را در حالتهای زیر تعیین کنید.

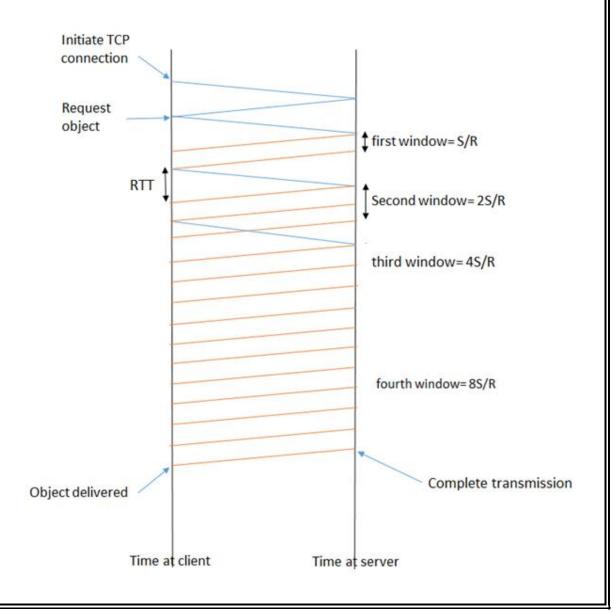
$$4 \, \text{S/R} > \text{S/R} + \text{RTT} > 2 \, \text{S/R}$$
 (الف

$$S/R + RTT > 4 S/R$$
 ( $\downarrow$ 

$$S/R > RTT$$
 (

الف) با توجه به شكل زير مى بينيم كه مجموع تاخير بدين شكل بدست مى آيد:

$$RTT + RTT + \frac{S}{R} + RRT + \frac{S}{R} + RTT + \frac{12S}{R} = 4RTT + 14S/R$$





# درس منکه بای کامپیوتری، نیم سال اول تحصیلی ۹۸-۹۷

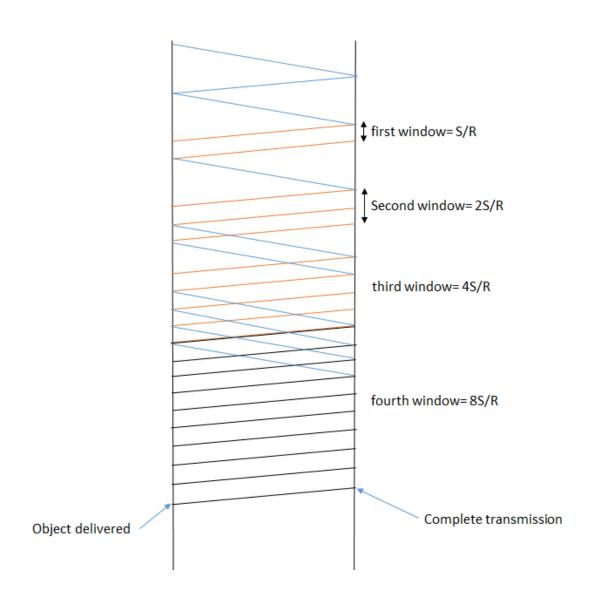




## تمرین سری هشم (موعد تحویل: ۱۳۹۷/۰۹/۲۵)

ب)به طور مشابه تاخیر در این مورد برابر است با:

$$RTT + RTT + \frac{S}{R} + RTT + \frac{S}{R} + RTT + \frac{S}{R} + RTT + \frac{8S}{R} = 5RTT + \frac{11S}{R}$$





صفحه: ۱۰ از

# درس شبکه ای کامپیوتری، نیم سال اول تحصیلی ۹۸-۹۷





تمرین سری هشم (موعد تحویل: ۱۳۹۷/۰۹/۲۵)

ج) به طور مشابه تاخیر در این مورد برابر است با:

$$RTT + RTT + \frac{S}{R} + RTT + \frac{14S}{R} = 3RTT + \frac{15S}{R}$$

