

تکلیف پنجم

مجتبی ملائی
۴۰۱۳۱۳۸۳

$$d_{trans} = \frac{1500*8}{10^9} = 0.012 \text{ milliseconds}$$
$$U = \frac{n*d_{trans}}{RTT+d_{trans}} = \frac{n*0.012}{30.012} \geq 98\%$$
$$n \approx 2451$$

۱

۲

از آنجا که ظرفیت لینک بین میزبان A و B برابر با 100 مگابیت بر ثانیه است، سرعت ارسال داده از سمت میزبان A از این مقدار بیشتر نمی‌تواند باشد. با این حال، مسئله اصلی در اینجا کنترل جریان TCP است، نه ظرفیت لینک.

میزبان A می‌تواند داده‌ها را با سرعت 100 مگابیت بر ثانیه به سوکت TCP خود ارسال کند، ولی میزبان B تنها می‌تواند داده‌ها را با حداقل سرعت 50 مگابیت بر ثانیه از بافر دریافتی TCP خود بخواند. این بدان معناست که بافر دریافتی میزبان B به مرور پر می‌شود، زیرا داده‌ها سریع‌تر وارد بافر می‌شوند تا از آن خارج شوند. به طور دقیق‌تر، بافر با نرخ حدود 50 مگابیت بر ثانیه ($50 - 100$) پر می‌شود.

زمانی که بافر دریافت پر شود، میزبان B از طریق مکانیزم کنترل جریان در TCP، یعنی مقدار صفر شدن فیلد RcvWindow در هدر TCP، به میزبان A اطلاع می‌دهد که موقتاً ارسال داده را متوقف کند. در این حالت، میزبان A ارسال را متوقف می‌کند تا زمانی که مجدداً از میزبان B سگمنتی دریافت کند که در آن مقدار RcvWindow بزرگ‌تر از صفر باشد (یعنی فضای در بافر آزاد شده باشد).

در نتیجه، ارسال داده‌ها از میزبان A به صورت توقف و شروع‌های پی‌درپی انجام می‌شود و در بلندمدت، سرعت مؤثر انتقال داده‌ها محدود به نرخ خواندن میزبان B از بافر، یعنی 50 مگابیت بر ثانیه خواهد بود.

۳

دلیل این‌که TCP بلافضله پس از دریافت نخستین ACK تکراری اقدام به باز ارسال نمی‌کند، این است که یک ACK تکراری لزوماً به معنای گم شدن یک سگمنت نیست. چنین هایی ACK می‌توانند در شرایط عادی مانند ترتیب خارج شدن بسته‌ها (packet reordering) در مسیر، یا ارسال مجدد ACK توسط گیرنده به دلیل دریافت داده‌های بیشتر، ظاهر شوند. اگر TCP به محض دریافت اولین ACK تکراری واکنش نشان دهد، ممکن است منجر به باز ارسال‌های غیرضروری شود که خود باعث افزایش ترافیک شبکه و کاهش کارایی کلی می‌گردد.

با منتظر ماندن تا دریافت سه ACK تکراری، احتمال این‌که سگمنتی واقعاً گم شده باشد، به طور قابل توجهی افزایش می‌یابد. به عبارت دیگر، سه ACK تکراری یک نشانگر قوی از بروز ازدحام یا از دست رفتن بسته است، و نه صرفاً یک اتفاق موقتی در مسیر انتقال.

در نتیجه، این سیاست طراحی باعث می‌شود TCP در برابر خطاهای موقتی و بی‌ضرر مقاوم‌تر باشد و تنها زمانی واکنش نشان دهد که احتمال وجود مشکل واقعی بالا باشد.