

درست نفوی ۹۸۷۴۱۲

۱۰

۱۷ ۲۰۵

$$d_{prop} = \frac{20 \times 10^6}{2.0 \times 10^8} = 1 \times 10^{-2}$$

$$\rightarrow R \cdot d_{prop} = 10^9 \times 1 \times 10^{-2} = 1 \times 10^7 \text{ bits/s}$$

max تعدادی که می توان در یک لحظه روی شبکه ارسال کرد min (۸۰۰۰۰) ۱۶

bandwidth delay product و سطر شبکه است. چون باینر شبکه کوپرت است ← های بسته های

در یک لحظه روی شبکه بار . length width

$$\frac{\text{width}}{\text{speed}} = \frac{\text{length}}{\text{speed}} = \frac{20 \times 10^6}{2.0 \times 10^8} = \frac{1}{10} \text{ ۱۰}$$

حاصل شده. یعنی باینر در delay

۰.۲۵m
width

bandwidth - delay product

چون ظرفیت لینک 100Mbps است \leftarrow نرخ ارسال از A به B حداکثر 100Mbps است
 چون حالت A با نرخ 120Mbps از شبکه اینترنتی داده می فرستد \leftarrow با این
 باید در حالت حالت A وجود دلتا باشد تا بسته های که نمی توانند در کف ارسال شوند باخدا شوند.
 سه حالت در جمع چون داده ها با نرخ 100Mbps خوانده می شوند و چون مقدار ظرفیت
 لینک 100Mbps است \leftarrow باید وجود دلتا باشد تا بسته های که می روند را ندارد.
 در Control $\#$ می دانیم گیرنده این صحنه فضای خالی باید فوراً ب فرستنده در هر بسته ای
 ارسالی اعلام کند \leftarrow B با هر بار ACK فرستاده این اطلاعات را به A می فرستد.
 اگر B مقدار rwnd را صفر کند یعنی به A می گوید که فیلتر بسته ها را صاف کن
 اما برای آگاه کردن حالت A از آنجا باید B دوباره فضای خالی شده A داده های بی بایی
 B ارسال می کند تا rwnd بزرگ شود و می تواند بسته های جدید را قبول کند
 زمانی که A در هر بسته های دریافتی از B rwnd بزرگتر از صفر دریافت کند
 دوباره می تواند برای B بسته ارسال کند.