



P13. a、第一分级排队时延为0.第二十六。 辛均胖队附延二十岁七十二十八八一八人 W-17L

. 当自此入色数据到达后缓冲区为宝. 因此所有批次的包延迟就是一批中的包延迟.

P19. a. 从法国的两个不同城市列美国的同一目的主机。 有七个技输链路是其用的·包括跨大西洋连接 5. 货相吸

C. 也相似·在到达中国新跟斯路由会会开

P20. min [ Rs. Rc, A) : but me months → <u>网络镇路</u> 农行总数 解决的 学性说

P25 a. tprop = 20000km P25 a. tprop = 20000km = 8×10-25 (m)
25×10 m/s = 8×10-25 (m)
25-01 2000 tprop = 2000ps x(8×10-25) = 1.6×105 bits 35

b. Lbx10tbirs ,在住意给此时间、链路上具有的机构 表大道 = min R tomp 数据包入

C. 链路的布第一时延承是链路中可以存在的最大位数 d. 1位氪度: 20000km - 125 m. tel环场长.

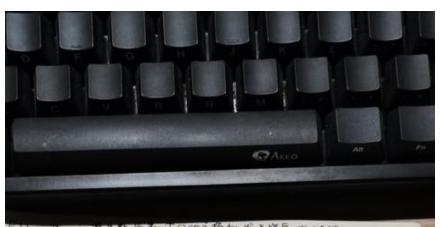
e. 6比特克度: 是

\$ = 20000 km => R = 12.5 bps

P27

a. R. tprop = 8×10 bits
b. 8×10 b > 800000 bits

C. &= 0.75 m



从源王机何布一下分组交换机发送消息的时间 2×10 = 45.

通过存储和轻发切换、将消息从源主机移动到目标主机 的后时间为 3×93=125

6. 从源主批同第一分级支获机发送第一个分级的财间 1×104 = + ms

ns=10=35. 16面27 H间内为 2×5ms=10ms

C. 最后一下数据包被接收的时间=(800+3-1)\*5m5=4045

d. i)在没有消息分段时、光不能参心证错误,若存在单个证错决 M 必须重新任新整丁消息 的如没有有息分段,巨大的数据包就会被发送到网络中,路由器必须各纳这些巨大的数据包、较小的数据包尽该在

巨人的数据包后排队,并遭及不合争的延迟,

e. i) 数折包尽效检胶序放在目的地 22)消息分割会产生许多较小的数据包。由于所有数据面的 报头大小通常相同,而得到几个小如同,通过渐息分段。根 头字书尼董会更大.