计网 1-10 (1) 电距交换:  $t_1 = s + \frac{x}{b} + kd$ 总建立 7章新时长 传播的处。 (2) 分组交换 t2=(k-1) 号 + 音 + kd. 建立时长. i, t2<t1 \$\District{\partition t\_1-t\_2}{\partition \Pi}\$\$ \$> (k-1) \$\frac{p}{b}\$\$  $D = \frac{D_0}{I - ID} = IOD_0$ 101倍 1-17. 发连时3正。 (1) 105 bit/s = 100s. (2)  $13^{3}bit/(10^{9}bit/s) = 1 \mu s$ . 130年AJ32 t1=t2=2×108m/s= 5ms 1-29 1秒 30 km/(2×10<sup>8</sup>m/s) = 2.5×10<sup>-4</sup>s  $100\times 8$  bit = 3.2 Mbit/s ② 带亮 3.2Mbit/s×5.12 € 16.38 Mbit/s 1-34. A-0-0-B 11) 报文: A → 节点: 2x10°bit/s = 5 秒.  $A \rightarrow B$ .  $I \rightarrow 7 \times 3 = 11 \rightarrow 7$ (2) 历组  $A \rightarrow 7 \times 1$   $\frac{10^4 \text{ bit.}}{2 \times 10^6 \text{ bit.}} = 5 \text{ ms.}$ A-7B. 5×3= 15ms. 全部. 15ms+999×5ms= 5.01s. (3) 优生、不需要强助的头部信息。与而阻开铜、适于流式数据 缺乏. 传新时间长,在交换中浪费较多时间,对缓冲飞客扩大。 1-35. (1) ~吐重. 500 kbit/s 10×2°×8 bit = 167.85 50 pm/(2410 m/s) = 2.5 x 10 45