若传播时延和排队时间忽略不计,则总时延如下表示为

$$D=$$
 发送时延 + 传播时延 + 排队时延
$$=$$
 发送时延 + $0+0$
$$=\frac{x}{p}\times(p+h)\div b+(k-1)\times(p+h)\div b$$

$$=\frac{1}{b}\times(p+h)\times(\frac{x}{p}+k-1)$$

求总时延D对p的导数,并令其为0

$$rac{d}{dp}D=rac{k-1}{b}-rac{xh}{b} imesrac{1}{p^2}=0$$
 $ightarrow p=\sqrt{rac{xh}{k-1}}$

故分组的数据部分p应取 $\sqrt{rac{xh}{k-1}}$.

1-19

由题意可知,

当数据长度为100字节时,数据的传输效率为63.3%.

当数据长度为1000字节时,数据的传输效率为94.5%.

1-28

(1) 发送这个文件所需时间为

$$rac{1.5 imes 2^{20} imes 8}{10 imes 10^6} = 1.258s$$

最后一个分组的传播时间还需要 $0.5 \times RTT = 40ms$ 。

因此总时间为

$$2 \times RTT + 1.258 + 0.5 \times RTT$$

=0.16 + 1.258 + 0.04
=1.458s

(2) 由题意可知, 分组数为

$$\frac{1.5MB}{1KB} = 1.5 \times 2^{10} = 1536$$

相比(1)的条件,需要等待的时间为

$$(1536 - 1) \times RTT = 122.8s$$

$$1.458 + 122.8 = 124.258s$$

(3) 在每个RTT往返时间内只能发送20个分组,因此需要RTT的个数为

$$1536 \div 20 = 76 \cdot \cdot \cdot \cdot \cdot 16$$

需要76个RTT往返时间,最后16个分组一次发送完,最后一个发送的分组到达需要 $0.5 \times RTT$,因此总共需要的时间为

$$2\times RTT + 76\times RTT + 0.5\times RTT = 6.28s$$

(4) 由题意可知,第n个RTT后共可发送 2^n-1 个分组,在第10个RTT后,最多已发送1023个分组,还剩 1536-1023=513个分组,而513<1024,可以一次发完,最后一个发送的分组到达需要 $0.5\times RTT$,因此总共需要的时间为

$$2\times RTT + 10\times RTT + 0.5\times RTT = 1s$$