

[illegible][illegible][illegible][illegible][illegible]

[illegible][illegible][illegible][illegible]

	1	A	R-1
	2	A	R-1
	3	R-2	B
	4	R-2	B

CDMA 都是低速率 MAC 协议。

网络设计可以“帮倒忙”，为什么 IP 路由不能？

子网问题：由两个相连互联网的转发表，不可扩展。

有 700 字节的 MTU，每包最多可装一个 2400 字节的数据包。假定数据报头为 40 字节，那么会产生多少个子网？在生成该数据包的流量图中每个节点？解：每个数据包的数据量有有效长度 700 - 20 = 680，因此需要的报文 $\lceil \frac{2400}{680} \rceil = 4$ 段，即分成 4 个分片。分片相关的 4 个 IP 地址和 IP 头总字节数 700，所以每个子网中，其中每个子网都有标号 422 对标志位字段的值为 1，然后一位标志位为 0，对于子网编号字节，取前两位一位每位 1 个字节，再后两位一位每位包括 A 为 200 - 680 + 3 + 20 = 360 8 个字节的偏移量。分片的长度为偏移量是 8 字节的整数倍。680 / 8 = 85，因此这 4 个分片的偏移量为 0、85、170、255

33. 假设可以产生 $m = pg = 33$, $d = (g - 1)(q - 1) = 20$ ，再取小于 20 互质的 e ，此处从小于开始， $e = 3$ ；此时相应的 e ，再选择一 $d = 1$ ，此处取 $d = 7$ ，从而可以得到出生成的公钥 $K^+ = (n, e)$ ($33, 3$)， $D = (33, 7)$

$n = 33, d = 7$			
m 数字表示	m^d	密文 $c = m^d \bmod n$	
4	64	31	
15	3375	9	
7	343	13	

$n = 33, d = 7$

c^d	$m = c^d \bmod n$	明文文字
27532144311	4	d
4782960	15	d
2748517	7	d

32比特		32比特	
标志	数据长度(字节)	版本	流类型
标志	1比特用于编码	有保留标志域	下一个扩展 预留标志
32比特	直接和封装		
32比特源IP地址		数据域(128比特)	
32比特的目的地址		数据域(128比特)	
选项(如果有有的话)			
数据			

(数字代表该字段的字节长度)

2	6	2	6	0	2312	4
控制	地址1	地址2	地址3	序号范围	地址4	有校验码 CRC

(属于一般代数脚本 L 算法的表达式)

	P	M	I	L'
子类型	多帧	重发	重发	保留
子类型	多帧	重发	重发	保留