

计算机网络与通信技术

知识点:信道复用技术

北京交通大学 聂晓波



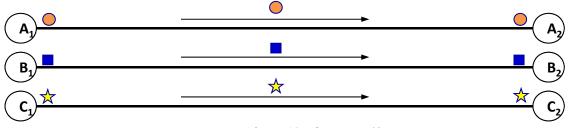
信道复用技术

- 频分复用、时分复用和统计时分复用
- 波分复用
- 码分复用



频分复用、时分复用和统计时分复用

复用 (multiplexing) 是通信技术中的基本概念。 它允许用户使用一个共享信道进行通信,降低成 本,提高利用率。



(a) 使用单独的信道



复用的示意图



频分复用 FDM

- 将整个带宽分为多份,用户在分配到一定的频带后, 在通信过程中自始至终都占用这个频带。
- 频分复用的所有用户在同样的时间占用不同的带宽资源(请注意,这里的"带宽"是频率带宽而不是数据的发送速率)。



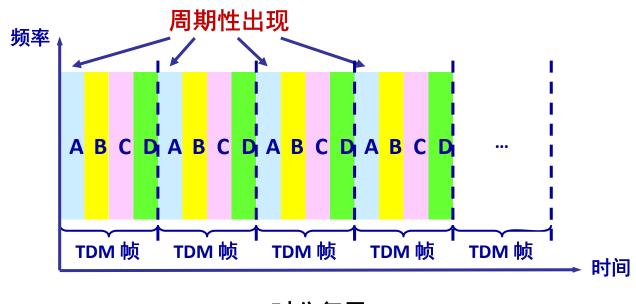


时分复用TDM

- 时分复用则是将时间划分为一段段等长的时分 复用帧(TDM 帧)。每一个时分复用的用户 在每一个TDM 帧中占用固定序号的时隙。
- 每一个用户所占用的时隙是周期性地出现(其 周期就是 TDM 帧的长度)。
- TDM 信号也称为等时(isochronous)信号。
- 时分复用的所有用户是在不同的时间占用同样的频带宽度。



时分复用TDM

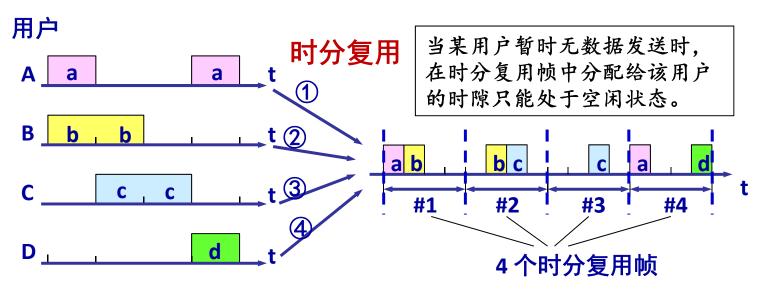


时分复用



时分复用可能会造成线路资源的浪费

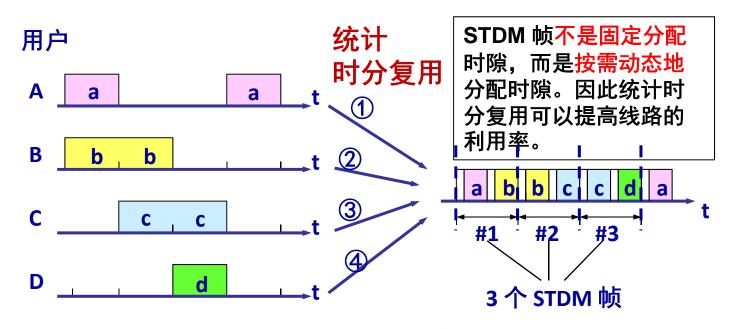
使用时分复用系统传送计算机数据时,由于计算机数据的 突发性质,用户对分配到的子信道的利用率一般是不高的。



时分复用可能会造成线路资源的浪费



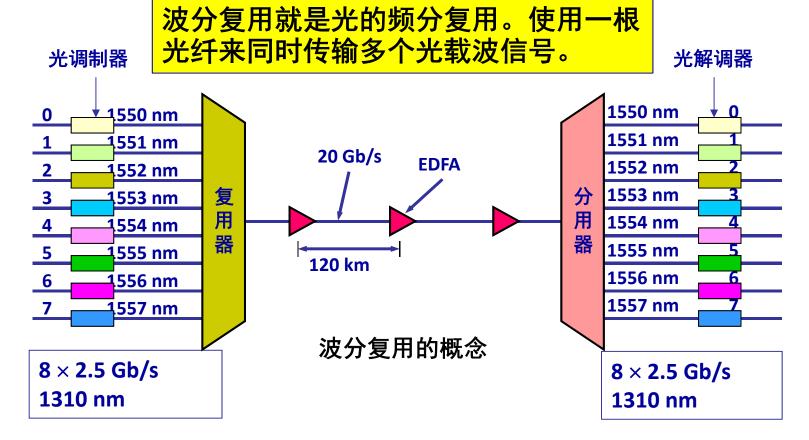
统计时分复用 STDM



统计时分复用的工作原理



波分复用 WDM





码分复用 CDMA

- 常用的名词是码分多址 CDMA
 (Code Division Multiple Access)。
- 各用户使用经过特殊挑选的不同码型,因此彼此不会造成干扰。
- 这种系统发送的信号有很强的抗干扰能力, 其频谱类似于白噪声,不易被敌人发现。

码片序列(chip sequence)

- 每一个比特时间划分为m个短的间隔,称为码片 (chip)。
- 每个站被指派一个唯一的 m bit 码片序列。
 - 如发送比特 1,则发送自己的 m bit 码片序列。
 - 如发送比特 0,则发送该码片序列的二进制反码。
- 例如, S站的 8 bit 码片序列是 00011011。
 - 发送比特 1 时, 就发送序列 00011011,
 - 发送比特 0 时, 就发送序列 11100100。
- S站的码片序列: (-1-1-1+1+1-1+1+1)



码片序列实现了扩频

- 假定S站要发送信息的数据率为 b bit/s。由于每一个比特要转换成 m 个比特的码片,因此 S 站实际上发送的数据率提高到 mb bit/s,同时 S 站所占用的频带宽度也提高到原来数值的 m 倍。
- 这种通信方式是扩频(spread spectrum)通信中的 一种。
- 扩频通信通常有两大类:
 - 一种是直接序列扩频DSSS (Direct Sequence Spread Spectrum),如上面讲的使用码片序 列就是这一类。
 - 另一种是跳频扩频FHSS (Frequency Hopping Spread Spectrum)。



CDMA 的重要特点

- 每个站分配的码片序列不仅必须各不相同, 并且还必须互相正交 (orthogonal)。
- 在实用的系统中是使用伪随机码序列。

OTORIGO TO

码片序列的正交关系

- 令向量 S表示站 S的码片向量,令 T表示其他任何站的码片向量。
- 两个不同站的码片序列正交,就是向量 S 和T 的规格化内积 (inner product) 等于 0:

$$\mathbf{S} \bullet \mathbf{T} \equiv \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} S_i T_i = 0$$

正交关系的另一个重要特性

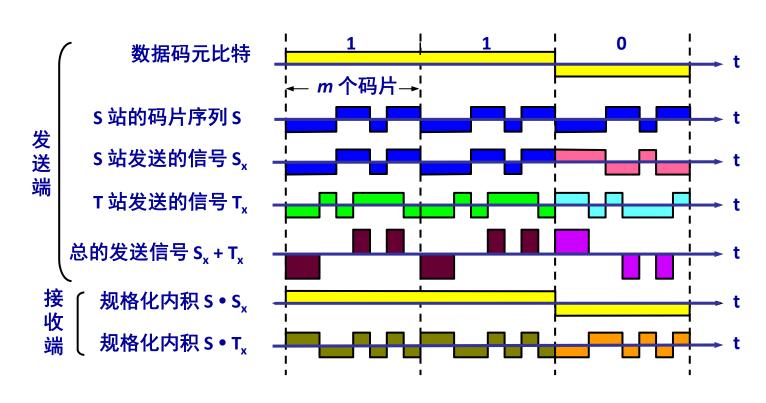
• 任何一个码片向量和该码片向量自己的规格化内积都是 1。

$$\mathbf{S} \bullet \mathbf{S} = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} S_{i} S_{i} = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} S_{i}^{2} = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} (\pm 1)^{2} = 1$$

• 一个码片向量和该码片反码的向量的规格化内积值是 -1。



CDMA 的工作原理





谢谢!