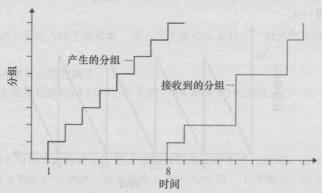
$d_1=r_1-t_1$,

- a. 假设我们希望对于所有的 n,有 $d_n = (r_1 t_1 + r_2 t_2 + \dots + r_n t_n) / n$ 。根据 d_{n-1} 、 r_n 和 t_n ,给出 d_n 的递归公式。
- b. 描述一下对于 VoIP, 为什么在 7.3 节中描述的时延估计比 (a) 部分叙述的时延估计更合适。
- P10. 比较 7.3 节描述的估计平均时延的过程和 3.5 节估计往返时间的过程。这些过程有什么相同? 有什么不同?
- P11. 考虑下图(它类似于图 7-7)。某发送方在 t=1 时开始周期性地发送分组化的音频。在 t=8,第一个分组到达接收方。



- a. 分组2到分组8的时延(从发送方到接收方,忽略任何播放时延)是什么?注意到在该图上每个垂直和水平线段具有1、2或3个时间单元的长度。
 - b. 如果第一个分组在 *t* = 8 时刻一到达接收方,音频就开始播放,发送的前 8 个分组中的哪些将不能按时到达进行播放?
 - c. 如果在 t=9 时刻音频开始播放,发送的前 8 个分组中的哪些将不能按时到达进行播放?
- d. 在接收方,导致所有前8个分组按时到达进行播放的最小播放时延是什么?
- P12. 再次考虑习题 P11 中的图,显示分组音频传输和接收时间。
 - a. 计算分组 2 到分组 8 的估计时延, 使用 7.3.2 节中的对于 d_1 的公式。使用 u = 0.1 的值。
- b. 使用 7. 3. 2 节中对于 v_i 的公式,从对分组 2 到分组 8 的估计平均时延计算其估计的偏差。
- P13. 在 7.3 节中讲过 VoIP 的两种 FEC 方案。假设第一种方案为每 4 个初始块产生一个冗余块。假设第二种方案使用传输速率为标称流传输速率的 25% 的低比特率编码。
 - a. 每种方案需要多少额外带宽? 每种方案增加多少播放时延?
 - b. 如果在每组的5个分组中第一个分组丢失了,这两种方案如何执行? 哪一种方案有更好的音频质量?
 - c. 如果在每组的2个分组中第一个分组丢失了,这两种方案如何执行?哪一种方案有更好的音频质量?
- P14. a. 考虑 Skype 中的一个音频会议具有 N > 2 个与会者。假定每个与会者生成一个速率 rbps 的恒定流。呼叫的发起方将需要每秒发送多少比特?其他 N-1 个与会者每个都将需要每秒发送多少比特?聚合所有与会者,总的发送速率是多少?
 - b. 对于使用一台中心服务器的一个 Skype 视频会议, 重复 (a)。
 - c. 重复 (b), 只是现在情况为每个对等方发送其视频流副本到其他 N-1 个对等方。
- P15. a. 假设我们向因特网发送两个 IP 数据报,每个数据报携带不同的 UDP 段。第一个数据报的源 IP 地址为 A1,目的 IP 地址为 B,源端口为 P1,目的端口为 T。第二个数据报的源 IP 地址为 A2,目的 IP 地址为 B,源端口为 P2,目的端口为 T。假设 A1 和 A2 不同,P1 和 P2 不同。假设这两个数据报都到达它们的目的地址,这两个 UDP 数据报会被同一个套接字接收吗?为什么?
- b. 假设 Alice、Bob 和 Claire 要使用 SIP 和 RTP 来进行音频会议呼叫。Alice 与 Bob 和 Claire 之间发送