

## - Condition สำหรับ optimality of scalar quantizers

- เรา: ต้องการหา partition cell เรา: representation levels ที่ minimum error

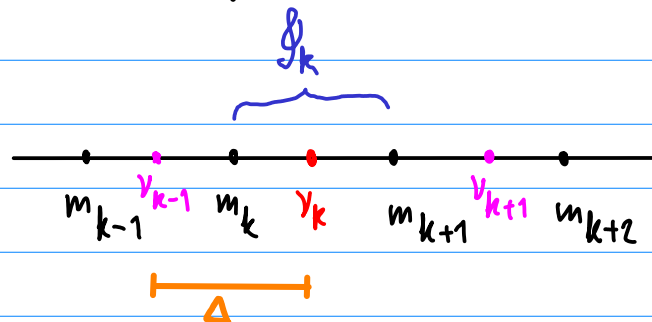


Fig: ระบบ memoryless quantizer

ถ้า  $m(t)$  เป็น stationary process  $M(t)$

ถ้า  $-A \leq m \leq A$  และ dynamic range (ช่วงการเปลี่ยนแปลง)

ของ  $m(t)$  ที่ partition ออกเป็น cells อย่างน้อย

ห้าเซลล์,  $\{m_1, m_2, \dots, m_{L+1}\}$  ที่สอดคล้องกับ 3 เงื่อนไข

ต่อไปนี้

$$m_1 = -A$$

$$m_{L+1} = A$$

$$m_k \leq m_{k+1} \quad \text{สำหรับ } k=1, 2, \dots, L$$

partition cell  $G_k$  of  $m$

$$G_k: m_k < m \leq m_{k+1} \quad \text{where} \quad k=1, 2, \dots, L \quad (3.36)$$

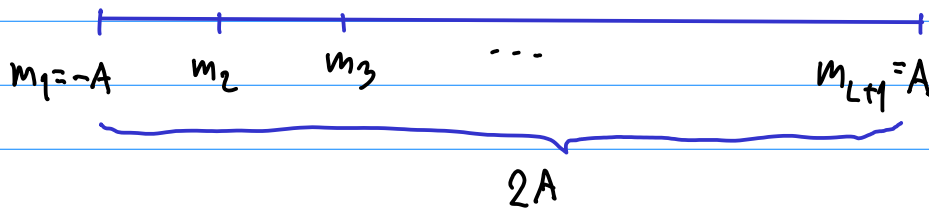


Fig: partitioning of the dynamic range  $-A \leq m \leq A$   
 for message signal  $m(t)$  into  $L$  cells

Let  $v_k, k=1, 2, \dots, L$  are representation levels  
 (Receiver is to decode)

Let  $d(m, v_k)$  are distortion measure

$v_k$  are chosen so  $m$  belongs to partition cell  $G_k$

Let  $m$  is in  $\{v_k\}_{k=1}^L$  i.e.  $\{G_k\}_{k=1}^L$

Let us minimize the average distortion

$$D = \sum_{k=1}^L \int_{m \in G_k} d(m, v_k) f_M(m) dm \quad (3.37)$$

เพื่อให้  $f_M(m)$  เป็น probability density function ของ random variable  $M$

เพื่อให้

$$d(m, v_k) = (m - v_k)^2 \quad (3.38)$$

ในสมการ (3.37) เป็น mean-square distortion

เมื่อ  $m \in \{v_k\}_{k=1}^L$  และ  $\{g_k\}_{k=1}^L$  เป็น partition cells

ข้อสังเกต 1: ชุดของ  $v_k$  เรียกว่า codebook

$$\mathcal{C} = \{v_k\}_{k=1}^L \quad (3.39)$$

เมื่อ  $m$  เป็น partition cells  $\{g_k\}_{k=1}^L$  ที่

minimum error (3.37)

เพื่อให้ ประสิทธิภาพ ดี: เราใช้ nonlinear mapping

$$g(m) = v_k, \quad k=1, 2, \dots, L \quad (3.40)$$

ที่ส่ง ไปยัง

$$D = \int_{-A}^A d(m, g(m)) f_M(m) dm \geq$$

$$\sum_{k=1}^L \int_{m \in \mathcal{B}_k} \left[ \min_{v_k \in \mathcal{C}} d(m, v_k) \right] f_M(m) dm$$

(3.41)

мы найдем (3.41) минимум мы можем

$$d(m, v_k) \leq d(m, v_j) \quad \text{если } j \neq k \quad (3.42)$$

мы найдем numerical method in  $\mathcal{B}_k$  in (3.41)

мы найдем: мы можем partition cells,

$$\{\mathcal{B}_k\}_{k=1}^L$$

$$\text{in codebook } \mathcal{C} = \{v_k\}_{k=1}^L$$

in (3.37) или (3.38)

$$D = \sum_{k=1}^L \int_{m \in \mathcal{B}_k} (m - v_k)^2 f_M(m) dm \quad (3.43)$$

мы найдем  $f_M(m)$  мы можем: мы найдем  $\mathcal{C}$  мы найдем

мы найдем  $v_k$

$$\frac{\partial D}{\partial v_k} = -2 \int_{m \in \mathcal{I}_k} (m - v_k) f_M(m) dm \quad (3.44)$$

if  $\frac{\partial D}{\partial v_k} = 0$  i.e.  $m$  is equal to  $v_k$  in  $\mathcal{I}_k$

$$\star \quad v_{k, \text{opt}} = \frac{\int_{m \in \mathcal{I}_k} m f_M(m) dm}{\int_{m \in \mathcal{I}_k} f_M(m) dm} \quad (3.45)$$

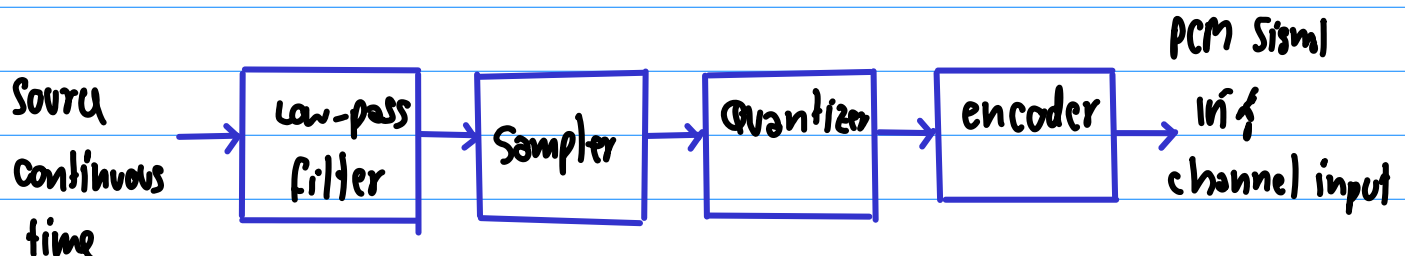
prob.  $m$  of  $\mathcal{I}_k$  partition cell  $\mathcal{I}_k$

$$p_k = P(m_k < M \leq m_{k+1})$$

if

$$v_{k, \text{opt}} = E[M | m_k < M \leq m_{k+1}] \quad (3.47)$$

### 3.7 Pulse - Code Modulation : PCM



Distorted PCM

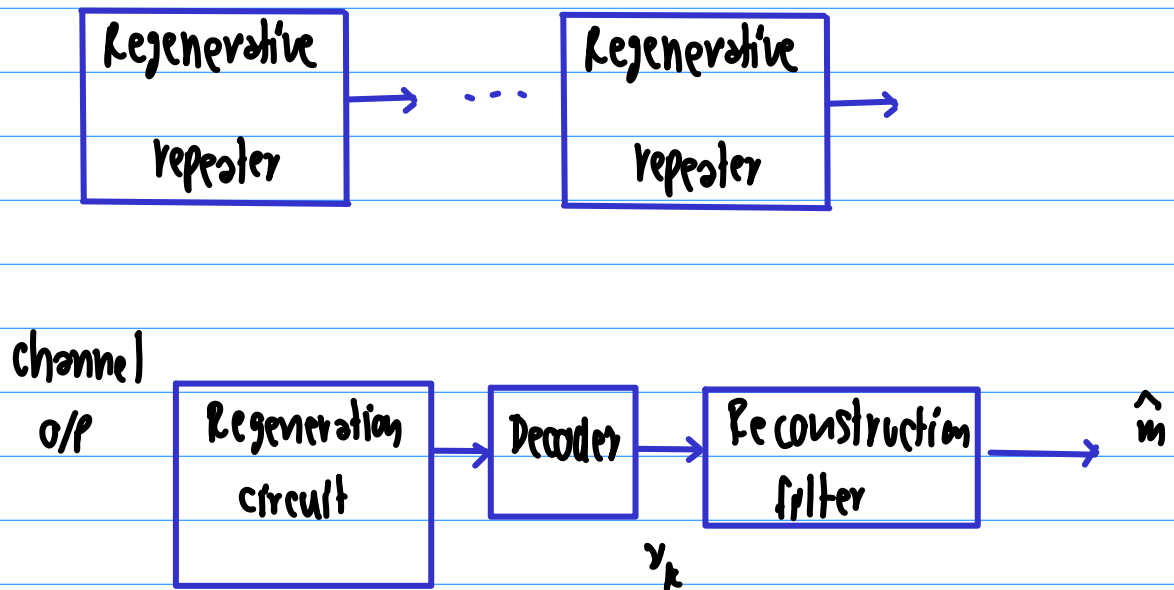


Fig: basic elements of a PCM system