

$$\sum_{n=N1}^{N2} q^n = q^{N1} \cdot \frac{1 - q^{N2-N1+1}}{1 - q}$$

הפיכת מטריצות:  
עבור מטריצה A 2x2:

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}^{-1} = \frac{1}{\det \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}} \begin{pmatrix} d & -b \\ -c & a \end{pmatrix}$$

$$\sin(-\alpha) = -\sin \alpha$$

$$\cos(-\alpha) = \cos \alpha$$

$$\sin^2 \alpha + \cos^2 \alpha = 1$$

$$\sin(2\alpha) = 2 \sin \alpha \cos \alpha$$

$$\cos(2\alpha) = \cos^2 \alpha - \sin^2 \alpha$$

$$\cos^2 \alpha = \frac{1}{2} + \frac{1}{2} \cos(2\alpha)$$

$$\sin^2 \alpha = \frac{1}{2} - \frac{1}{2} \cos(2\alpha)$$

$$\sin(3\alpha) = 3 \sin \alpha - 4 \sin^3 \alpha$$

$$\cos(3\alpha) = 4 \cos^3 \alpha - 3 \cos \alpha$$

$$\sin \alpha + \sin \beta = 2 \sin(\alpha/2 + \beta/2) \cos(\alpha/2 - \beta/2)$$

$$\sin \alpha - \sin \beta = 2 \sin(\alpha/2 - \beta/2) \cos(\alpha/2 + \beta/2)$$

$$\cos \alpha + \cos \beta = 2 \cos(\alpha/2 + \beta/2) \cos(\alpha/2 - \beta/2)$$

$$\cos \alpha - \cos \beta = -2 \sin(\alpha/2 + \beta/2) \sin(\alpha/2 - \beta/2)$$

$$\sin \alpha \cos \beta = 1/2 (\sin(\alpha + \beta) + \sin(\alpha - \beta))$$

$$\sin \alpha \sin \beta = 1/2 (\cos(\alpha - \beta) - \cos(\alpha + \beta))$$

$$\cos \alpha \cos \beta = 1/2 (\cos(\alpha + \beta) + \cos(\alpha - \beta))$$

$$\sin(\alpha + \beta) = \sin \alpha \cos \beta + \cos \alpha \sin \beta$$

$$\sin(\alpha - \beta) = \sin \alpha \cos \beta - \cos \alpha \sin \beta$$

$$\cos(\alpha + \beta) = \cos \alpha \cos \beta - \sin \alpha \sin \beta$$

$$\cos(\alpha - \beta) = \cos \alpha \cos \beta + \sin \alpha \sin \beta$$

## משפט הקוסינוסים:

$$c^2 = a^2 + b^2 - 2ab \cos(\gamma)$$

## משפט הסינוסים:

$$\frac{a}{\sin \alpha} = \frac{b}{\sin \beta} = \frac{c}{\sin \gamma} = 2R$$

$$\mathbf{v}^T \mathbf{v} = \|\mathbf{v}\|^2 = \sum_{i=1}^{L-1} v_i^2$$

## סדר פילוסוף מטריצה:

- מוצאים ערכים עצמיים של המטריצה C.
- מוצאים וקטורים עצמיים של המטריצה C.
- נורמל את גודל הקטורים העצמיים ל 1.
- בונים מטריצה A שעמודותיה הם הוקטורים העצמיים. במצעים את המכפלה הבאה:

$$A^{-1} = A^T$$

$$A^{-1} \cdot C \cdot A = A^T \cdot C \cdot A$$

מתקבלת מטריצה אלכסונית שבאלכסון הראשי נמצאים כל הערכים העצמיים של מטריצה C.

## מרחק נקודה מישור:

$$d = \frac{|ax_0 + by_0 + c|}{\sqrt{a^2 + b^2}}$$

## הלבנת רעש:

$$|C_x - \lambda I| = 0$$

$$C_x v = \lambda v$$

$$A = \begin{pmatrix} v_1^T \\ v_2^T \end{pmatrix}, AC_x A^T = \begin{pmatrix} \lambda_1 \|v_1\|^2 & 0 \\ 0 & \lambda_2 \|v_2\|^2 \end{pmatrix}$$

$$v_1 = \frac{v_1}{\sqrt{\lambda_1}}$$

$$I = C_Y = AC_x A^T$$

## הערות:

הסתברות השיגאה תחושב כרגיל:

$$P_r(e) = Q\left(\frac{\tilde{d}}{2\sigma_A}\right)$$

$$\tilde{d} \triangleq \|s_0 - s_1\|^2$$

$$\sigma_A^2 = 1$$

$$\text{Likelihood Ratio: } \frac{f(s|H_0)}{f(s|H_1)}$$

## כלי החלטה MAP:

$$\arg \max_i p(m_i) p(r|m_i)$$

$$\arg \max_i p(m_i) f(r|m_i)$$

$$\arg \max_i p(s_i) f_N(r - s_i)$$

ערוץ עם רעש

$$\arg \min_i \|r - s_i\|^2 - 2\sigma^2 \ln(p(s_i))$$

$$\arg \max_i \{r, s_i\} + \sigma^2 \ln(p(s_i)) - \frac{1}{2} \|s_i\|^2$$

## קריטריון MAP עבור ערוץ AWGN, עם תוחלת אפס:

(פירוט על AWGN ניתן למצוא תחת סעיף "שונות" בסוף הדף)

## הנחות:

- רעש גאוס יבן בעל תוחלת אפס (אבריו ח"ק).

- הרעש בת"ס באות המשודר.

נקבל שקריטריון MAP הופך לנלל MED:

$$\hat{m}(r) = \arg \max_{\underline{s}} \{P(\underline{s}_s) \cdot f_n(r - \underline{s}_s)\}$$

$$= \arg \min_{\underline{s}} \{\|\underline{r} - \underline{s}_s\|^2 - 2\sigma_s^2 \ln(P(\underline{s}_s))\}$$

הסתברות להחלטה נכונה עבור ערוץ רעש מתחבר:

$$P(c) = \sum_{i=0}^{M-1} P(m_i) \int_{\underline{r} \in I_r} f_n(r - \underline{s}_i) dr$$

## עבור פילוג א-פריורי אחיד (P(s\_i) - מתפלג אחיד):

$$P(\underline{s}_s) = \frac{1}{M} \Rightarrow \hat{m}(r) = \arg \min_{\underline{s}} \{\|\underline{r} - \underline{s}_s\|^2\}$$

## BPSK - Binary Phase Shift Keying:

זו מערכת אנטי פודלית.

(מימד L=1 מערכת בינארית)

תחת הנחת AWGN.

$$\begin{array}{c} -\sqrt{E} \quad \sqrt{E} \\ \times \quad \times \\ \hline \varphi_0(t) \end{array}$$

$$s_0(t) = -s_1(t) = \sqrt{E_s} \cdot \varphi_0(t)$$

$$d = 2\sqrt{E_s}; \quad E_{avg} = E_s = E_s \triangleq E$$

## הסתברות שגיאה ב-BPSK עבור פילוג א-פריורי אחיד:

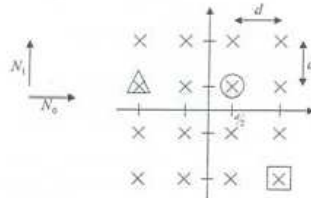
$$P_{s0} = P_{s1}$$

$$d = 2\sqrt{E_s}$$

$$p_r(e) = Q\left(\sqrt{\frac{2E_s}{N_0}}\right) = Q\left(\sqrt{\frac{d}{2N_0}}\right)$$

## הסתברות שגיאה ב-16-QAM:

לכל נקודה פנימית / קצה / פינתית יש הסתברות שגיאה שונה:



$$Q \triangleq Q\left(\sqrt{\frac{d}{2N_0}}\right)$$

$$P_r(e|s_1) = 1 - P_r\left(-\frac{d}{2} < N_0 < \frac{d}{2}\right) \cdot P_r\left(-\frac{d}{2} < N_1 < \frac{d}{2}\right) = 1 - (1 - 2Q)^2$$

$$P_r(e|s_2) = 1 - P_r\left(N_0 < \frac{d}{2}\right) \cdot P_r\left(-\frac{d}{2} < N_1 < \frac{d}{2}\right) = (1 - Q)(1 - 2Q)$$

$$P_r(e|s_3) = 1 - P_r\left(N_0 > -\frac{d}{2}\right) \cdot P_r\left(N_1 < \frac{d}{2}\right) = 1 - (1 - Q)^2$$

## הגדרות:

הנחה:

$\varphi(t)$ ,  $s_i(t)$  - אותות ממשיים דטרמיניסטיים המוגבלים בזמן לתחום 0 עד T.

## מכפלה פנימית (Inner Product):

$$\langle s_i(t), \varphi(t) \rangle \triangleq \int_0^T s_i(t) \cdot \varphi(t) dt$$

## נורמה - Norm (אנרגיית הסימבול Es):

$$\|s_i(t)\|^2 \triangleq \langle s_i(t), s_i(t) \rangle = E_s$$

הערות:

- זוהי האנרגיה של  $s_i(t)$ .

## אנרגיית הסימבול:

אנרגיית סימבול היא הגודל של הוקטור (נקודת הקונסטלציה) במרחב האותות, או הנורמה של האות בזמן:

$$E_s \triangleq \|s_i(t)\|^2 = \|s_i\|^2 = s_i \cdot s_i^T$$

## אנרגיה ממוצעת לסימבול:

היא התוחלת של נקודות הקונסטלציה במרחב האותות:

$$E_s \triangleq E_{avg} = E[\|s_i\|^2] \triangleq \sum_{i=0}^{M-1} (s_i \cdot s_i^T) \cdot P_r(s_i)$$

## אנרגיה ממוצעת לביט (סיבית) - Eb:

k - מספר הסיביות בסימבול.

$$E_s = k \cdot E_b$$

## שיקולי הספק מינימלי (אנרגיית סימבול ממוצעת מיני):

המטרה: למצוא וקטור הנזרה כך שהספק השידור של המערכת הממוזות תהיה בעל אנרגיית סימבול ממוצעת מינימלית.

$$\tilde{E}_s = \sum_{i=0}^{M-1} P(s_i) \cdot \|s_i - \underline{a}\|^2$$

$$\underline{a} \triangleq \sum_{j=0}^{M-1} p(s_j) \cdot \underline{s}_j \quad a_k = \sum_{j=0}^{M-1} p(s_j) \cdot s_{j,k}$$

## הסתברות א-פריורית P(mi):

ההסתברות ששודר האות mi.

## הסתברות א-פוסטריורית P(mi/η):

בהתנן שהתקבל η מה ההסתברות ששודר האות mi.

## הסתברות להחלטה נכונה P(c):

- שודר אות mi.  
- התקבל אות η.  
- ההסתברות להחלטה נכונה, היא סכימה על ההסתברויות שהתקבל η וגם האות המשוערך ( $\hat{m}$ ) הוא האות ששודר באמת (mi).

$$\begin{aligned} P(c) &= \sum_{j=0}^{J-1} P(c, r_j) = \sum_{j=0}^{J-1} P(c/r_j) P(r_j) = \\ &= \sum_{j=0}^{J-1} P(r_j) \max_{m_i} \{P(m_i/r_j)\} = \\ &= \sum_{j=0}^{J-1} P_{rob}(\hat{m} = m_i, r = r_j) = \sum_{j=0}^{J-1} P(r_j) P(\hat{m}/r_j) \end{aligned}$$

הערות:

-  $\hat{m}$  הוא שונה עבור כל η.

## כלל החלטה Max A-Posteriori - MAP:

$$\hat{m} = \arg \max_{m_i} \{P(m_i/r_j)\} = \arg \max_{m_i} \{P(m_i) \cdot P(r_j/m_i)\}$$

- רוצים להביא את P(c) למקסימום.  
- האות המשוערך ( $\hat{m}$ ) יהיה ה-mi שיביא למקסימום את ההסתברות P(mi/η).

## כלל MAP (כללי):

$$\forall i \neq k: \frac{P(r_j/m_k)}{P(r_j/m_i)} > \frac{P(m_i)}{P(m_k)} \Rightarrow \hat{m} = m_k$$

הסבר

מחשבים את כל ה-  $P(m_k) \cdot P(m_k/r_j)$  ובודקים מי הכי גדול. ע"פ הביטוי הגדול ביותר מחליטים מי האות ששודר.

## MAP עבור מערכת בינארית (בערוץ בידוד):

$$\frac{P(r_j/m_0)}{P(r_j/m_1)} > \frac{P(m_1)}{P(m_0)} \Rightarrow \hat{m} = m_0$$

(ערך הסף = th).

$$P_r^{MAP}(e) = Q\left(\frac{d/2}{\sigma_N}\right)$$

## הסתברות שגיאה 2 אותות בערוץ AWGN:

$$P_e = \text{prob}\left(z > \frac{\|s_1 - s_2\|^2}{2}\right) = Q\left(\frac{\|s_1 - s_2\|^2}{2\sigma}\right)$$