

ΕΕΕ725 - Ειδικά Θέματα Ψηφιακών
Επικοινωνιών

Δημήτρης - Αλέξανδρος Τουμπακάρης
7ο Μάθημα – 11 Ιουνίου 2007

Πιθανότητα Σφάλματος στο Κανάλι **AWGN** (συνέχεια)

- Πιθανότητα Σφάλματος στο Κανάλι **AWGN** (συνέχεια)
 - Cioffi Ch. 1, Proakis Ch. 5
- Κατηγορίες Αστερισμών

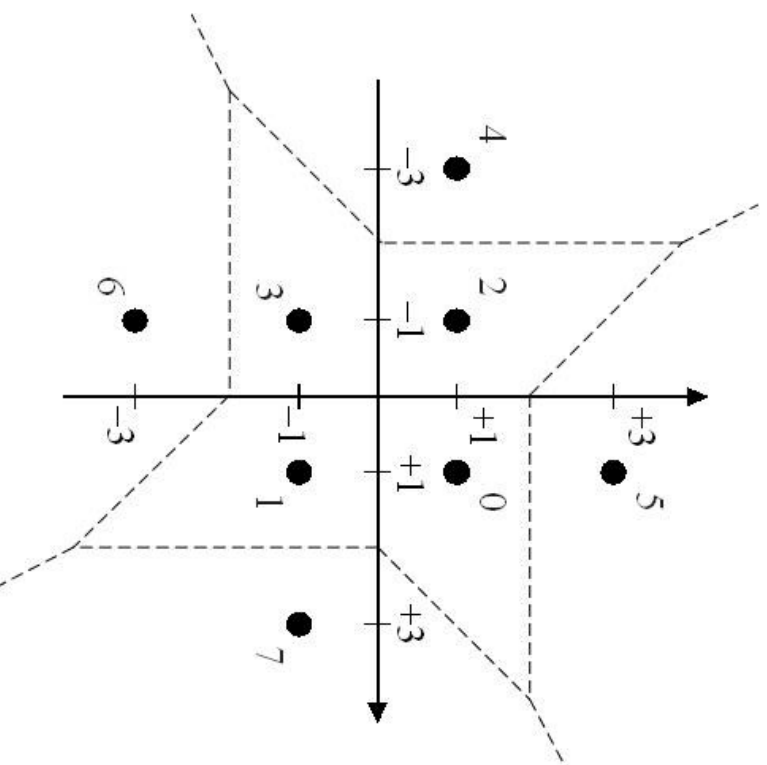
\bar{P}_e : Πιθανότητα σφάλματος ανά διάσταση

- Η σύγκριση συστημάτων με βάση την P_e δεν είναι πάντα δίκαιη. Για παράδειγμα, σε ένα κανάλι **AWGN** ένα σύστημα **QPSK** υπόκειται σε θόρυβο σε δύο διαστάσεις, ενώ ένα σύστημα **BPSK** σε θόρυβο σε μία διάσταση.
- Επιπλέον, το σύστημα **BPSK** μεταδίδει 1 ψηφίο ανά χρήση του καναλιού, ενώ το σύστημα **QPSK** 2 ψηφία ανά χρήση του καναλιού (άρα 1 ψηφίο ανά διάσταση).
- Ειδομένως, ένα πιο δίκαιο μέτρο σύγκρισης είναι η πιθανότητα σφάλματος ανά διάσταση: $\bar{P}_e = \frac{P_e}{N}$.
- Εναλλακτικά, μπορεί κανείς να χρησιμοποιήσει την πιθανότητα σφάλματος ανά φωνητικό μεταδιδόμενων ψηφίων: $\frac{P_e}{b} = \frac{P_e}{\log_2 M}$.

Ρυθμός Σφάλματος Ψηφίων (**Bit Error Rate – BER**)

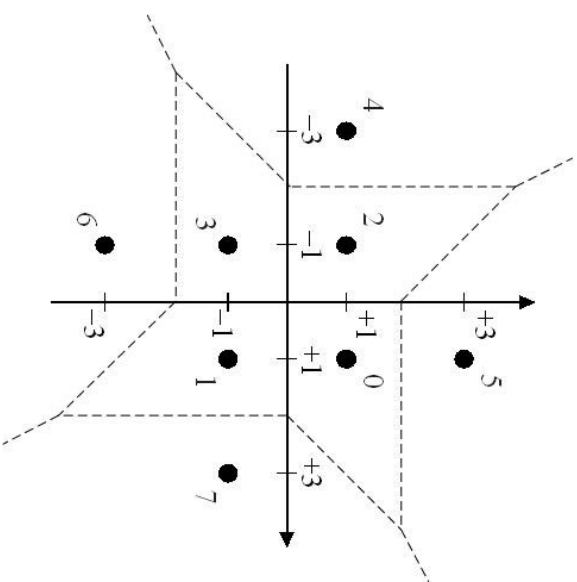
- Όταν μας ενδιαφέρει η πιθανότητα λαθασμένης μετάδοσης ψηφίων (**bits**) η P_e δεν αρκεί πάντα από μόνη της για την περιγραφή της απόδοσης ενός συστήματος.
- Έτσι, για παράδειγμα, ένα σύστημα το οποίο χρησιμοποιεί μόνο 2 σήματα (π.χ. **BPSK**) και ένα άλλο το οποίο χρησιμοποιεί 64 πιθανά σήματα (π.χ. **64-QAM** όπως θα δούμε αργότερα). Σε ένα σύστημα **BPSK** όταν γίνει λάθος στο σήμα που αποκωδικοποιείται γίνεται αυτόματα και λάθος στο ψηφίο. Ωστόσο, σε ένα καλά σχεδιασμένο σύστημα **64-QAM** ακόμα και αν γίνει λάθος στην ανίχνευση του σήματος στο δέκτη, κάποια από τα ψηφία ενδέχεται να αποκωδικοποιηθούν σωστά.
- Υπάρχουν διάφοροι παρόμοιοι ορισμοί για το **BER**. Εμείς θα χρησιμοποιήσουμε $\text{BER} = Pr\{\text{αντιστροφή ψηφίου στο δέκτη}\}$ (το οποίο από κάποιους ονομάζεται πιθανότητα σφάλματος ψηφίου \bar{P}_b).

Παράδειγμα: **VDSL2 “8-QAM”**



Στο σχήμα, $d_{\min} = 2$. Ο αριθμός σε κάθε σήμα δηλώνει το αντίστοιχο μήγυμα. Για παράδειγμα, το σήμα (+1, +3) αντιστοιχεί στο m_5 ή στην ακολουθία ψηφίων 101.

Παράδειγμα: **VDSL2 “8-QAM”** (2)



- Μέση ενέργεια του αστερισμού: $\mathcal{E}_x = \sum_m \|\mathbf{x}_m\|^2 p_m = \frac{1}{8} \left(4 \frac{d_{\min}^2}{2} + 4 \frac{5d_{\min}^2}{2} \right) = \frac{3}{2} d_{\min}^2 = 6$. $\bar{\mathcal{E}}_x = 3$.
- Εάν ο δέκτης χρησιμοποιεί προσρμοσμένο φίλτρο: $\text{SNR} = \frac{\mathcal{E}_x}{\sigma^2} = \frac{3d_{\min}^2}{2\sigma^2}$.

Παράδειγμα: **VDSL2 “8-QAM”** (3)

- Union bound: $P_e < 7Q(d_{\min}/2\sigma) \Rightarrow \bar{P}_e = \frac{P_e}{2} = 3.5Q(d_{\min}/2\sigma)$.
- Nearest neighbors: Όλα τα σήματα έχουν 4 γείτονες.
 - Τα $\mathbf{x}_0, \mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2$ και \mathbf{x}_3 έχουν 3 γείτονες σε απόσταση $d_{\min} = 2$ και 1 γείτονα σε απόσταση $2\sqrt{2}$.
 - Τα $\mathbf{x}_4, \mathbf{x}_5, \mathbf{x}_6$ και \mathbf{x}_7 έχουν 1 γείτονα σε απόσταση $d_{\min} = 2$, 1 γείτονα σε απόσταση $2\sqrt{2}$ και 2 γείτονες σε απόσταση $2\sqrt{5}$.
 - NNUB: $P_e < 4Q(d_{\min}/2\sigma) \Rightarrow \bar{P}_e < 2Q(d_{\min}/2\sigma)$.
 - Εάν κρατήσουμε μόνο τους πιο κοντινούς γείτονες κάθε σήματος: $P_e \approx \sum_{m=0}^3 \frac{1}{8} 2Q(d_{\min}/2\sigma) + \sum_{m=4}^7 \frac{1}{8} Q(d_{\min}/2\sigma) = 1.5Q(d_{\min}/2\sigma) \Rightarrow \bar{P}_e \approx 0.75Q(d_{\min}/2\sigma)$.
- Παρατηρούμε ότι τα εξωτερικά σήματα του αστερισμού είναι λιγότερο επιρρεπή σε σφάλμα μετάδοσης από ότι τα εσωτερικά.

Παράδειγμα: **VDSL2 “8-QAM”** (4)

- Έστω ότι μεταδόθηκε το \mathbf{x}_0 . Θεωρούμε μόνο τους γείτονές του σε απόσταση d_{\min} . Εάν αντί για \mathbf{x}_0 ο δέκτης αποφασίσει \mathbf{x}_1 ή \mathbf{x}_2 θα εμφανιστεί σφάλμα (αναστροφή) σε 1 από τα 3 ψηφία. Εάν αποφασίσει \mathbf{x}_5 θα εμφανιστεί σφάλμα σε 2 ψηφία. Επομένως, ο μέσος αριθμός σφαλμένων ψηφίων όταν συμβεί σφάλμα κατά την αποκωδικοποίηση του \mathbf{x}_0 ισούται προσεγγιστικά με $n_b(0) \approx \frac{4}{3}$. Παρομοίως, $n_b(1) = n_b(2) = n_b(3) \approx \frac{4}{3}$.
- Έστω, τώρα, ότι μεταδίδεται το \mathbf{x}_5 . Εάν αντί για \mathbf{x}_5 ο δέκτης αποφασίσει \mathbf{x}_0 θα εμφανιστεί σφάλμα (αναστροφή) σε 2 από τα 3 ψηφία. Συνεπώς, $n_b(5) = n_b(6) = n_b(7) = n_b(8) \approx 2$.
- Μέσος αριθμός σφαλμένων ψηφίων δεδομένου ότι συνέβη σφάλμα: $N_b \approx \frac{5}{3}$.
- Μέσος αριθμός σφαλμένων ψηφίων: $P_b \approx N_b Q\left(\frac{d_{\min}}{2\sigma}\right) \approx \frac{5}{3} Q\left(\frac{d_{\min}}{2\sigma}\right)$. (δεν είναι πιθανότητα – ενδέχεται να υπερβαίνει το 1).
- $\text{BER} = \bar{P}_b = \frac{P_b}{b} \approx \frac{5}{9} Q\left(\frac{d_{\min}}{2\sigma}\right)$.
- Συνήθως, η ποσότητα που καθορίζει την P_e και το BER είναι το όριο της $Q(\cdot)$ η οποία ελαττώνεται (σχεδόν) εκθετικά. Ο αριθμός των γειτόνων ή το N_b επιδρά σημαντικά μόνο όταν έχει μεγάλη τιμή ή σε χαμηλούς SNR.

Πώς συγκρίνουμε διαφορετικές διαμορφώσεις μεταξύ τους;

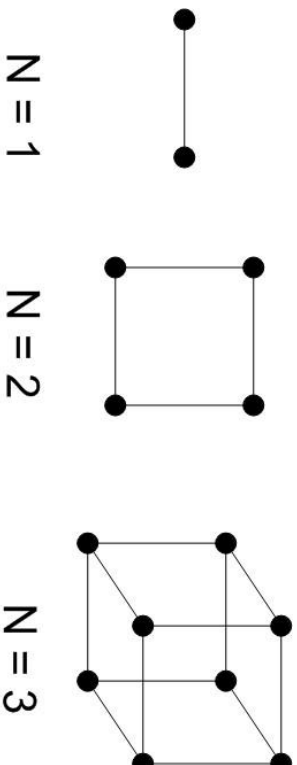
- Για να υλοποιήσουμε τις συναρτήσεις βόσης οι οποίες χρησιμοποιούνται για τη διαμόρφωση χρησιμοποιούμε τους πόρους του καναλιού: χρόνο, συγχρότητα και χώρο. Κάθε μία από τις N διαστάσεις έχει κόστος γιατί απαιτεί χρήση κάποιων από τους πόρους του συστήματος.
- Για παράδειγμα, ένα σύστημα 2 διαστάσεων μπορεί να υλοποιηθεί με εναλλάξ μετάδοση στο χρόνο κάθε διάστασης ή με χρήση δύο περιοχών συχνοτήτων.
- Για δίκαιη σύγκριση συστημάτων, πρέπει να λαμβάνονται υπόψη όλες οι παρακάτω ποσότητες:
 1. Ο ρυθμός μετάδοσης R .
 2. Η χρησιμοποιούμενη ισχύς P_x .
 3. Το συνολικό εύρος ζώνης W που χρησιμοποιεί το σύστημα.
 4. Η περίοδος T_s που διαρκεί η μετάδοση κάθε συμβόλου.
 5. Το BER ή η P_e .
- Αν οι παραπάνω ποσότητες κανονικοποιηθούν κατάλληλα, 3 ποσότητες αρκούν για σύγκριση συστημάτων: **1.** Ο αριθμός ψηφίων ανά διάσταση $\bar{b} = \frac{b}{N}$, **2.** Η ενέργεια ανά διάσταση $\bar{\xi}_x = \frac{\xi_x}{N}$ και **3.** Η κανονικοποιημένη πιθανότητα σφάλματος $\bar{P}_e = \frac{P_e}{N}$.

Κατηγορίες Αστερισμών

- Πιθανότητα Σφάλματος στο Κανάλι **AWGN** (συνέχεια)
- Κατηγορίες Αστερισμών
 - Cioffi Ch. 1

Κυβικοί Αστερισμοί (Cubic Constellations)

- Αριθμός διαστάσεων $N =$ αριθμός bits b .
- Αντιστοιχία μίας συνάρτησης βάσης ϕ_m σε κάθε bit.
- Γραμμική διαμόρφωση.
- Χρησιμοποιούνται συχνά σε απλά κανάλια.



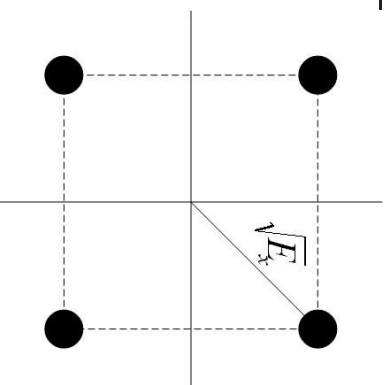
Κυβικοί Αστερισμοί – Παραδείγματα

- **Binary Antipodal:** 2 σήματα ($N=1$), $x_0(t) = \sqrt{\mathcal{E}_x}\phi(t) = -x_1(t)$.
 - **Binary Phase Shift Keying (BPSK):** $\phi(t) = \sqrt{\frac{2}{T}} \sin \frac{2\pi t}{T}$, $t \in [0, T]$, 0 αλλοού.
 - **Bipolar (NRZ):** $\phi(t) = \frac{1}{\sqrt{T}}$, $t \in [0, T]$, 0 αλλοού.
 - Κωδικοποίηση **Manchester (Bi-phase level):** $\phi(t) = \begin{cases} \frac{1}{\sqrt{T}}, & t \in [0, \frac{T}{2}] \\ -\frac{1}{\sqrt{T}}, & t \in [\frac{T}{2}, T] \\ 0 & \text{αλλοού} \end{cases}$
 - Τι εύρος ζώνης απαιτεί κάθε μία από τις παραπάνω $\phi(t)$;
- **On-Off Keying (OOK):** 2 σήματα ($N=1$), $x_0(t) = \sqrt{2\mathcal{E}_x}\phi(t)$. $x_1(t) = 0$.
 - $\phi(t) = \frac{1}{\sqrt{T}}$, $t \in [0, T]$, 0 αλλοού.
 - Υποδέσμερη κατά 3 dB σε σχέση με **binary antipodal** αστερισμούς (γιατί;)
 - Χρησιμοποιείται σε οπτικά συστήματα.

Κυβικοί Αστερισμοί – Παραδείγματα – **QPSK**

- Quadrature Phase Shift Keying (QPSK): 4 σήματα (2 bits $\rightarrow N = 2$).
- $\phi_1(t) = \sqrt{\frac{2}{T}} \cos \frac{2\pi t}{T}$, $t \in [0, T]$, 0 αλλού. $\phi_2(t) = \sqrt{\frac{2}{T}} \sin \frac{2\pi t}{T}$, $t \in [0, T]$, 0 αλλού.
- $\mathbf{x} = [x_1 \ x_2] = \begin{cases} \sqrt{\frac{\mathcal{E}_x}{2}} [-1 \ -1] \\ \sqrt{\frac{\mathcal{E}_x}{2}} [-1 \ +1] \\ \sqrt{\frac{\mathcal{E}_x}{2}} [+1 \ -1] \\ \sqrt{\frac{\mathcal{E}_x}{2}} [+1 \ +1] \end{cases}$
- Ίδιο εύρος ζώνης με τη BPSK. d_{\min}^2 , BPSK $= 2d_{\min}^2$, QPSK. Ωστόσο, εάν η ενέργεια ανά διάσταση της QPSK ισούται με την ενέργεια της BPSK η \bar{P}_e της QPSK ισούται με την P_e της BPSK.

QPSK: Υπολογισμός P_e



- Θεωρούμε ότι όλα τα σήματα μεταδίδονται με την ίδια πιθανότητα.
- Πιθανότητα σωστής λήψης: $P_e = \sum_{i=0}^3 P_{e|i} P_{x_i} = P_{e|i} \stackrel{\text{γιατί;}}{=} (1 - Q[\frac{d_{\min}}{2\sigma}]) (1 - Q[\frac{d_{\min}}{2\sigma}]) = 1 - 2Q[\frac{d_{\min}}{2\sigma}] + (Q[\frac{d_{\min}}{2\sigma}])^2$.
- Πιθανότητα σφάλματος: $P_e = 1 - P_e = 2Q[\frac{d_{\min}}{2\sigma}] - (Q[\frac{d_{\min}}{2\sigma}])^2 < 2Q[\frac{d_{\min}}{2\sigma}]$
(NNUB) $\Rightarrow \bar{P}_e \approx Q[\frac{d_{\min}}{2\sigma}] = Q[\frac{\sqrt{2E_s}}{2\sigma}] = Q[\frac{2\sqrt{E_s}}{2\sigma}] = Q[\frac{d_{\min, \text{BPSK}}}{2\sigma}]$.