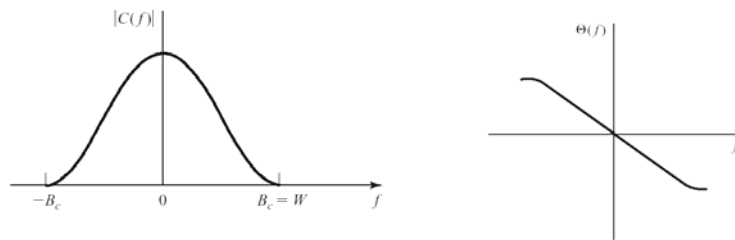
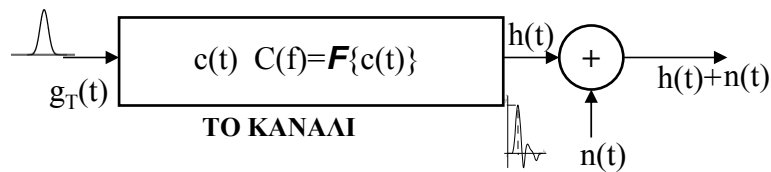


Ψηφιακή Μετάδοση μέσω AWGN Καναλιών Περιορισμένου Εύρους Ζώνης

$$C(f) = \int_{-\infty}^{\infty} c(t)e^{-j2\pi ft} dt$$



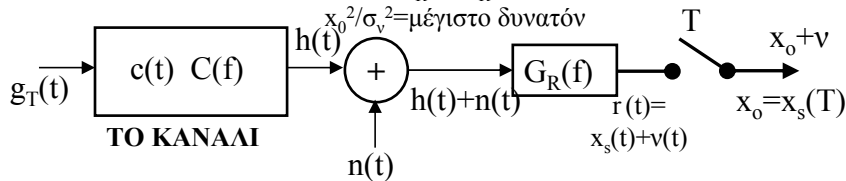
Παλμός $g_T(t)$ στην είσοδο του καναλιού
δίνει παλμό $h(t)$ στην έξοδο του καναλιού.

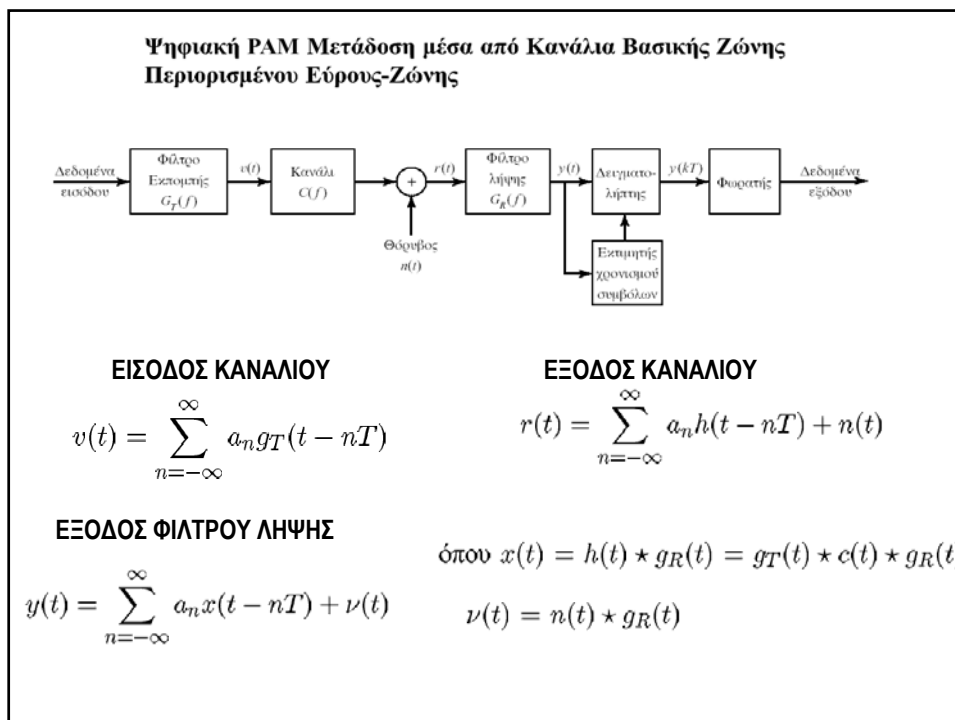
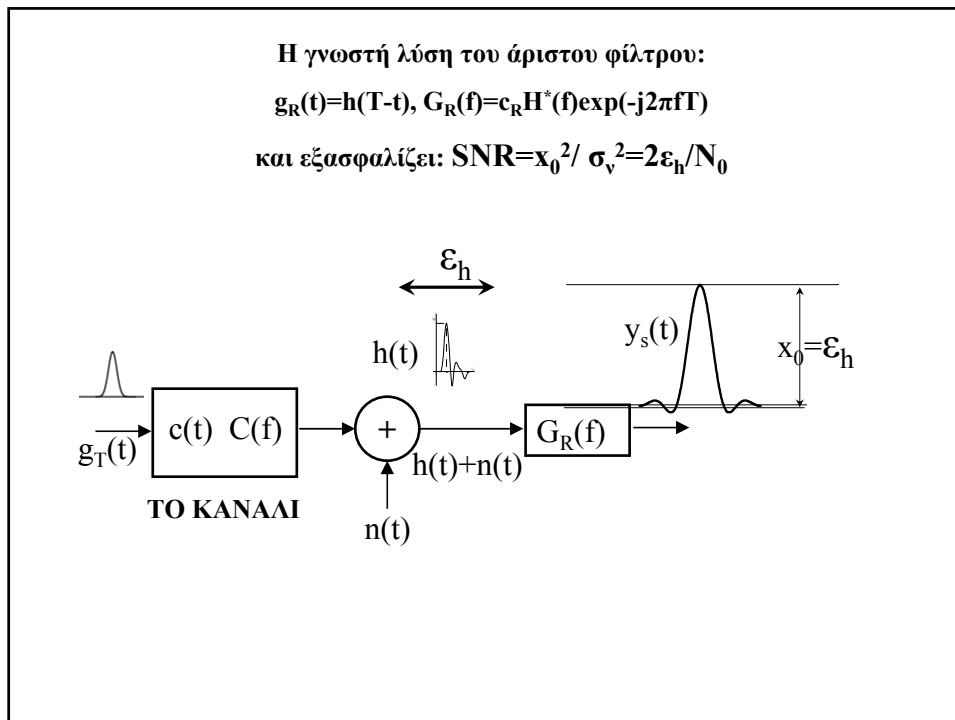


$$h(t) = \int_{-\infty}^{\infty} c(\tau)g_T(t - \tau) d\tau = c(t) * g_T(t) \quad H(f) = C(f)G_T(f)$$

ΑΡΙΣΤΟΣ ΑΠΟΔΙΑΜΟΡΦΩΤΗΣ:

Ζητείται γραμμικό φίλτρο $g_R(t)/G_R(f)$ έτσι ώστε για δοσμένο T ,
 $x_o^2/\sigma_v^2 = \text{μέγιστο δυνατόν}$





$$y(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} a_n x(t - nT) + \nu(t)$$

$$y(mT) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} a_n x(mT - nT) + \nu(mT)$$

$$y_m = \sum_{n=-\infty}^{\infty} a_n x_{m-n} + \nu_m$$

$$= x_0 a_m + \sum_{n \neq m} a_n x_{m-n} + \nu_m$$

Δειγματοληπτώντας την
έξοδο $y(t)$ του φίλτρου
λήψης τη χρονική στιγμή
 $t_m = mT$

ISI

$$x_0 = x(0) = \int_{-\infty}^{\infty} h(t) g_R(T-t) dt = \int_{-\infty}^{\infty} (h(t))^2 dt = \int_{-\infty}^{\infty} |H(f)|^2 df = \mathcal{E}_h \quad \frac{x_0^2}{\sigma_v^2} = \frac{2\mathcal{E}_h}{N_0}$$

Για παλμοσειρά στην είσοδο του καναλιού

ΤΟ ΚΑΝΑΛΙ

$c(t) \quad C(f) = \mathbf{F}\{c(t)\}$

$h(t)$

$+$

$n(t)$

$h(t) + n(t)$

$G_R(f)$

$y_s(t)$

$v(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} a_n g_T(t - nT)$

$$y(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} a_n x(t - nT) + \nu(t)$$

$$y(mT) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} a_n x(mT - nT) + \nu(mT)$$

$$y_m = \sum_{n=-\infty}^{\infty} a_n x_{m-n} + \nu_m$$

$$= x_0 a_m + \sum_{n \neq m} a_n x_{m-n} + \nu_m$$

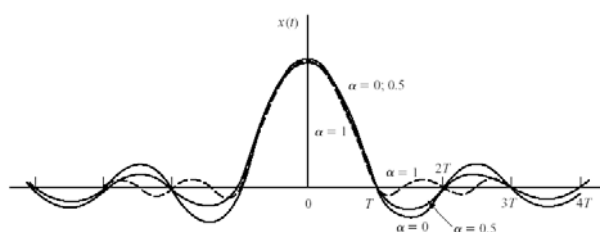
$$x_0 = \mathcal{E}_h \quad \sigma_v^2 = \mathcal{E}_h N_0 / 2$$

Για την εξουδετέρωση της ISI πρέπει ο παλμός λήψης $x(t)$ να έχει την ιδιότητα

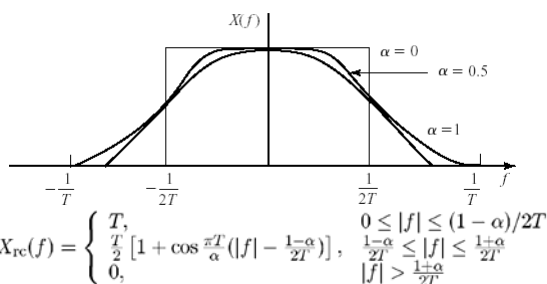
$$x(nT) = \begin{cases} 1, & n = 0 \\ 0, & n \neq 0 \end{cases}$$

Το κριτήριο Nyquist καθορίζει ότι η πιο πάνω συνθήκη μπορεί να επιτευχθεί μόνο αν ισχύει $R < 2W$

($R=1/T$: ρυθμός διαβίβασης συμβόλων και W : εύρος ζώνης του καναλιού)



$$x(t) = \frac{\sin \pi t/T}{\pi t/T} \frac{\cos(\pi \alpha t/T)}{1 - 4\alpha^2 t^2/T^2} = \text{sinc}(t/T) \frac{\cos(\pi \alpha t/T)}{1 - 4\alpha^2 t^2/T^2}$$



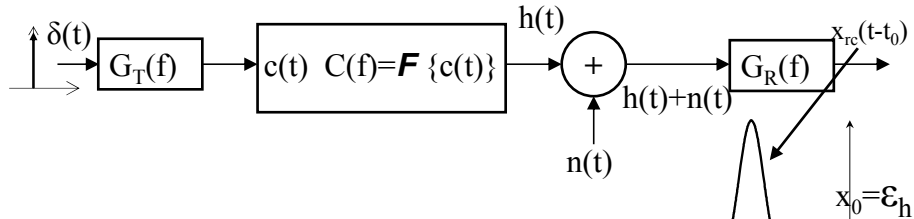
$$X_{\text{rc}}(f) = \begin{cases} T, & 0 \leq |f| \leq (1 - \alpha)/2T \\ \frac{T}{2} [1 + \cos \frac{\pi T}{\alpha} (|f| - \frac{1-\alpha}{2T})], & \frac{1-\alpha}{2T} \leq |f| \leq \frac{1+\alpha}{2T} \\ 0, & |f| > \frac{1+\alpha}{2T} \end{cases}$$

Χρονική
μορφή και
εξίσωση
παλμού με
φάσμα
ανυψωμένου
συνημιτόνου

Φασματική
μορφή και
εξίσωση
παλμού με
φάσμα
ανυψωμένου
συνημιτόνου

**ΣΧΕΔΙΑΣΗ ΤΟΥ ΣΥΣΤΗΜΑΤΟΣ ΜΕ ΒΕΛΤΙΣΤΟ ΦΙΛΤΡΟ
ΚΑΙ ΣΥΓΧΡΟΝΩΣ ΜΗΔΕΝΙΣΜΟ ΤΗΣ ISI (Δεχόμεστε
 $C(f)=\Pi(f/2W)$)**

Για να λυθεί το πρόβλημα χρησιμοποιούμε εκτός από το φίλτρο λήψης, $G_R(f)$, ένα φίλτρο εκπομπής στην είσοδο του καναλιού, $G_T(f)$, κατάλληλα επιλεγμένο..



$$x_{rc}(t-t_0) = g_R(t) * c(t) * g_T(t) * \delta(t) \rightarrow$$

$$X_{rc}(f) \exp(-j2\pi f t_0) = G_R(f) C(f) G_T(f) \quad |f| \leq W \quad (1)$$

Συνθήκη Βέλτιστου Φίλτρου!

$$G_R(f) = c_R H^*(f) \exp(-j2\pi f T) \quad (2)$$

$$H(f) = G_T(f) C(f) \quad (3)$$

**ΣΧΕΔΙΑΣΗ ΤΟΥ ΣΥΣΤΗΜΑΤΟΣ ΜΕ ΒΕΛΤΙΣΤΟ ΦΙΛΤΡΟ
ΚΑΙ ΣΥΓΧΡΟΝΩΣ ΜΗΔΕΝΙΣΜΟ ΤΗΣ ISI (Δεχόμεστε
 $C(f)=\Pi(f/2W)$)**

$$X_{rc}(f) = |G_R(f)| |G_T(f)|, \quad |f| \leq W \quad (1)$$

$$|G_R(f)| = c_R |H(f)| \quad (2)$$

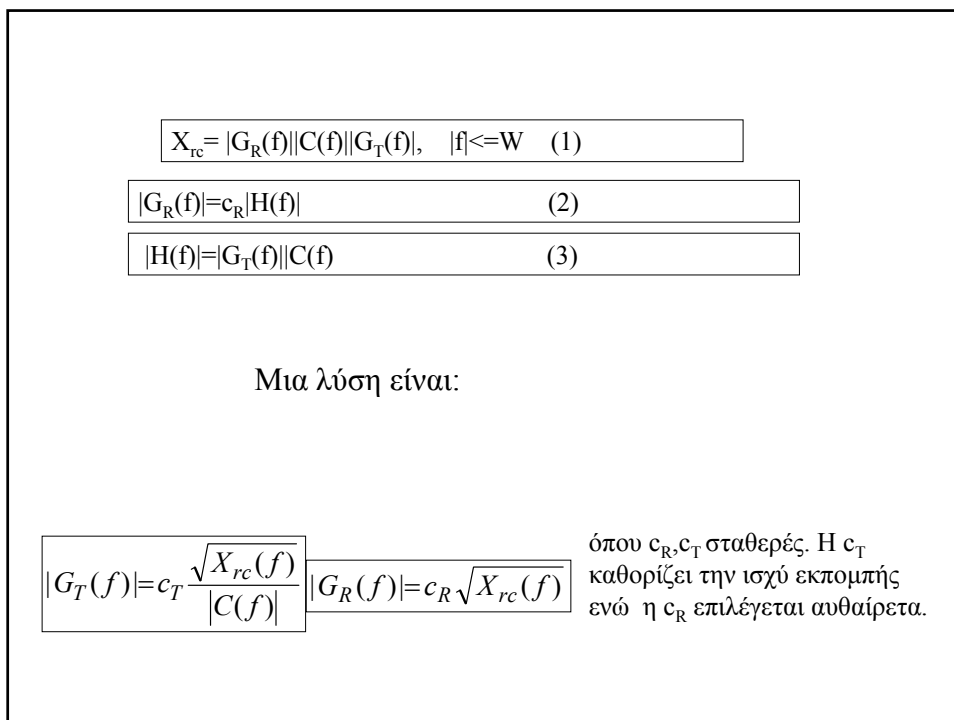
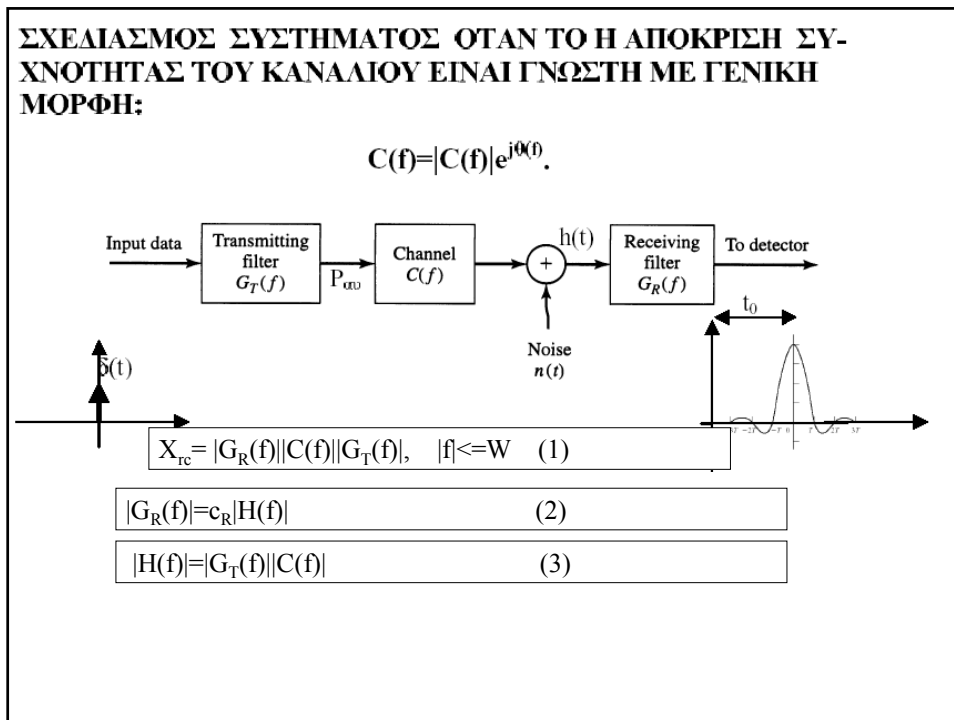
$$|H(f)| = |G_T(f)| \quad (3)$$

Μια λύση είναι:

$$|G_T(f)| = c_T \sqrt{X_{rc}(f)}$$

$$|G_R(f)| = c_R \sqrt{X_{rc}(f)}$$

όπου c_R, c_T σταθερές. Η c_T καθορίζει την ισχύ εκπομπής ενώ η c_R επιλέγεται αυθαίρετα.



ΜΙΑΔΙΚΟ ΣΥΣΤΗΜΑ PAM

Σε ένα Σύστημα M-PAM οι παλμοί που φθάνουν στο δέκτη έχουν M διαφορετικά πλάτη:

$$a_m A, m=1,2,\dots,M$$

$$a_m = (2m-1-M) \quad m=1,2,\dots,M$$

Πλάτη Τετραδικού PAM

Στο Φίλτρο λήψης

Αν δεχθούμε ότι έχει επιλεγεί $c_R=1$

$$\int_{-W}^W \|G_R(f)\|^2 df = \int_{-W}^W X_{rc}(f) df = 1$$

$x_0=E_g, \quad \sigma_v^2=E_g N_0/2$

$$\begin{cases} x_0^2 \\ \sigma_v^2 \end{cases} = \frac{2\mathcal{E}_g}{N_0}$$

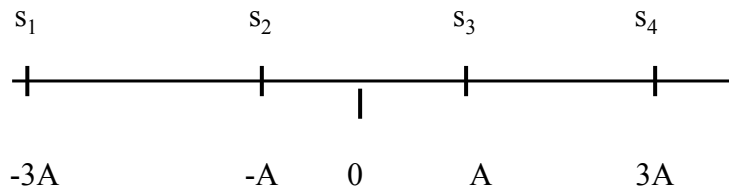
Πιθανότητα Σφάλματος κατά τη Φόραση Ψηφιακού PAM με Μηδενικό ISI

$$y_m = x_0 a_m + \nu_m \quad x_0 = \int_{-W}^W |G_T(f)|^2 df = \mathcal{E}_g \quad \sigma_\nu^2 = \mathcal{E}_g N_0 / 2$$

Σε ένα Σύστημα M-PAM ισχύει:

$$\begin{cases} a_m = (2m - 1 - M) & m = 1, 2, \dots, M \\ \nu_m : Gaussian & \frac{x_0^2}{\sigma_\nu^2} = \frac{2\mathcal{E}_g}{N_0} \end{cases}$$

Πλάτη Τετραδικού PAM



Πιθανότητα Σφάλματος κατά τη Φόραση Ψηφιακού PAM με Μηδενικό ISI

Η Πιθανότητα Σφάλματος P_M υπολογίζεται ως:

$$P_M = \frac{2(M-1)}{M} Q \left(\sqrt{\frac{2\mathcal{E}_g}{N_0}} \right)$$

$$\mathcal{E}_{av} = \frac{1}{M} \sum_{m=1}^M \mathcal{E}_m = \frac{\mathcal{E}_g}{M} \sum_{m=1}^M (2m - 1 - M)^2$$

$$\mathcal{E}_g = 3\mathcal{E}_{av} / (M^2 - 1) \text{ και } \mathcal{E}_{av} = k\mathcal{E}_{bav}$$

$$P_M = \frac{2(M-1)}{M} Q \left(\sqrt{\frac{6P_{av}T}{(M^2-1)N_0}} \right) \quad P_M = \frac{2(M-1)}{M} Q \left[\sqrt{\frac{6(\log_2 M)\mathcal{E}_{bav}}{(M^2-1)N_0}} \right]$$

ΠΡΟΒΛΗΜΑ 8.10

Ένα ενσύρματο κανάλι μήκους 1000 Km χρησιμοποιείται για τη μετάδοση δεδομένων με τη βοήθεια δυαδικού PAM. Αναγεννητικοί επαναλήπτες τοποθετούνται ανά 50 Km στο σύστημα. Κάθε τμήμα του καναλιού έχει ιδανική (σταθερή) απόκριση συχνότητας στη ζώνη συχνοτήτων $0 \leq f \leq 1200$, και εξασθένιση 1 dB/Km. Ο θόρυβος του καναλιού είναι AWGN.

1. Ποιος είναι ο μέγιστος ρυθμός bit που μπορεί να μεταδοθεί χωρίς ISI;
2. Προσδιορίστε το απαιτούμενο E_b/N_0 για να επιτευχθεί πιθανότητα σφάλματος bit $P_2 = 10^{-7}$ για κάθε επαναλήπτη.
3. Υπολογίστε την ισχύ εκπομπής σε κάθε επαναλήπτη για να επιτύχουμε το επιθυμητό E_b/N_0 , όπου $N_0 = 4.1 \times 10^{-21}$ W/Hz.

ΛΥΣΗ

$$1. W=1200 \text{ Hz} \quad \text{άρα } R_{MAX}=2W=2400 \text{ bits/sec}$$

$$P_2 = Q \left[\sqrt{\frac{2E_b}{N_0}} \right] \quad 2. P_2=10^{-7} \quad E_b/N_0=(1/2)[\text{Quinv}(10^{-7})]^2=13.5$$

$$3. P_T=LRE_b=LR(E_b/N_0)N_0 = 10^5 \times 2400 \times 13.5 \times 4.1 \times 10^{-21}=13.3 \times 10^{-11}$$

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ

Ένα ενσύρματο κανάλι επιτρέπει τη διέλευση των συχνοτήτων της περιοχής [0,1200 Hz] στις οποίες παρουσιάζει απόσβεση $L=30 \text{ dB}$ ενώ αποσβένει πλήρως τις εκτός της περιοχής αυτής συχνοτήτες. Στην έξοδο του καναλιού υπάρχει AWGN με φασματική πυκνότητα $N_0/2=10^{-8}$. Επιθυμούμε να σχεδιάσουμε ένα M-αδικό PAM σύστημα μέσω του οποίου να γίνει δυνατή η διαβίβαση μιας δυαδικής ακολουθίας με ρυθμό $R_2=8\,000 \text{ bits/sec}$ και πιθανότητα σφάλματος $P_2=10^{-5}$.

1. Να προσδιορίσετε την μικρότερη δυνατή τιμή του M που είναι ανάγκη να χρησιμοποιήσουμε στο σύστημα αυτό, ώστε να έχουμε ψηφιακή διαβίβαση χωρίς ISI, καθώς και την αντίστοιχη τιμή του συντελεστή επέκτασης a .
2. Να προσδιορίσετε την ισχύ εκπομπής P_T για την περίπτωση του ερωτήματος 1.

ΛΥΣΗ

Η τιμή του M που αναζητούμε πρέπει να είναι ακέραια δύναμη του 2 $\rightarrow M=2^k$

$R_b/R=k$ & $R<2B_c \rightarrow k$ ο μικρότερος ακέραιος που εξασφαλίζει ότι $R_b/k<2B_c \rightarrow$

k ο μικρότερος ακέραιος που εξασφαλίζει ότι $k>R_b/2B_c \rightarrow k=4 \rightarrow M=16 \rightarrow R=R_b/4=2000 \text{ s/sec}$

Από (8.3.22) $\rightarrow B_c=(1+a)R/2 \rightarrow a=2B_c/R-1=2400/2000-1 \rightarrow a=0.2$

ΛΥΣΗ συνέχεια

2.

$$P_M = \frac{2(M-1)}{M} Q \left(\sqrt{\frac{6P_{av}T}{(M^2-1)N_0}} \right)$$

Στην περίπτωση μας ισχύει:

• $P_M = k \cdot P_2 = 4 \cdot 10^{-5}$

• $T = T_{16} = 1/R_{16} = k/R_2 = 4/R_2$

Άρα $P_r = P_{av} = [Q^{-1}(M \cdot k \cdot P_2 / (2 \cdot (M-1)))]^2 (M^2-1) (N_0/2) (R_2/4) / 3$

$= [Q^{-1}(16 \cdot 4 \cdot 10^{-5} / (2 \cdot 15))]^2 \cdot 255 \cdot 10^{-8} \cdot (8000/4) / 3 =$

$[Q^{-1}(16 \cdot 4 \cdot 10^{-5} / (2 \cdot 15))]^2 \cdot 255 \cdot 10^{-8} \cdot (8000/4) / 3 = 0.0285$

Άρα $P_r = LP_{av} = 28,50 \text{ Watt}$

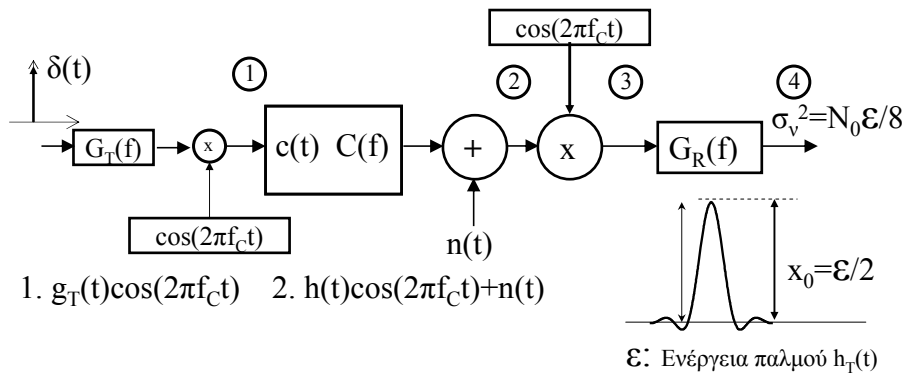
$P_r = 28,50 \text{ Watt}$.

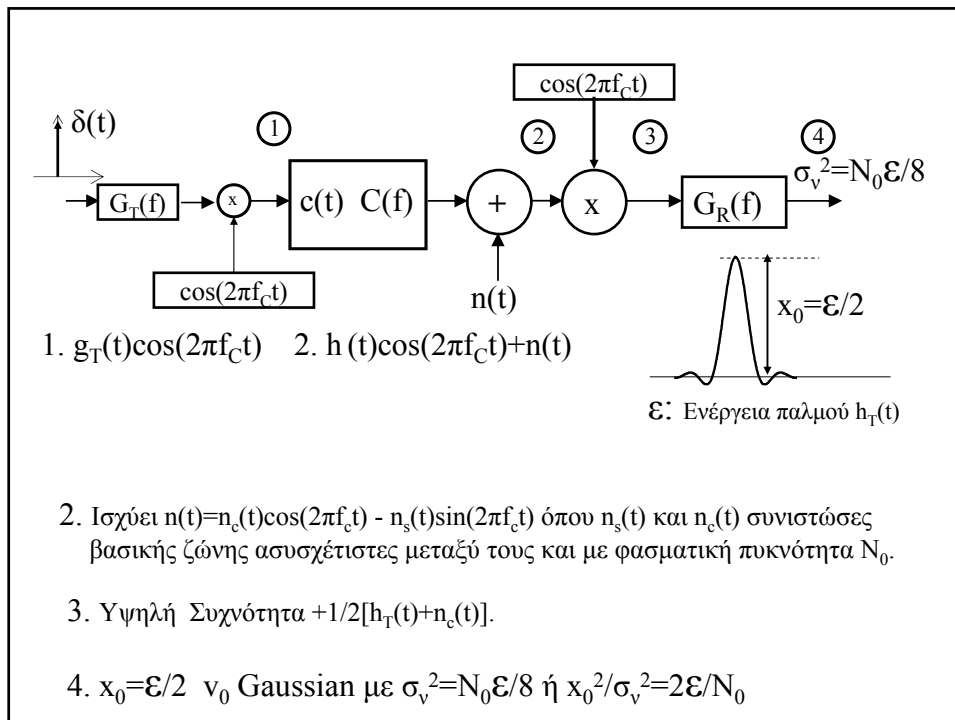
Ψηφιακή Μετάδοση μέσω Ζωνοπερατών Καναλιών Περιορισμένου Εύρους-Ζώνης

ΜΕ ΑΠΛΗ ΔΙΑΜΟΡΦΩΣΗ (ASK)

$u(t) = v(t) \cos 2\pi f_c t$

$v(t) = \sum_{n=-\infty}^{n=\infty} \alpha_n g_T(t-nT)$





Ψηφιακή Μετάδοση μέσω Ζωνοπερατών Καναλιών Περιορισμένου Εύρους-Ζώνης

ΜΕ ΟΡΘΟΓΩΝΙΑ ΔΙΑΜΟΡΦΩΣΗ, PSK

$$u(t) = v_c(t) \cos 2\pi f_c t \quad \square \quad v_s(t) \sin 2\pi f_c t$$

$$v_c(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} a_{nc} g_T(t - nT)$$

$$v_s(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} a_{ns} g_T(t - nT)$$

όπου

$$\alpha_{nc}=A\cos(2\pi m/M), \alpha_{ns}=A\sin(2\pi m/M), m=0,1,\dots,M-1$$

ΜΕ ΟΡΘΟΓΩΝΙΑ ΔΙΑΜΟΡΦΩΣΗ, QAM

$$u(t) = v_c(t) \cos 2\pi f_c t \quad \boxed{-} \quad v_s(t) \sin 2\pi f_c t$$

$$v_c(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} a_{nc} g_T(t - nT)$$

$$v_s(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} a_{ns} g_T(t - nT)$$

όπου

$$a_{nc} = m_c A, \quad a_{ns} = m_s A, \quad m_c, m_s = -(M-1), \dots, -1, 1, \dots, (M-1)$$

Θέτοντας:

$$\begin{aligned} v(t) &= v_c(t) - jv_s(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} (a_{nc} - ja_{ns}) g_T(t - nT) \\ &= \sum_{n=-\infty}^{\infty} a_n g_T(t - nT) \quad \{a_n = a_{nc} - ja_{ns}\} \end{aligned}$$

$$u(t) = \text{Re}[v(t)e^{j2\pi f_c t}]$$

Επομένως τα σήματα ASK, PSK και QAM γράφονται με τη γενική μορφή:

$$u(t) = \operatorname{Re}[v(t)e^{j2\pi f_c t}] \quad v(t) = \sum_{n=-\infty}^{n=\infty} a_n g_T(t-nT)$$

Το $v(t)$ καλείται **ισοδύναμο χαμηλοπερατό σήμα εκπομπής**. Το $v(t)$ είναι ένα σήμα βασικής ζώνης. Για το ASK το $v(t)$ έχει **πραγματική τιμή**. Αντίθετα για τα QAM και PSK το $v(t)$ έχει **μιγαδική τιμή**.

ΣΤΗΝ ΕΞΟΔΟ ΤΟΥ ΚΑΝΑΛΙΟΥ ΛΑΜΒΑΝΕΤΑΙ

$$w(t) = \operatorname{Re}[r(t)e^{j2\pi f_c t}] \quad \text{με} \quad r(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} a_n h(t-nT) + n(t)$$

όπου

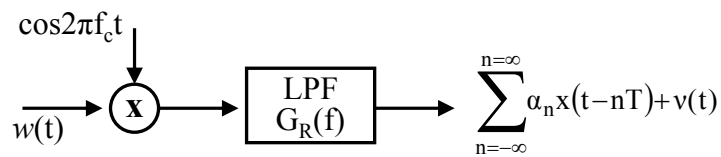
$$h(t) = \int_{-\infty}^{\infty} c(\tau) g_T(t-\tau) d\tau = c(t) * g_T(t) \quad H(f) = C(f)G_T(f)$$

Το $r(t)$ καλείται **ισοδύναμο χαμηλοπερατό σήμα λήψης**. Το $r(t)$ είναι ένα σήμα βασικής ζώνης. Για το ASK το $r(t)$ έχει **πραγματική τιμή**. Αντίθετα για τα QAM και PSK το $r(t)$ έχει **μιγαδική τιμή**.

**ΜΕΤΑΤΡΟΠΗ ΤΟΥ ΖΩΝΟΠΕΡΑΤΟΥ ΣΗΜΑΤΟΣ
ΛΗΨΗΣ ΣΕ ΣΗΜΑ ΒΑΣΙΚΗΣ ΖΩΝΗΣ**

$$w(t) = \text{Re}[r(t)e^{j2\pi f_c t}] \quad r(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} a_n h(t - nT) + n(t)$$

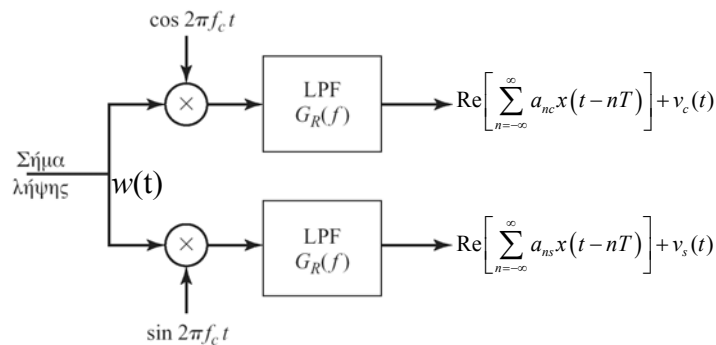
Για ASK a_n πραγματική ακολουθία.



**ΜΕΤΑΤΡΟΠΗ ΤΟΥ ΖΩΝΟΠΕΡΑΤΟΥ ΣΗΜΑΤΟΣ
ΛΗΨΗΣ ΣΕ ΣΗΜΑ ΒΑΣΙΚΗΣ ΖΩΝΗΣ**

$$w(t) = \text{Re}[r(t)e^{j2\pi f_c t}] \quad r(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} a_n h(t - nT) + n(t)$$

Για PSK και QAM a_n μιγαδική ακολουθία.



Και στις δύο περιπτώσεις.

$$y(t) = \sum_{m=-\infty}^{\infty} a_n x(t - nT) + \nu(t)$$

Όπου a_n και $\nu(t)$ είναι πραγματικά για ASK και μιγαδικά για PSK και QAM

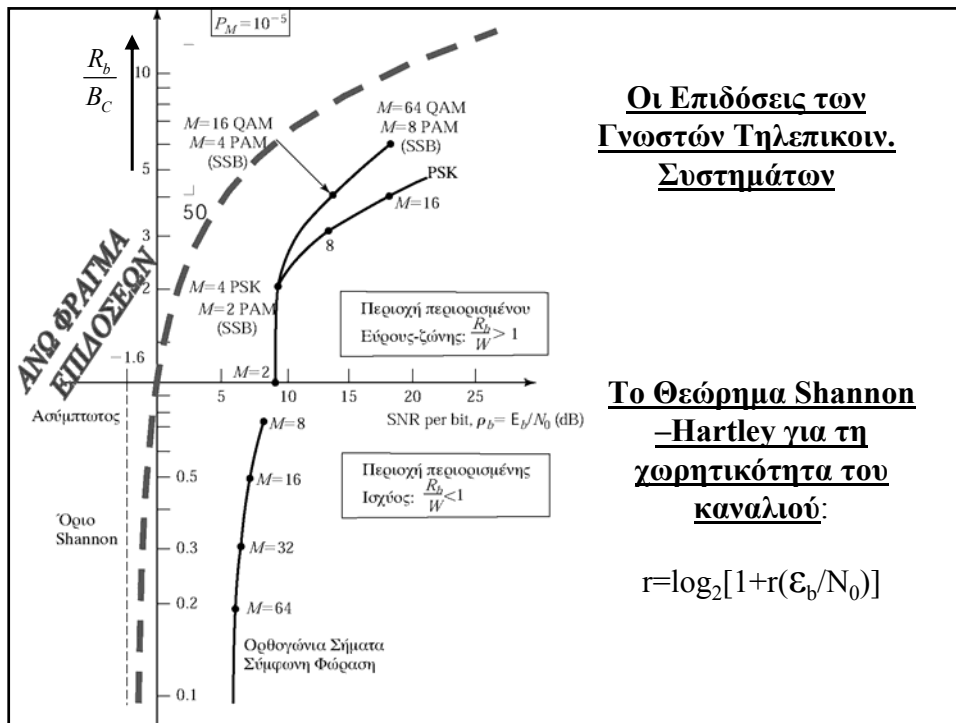
Απαίτηση σε Εύρος-Ζώνης των Τηλεπ.
Συστημάτων

Μέγιστη Τιμή του R/B_C

1. Βασική Ζώνη: $R/B_C=2$
2. Ζωνοπερατά Δυδιάστατα $R/B_C=1$

Μέγιστη Τιμή του R_b/B_C

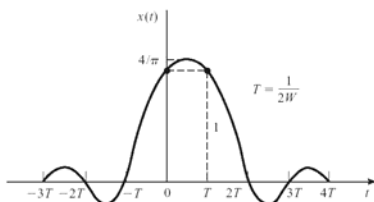
1. Βασική Ζώνη: $R_b/B_C=2\log_2 M$
2. Ζωνοπερατά Δυδιάστατα $R_b/B_C=\log_2 M$



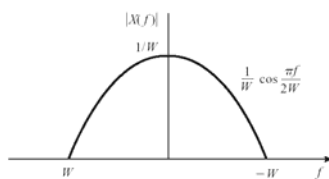
Σχεδιασμός Σημάτων Περιορισμένου Εύρους-Ζώνης με Ελεγχόμενο ISI — Σήματα Μερικής Απόκρισης

Το εύρος ζώνης περιορίζεται αν δεν απαιτήσουμε την πλήρη εξουδετέρωση του ISI

$$x(nT) = \begin{cases} 1, & n = 0, 1 \\ 0, & \text{αλλιώς} \end{cases}$$



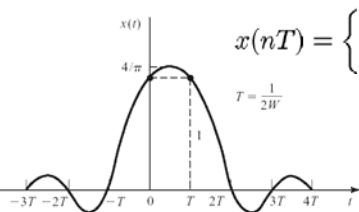
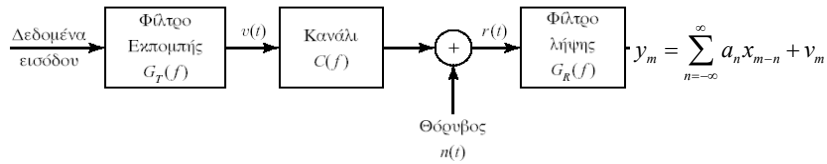
$$x(t) = \text{sinc}(2Wt) + \text{sinc}(2Wt - 1)$$



$$X(f) = \begin{cases} \frac{1}{2W}[1 + e^{-j\frac{\pi f}{W}}] = \frac{1}{W}e^{-j\frac{\pi f}{2W}} \cdot \cos(\frac{\pi f}{2W}), & |f| < W \\ 0, & \text{αλλιώς} \end{cases}$$

$$R = 2W$$

Σχεδιασμός Σημάτων Περιορισμένου Εύρους-Ζώνης με Ελεγχόμενο ISI — Σήματα Μερικής Απόκρισης



$$x(nT) = \begin{cases} 1, & n = 0, 1 \\ 0, & \text{αλλιώς} \end{cases}$$

$$y_m = a_m + a_{m-1} + v_m$$

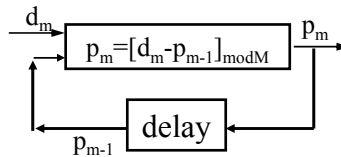
Σύμβολο-προς-Σύμβολο Φόραση Δεδομένων με Ελεγχόμενο ISI

$$y_m = b_m + v_m = a_m + a_{m-1} + v_m$$

Προκωδικοποίηση στον πομπό

Ισχύει ότι $d_m = [p_m + p_{m-1}]_{\text{mod}M}$

$$\begin{matrix} p_m = & 0 & 1 & \dots & M-1 \\ a_m = & -(M-1) & -(M-3) & & M-1 \end{matrix}$$



Δηλαδή $a_m = 2p_m - M - 1$

Στο Δέκτη το λαμβανόμενο δείγμα $y_m = b_m + n_m$

$$b_m = a_m + a_{m-1} = 2[p_m + p_{m-1} - (M - 1)] \quad p_m + p_{m-1} = \frac{b_m}{2} + (M - 1)$$

$$\text{και } d_m = [p_m + p_{m-1}]_{\text{mod}M}$$

$$\text{Άρα τελικά } d_m = [b_m/2 + (M-1)]_{\text{mod}M}$$

Σύμβολο-προς-Σύμβολο Φώραση Δεδομένων με Ελεγχόμενο ISI

Προκωδικοποίηση στον πομπό Ισχύει ότι $d_m = [p_m + p_{m-1}]_{\text{mod}M}$

Άρα τελικά $d_m = [b_m/2 + (M-1)]_{\text{mod}M}$

ΠΙΝΑΚΑΣ 8.2 ΜΕΤΑΔΟΣΗ ΤΕΣΣΑΡΩΝ ΣΤΑΘΜΩΝ ΜΕ ΔΙΠΛΟΔΥΑΔΙΚΟΥΣ ΠΑΛΜΟΥΣ

Ακολουθία δεδομένων d_n	0	0	1	3	1	2	0	3	3	2	0	1	0	
Προκωδικοποιημένη ακολουθία p_n	0	0	1	2	3	3	1	2	1	1	3	2	2	
Μεταδιδόμενη ακολουθία a_n	-3	-3	-3	-1	1	3	3	-1	1	-1	-1	3	1	1
Λαμβανόμενη ακολουθία b_n	-6	-6	-4	0	4	6	2	0	0	-2	2	4	2	
Αποκωδικοποιημένη ακολουθία d_n	0	0	1	3	1	2	0	3	3	2	0	1	0	

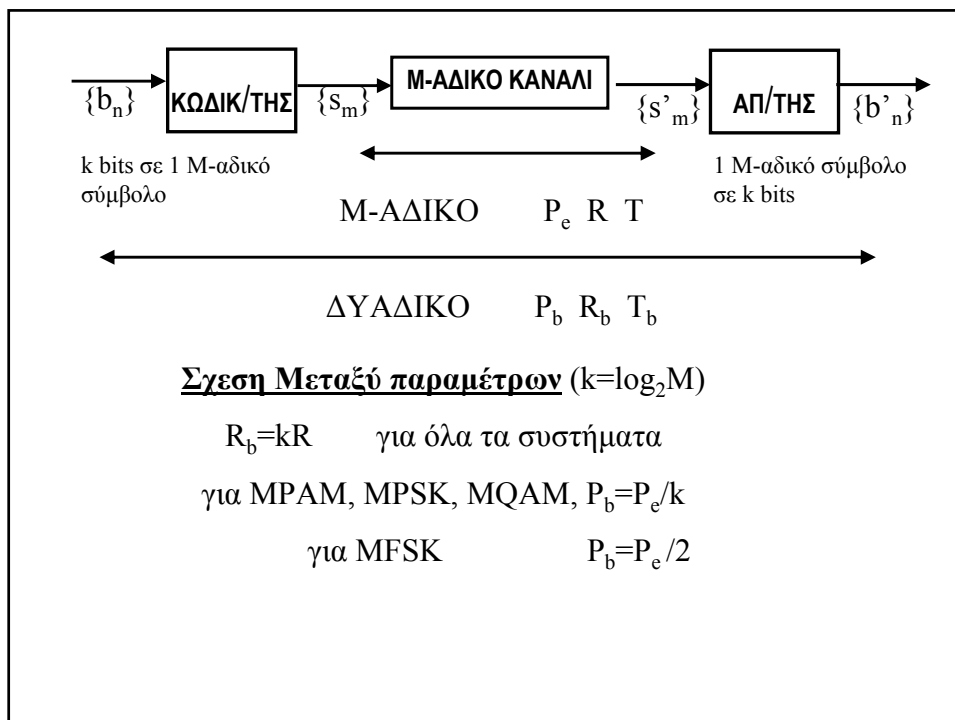
Σύμβολο-προς-Σύμβολο Φώραση Δεδομένων με Ελεγχόμενο ISI

$$P_M < 2 \left(1 - \frac{1}{M^2}\right) Q \left(\sqrt{\left(\frac{\pi}{4}\right)^2 \frac{6}{M^2 - 1} \frac{\mathcal{E}_{av}}{N_0}} \right)$$

Παρατίθεται για σύγκριση ο μαθ. τύπος της P_M του M-αδικού PAM

$$P_M = \frac{2(M-1)}{M} Q \left(\sqrt{\frac{6}{(M^2-1)} \frac{\mathcal{E}_{av}}{N_0}} \right)$$

Για να πετύχουμε στα δύο συστήματα την ίδια πιθανότητα σφάλματος, πρέπει η \mathcal{E}_{av} του συστήματος μερικής απόκρισης να αυξηθεί περίπου κατά 2.1 dB από αυτήν του M-PAM

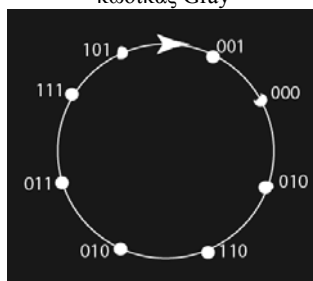


Στα ΜΡSΚ, ΜΡΑΜ, ΜQΑΜ, όταν συμβεί σφάλμα το εσφαλμένο σύμβολο που λαμβάνεται στην έξοδο του φορατή συνήθως απέχει ελάχιστη απόσταση από αυτό που έχει αποσταλεί από τον πομπό. Χρησιμοποιώντας κώδικα Gray εξασφαλίζεται ότι όταν συμβεί λάθος από τα k bits του κώδικα θα είναι λανθασμένο μόνο το 1. Έτσι στα συστήματα αυτά ισχύει $P_b = P_e/k$. Στα ΜFSK η τεχνική αυτή δεν μπορεί να εφαρμοστεί αφού όλα τα σύμβολα απέχουν μεταξύ τους την ίδια σταθερή απόσταση $D=E_s$. Για το λόγο αυτό στα ΜFSK σε κάθε λανθασμένο σύμβολο, κατά μέσο όρο τα μισά από τα k bits είναι λανθασμένα.

Κώδικας Gray για 8-αδικό σύστημα

S0	0	0	0
S1	1	0	0
S2	1	1	0
S3	0	1	0
S4	0	1	1
S5	1	1	1
S6	1	0	1
S7	0	0	1

8PSK και ο αντίστοιχος κώδικας Gray



8ΡΑΜ και ο αντίστοιχος κώδικας Gray

