

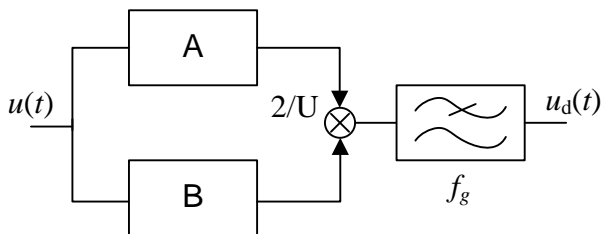
## Analogne modulacije

Na slici je prikazana blok šema kvadraturnog FM demodulatora. Na njegov ulaz dolazi FM signal amplitude  $U = 1$  V, učestalosti  $f_c = 100$  MHz i maksimalne devijacije učestlosti  $\Delta f = 300$  kHz. Modulišući signal je prostoperiodičan učestalosti  $f_m = 50$  kHz. Blok označen slovom **A** na slici predstavlja idealni Hilbertov transformator nultog grupnog kašnjenja. Frekvencijska karakteristika bloka označenog slovom **B** definisana je sa

$$H(f) = \begin{cases} f \exp(-j2\pi\tau(f - f_c)) & |f| < f_c - \Delta f \\ \exp(-j2\pi\tau(f - f_c)) & f_c - \Delta f \leq |f| \leq f_c + \Delta f \\ \exp(\alpha(f - \Delta f - f_c) - j2\pi\tau(f - f_c)) & f_c + \Delta f < |f| \end{cases} \quad \text{gde je } \alpha = -0.5 \text{ i } \tau = 30 \text{ ns}$$

Granična učestalost idealnog NF filtra nultog grupnog kašnjenja iznosi  $f_g = 200$  kHz.

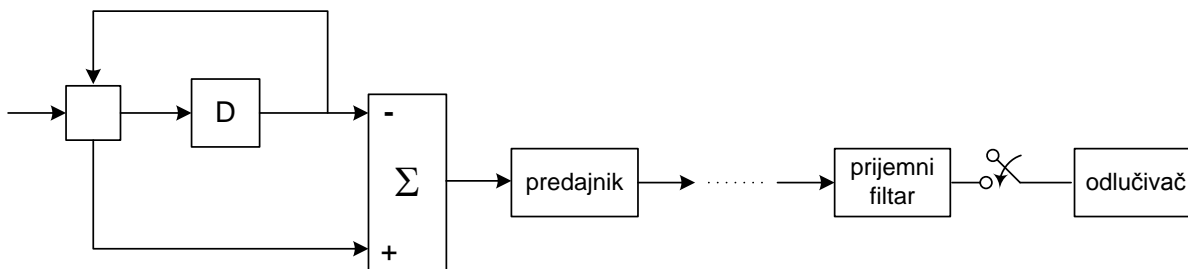
- Odrediti izgled demodulisanog signala?
- Odrediti faktor harmonijskog izobličenja 3 reda. Koristiti aproksimaciju  $\sin x = x - \frac{1}{6}x^3$  za  $x \ll 1$



## DIGITALNE TELEKOMUNIKACIJE

Na slici je prikazan sistem za prenos digitalnih signala u osnovnom opsegu u kome se koristi diferencijalno kodovanje sa prekodovanjem. Izvor koji emituje informacione bite je bez memorije, sa apriornim verovatnoćama emitovanja pojedinih simbola  $P[i_k = 0] = p$  i  $P[i_k = 1] = 1 - p$ . Predajnik emituje digitalni signal oblika  $s(t) = \sum_{k=0}^{+\infty} b_k h(t - kT)$ , pri čemu elementarni impuls zadovoljava prvi Nikvistov kriterijum i važi  $h(0) = 1$ , a sa  $T$  je označeno trajanje signalizacionog intervala. Tokom prenosa se signalu superponira beli Gausov šum. Prijemni filter propušta emitovani signal bez izobličenja i ograničava snagu belog Gausovog šuma na svom ulazu.

- Odrediti vrednosti koje mogu imati informacioni simboli  $b_k$ , kao i verovatnoće pojedinih vrednosti kada  $k \rightarrow \infty$ . Pretpostavka je da je početna vrednost  $a_{-1} = 0$ .
- Ako se odlučivanje u svakom signalizacionom intervalu vrši na osnovu odbirka digitalnog signala, odrediti način dekodovanja u slučaju kada se uticaj šuma može zanemariti.
- Odrediti optimalne pragove odlučivanja koji će minimizovati verovatnoću greške (za apriorne verovatnoće informacionih simbola  $b_k$  uzeti vrednosti dobijene pod a).



Rešenje:

a) (50%)

Važi:

$$b_k = a_k - a_{k-1} = i_k \oplus a_{k-1} - a_{k-1} = i_k + a_{k-1} - 2i_k a_{k-1} - a_{k-1} = i_k(1 - 2a_{k-1})$$

odakle sledi:

$$b_k \in \{-1, 0, 1\}.$$

Verovatnoće pojedinih vrednosti su:

$$P[b_k = 0] = P[i_k = 0] = p$$

$$P[b_k = 1] = P[i_k = 1, a_{k-1} = 0] = P[i_k = 1]P[a_{k-1} = 0] = (1-p)P[a_{k-1} = 0]$$

$$P[b_k = -1] = P[i_k = 1, a_{k-1} = 1] = (1-p)P[a_{k-1} = 1].$$

Potrebno je odrediti verovatnoće  $P[a_{k-1} = 0]$  i  $P[a_{k-1} = 1]$ . Važi:

$$a_{k-1} = i_{k-1} \oplus a_{k-2} = i_{k-1} \oplus i_{k-2} \oplus a_{k-3} = \dots = i_{k-1} \oplus i_{k-2} \oplus i_{k-3} \oplus \dots \oplus i_0 \oplus a_{-1}$$

Pošto je  $a_{-1} = 0$ , važi:

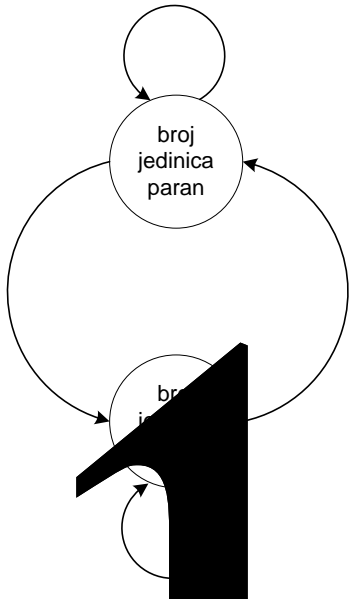
$$a_{k-1} = i_{k-1} \oplus i_{k-2} \oplus i_{k-3} \oplus \dots \oplus i_0$$

Važi:

$$P[a_{k-1} = 0] = P[\text{verovatnoća da je broj jedinica u nizu informacionih bita paran}]$$

$$P[a_{k-1} = 1] = P[\text{verovatnoća da je broj jedinica u nizu informacionih bita neparan}].$$

Ove verovatnoće možemo izračunati ako posmatramo sledeći diskretni Markovljev lanac:



Matrica prelaza je:

$$P = \begin{bmatrix} p & 1-p \\ 1-p & p \end{bmatrix}$$

a stacionarne verovatnoće stanja sistema se dobijaju rešavanjem jednačine:

$$\pi = \pi P$$

gde je  $\pi = [P[\text{paran}] \ P[\text{neparan}]]$ .

Rešavanjem se dobija da je:

$$\pi = \left[ \frac{1}{2} \ \frac{1}{2} \right]$$

Iz ovoga sledi da je, kada  $k \rightarrow \infty$ :

$$P[b_k = 1] = \frac{(1-p)}{2}$$

$$P[b_k = -1] = \frac{(1-p)}{2}$$

Takođe, može da se pokaže da je, u opštem slučaju, indukcijom ili razvojem binomnog obrasca:

$$P[a_{k-1} = 0] = \frac{1+(2p-1)^k}{2} \text{ (ovo nisam stigao da proverim)}$$

$$P[a_{k-1} = 1] = \frac{1-(2p-1)^k}{2} \text{ (ovo nisam stigao da proverim)}$$

Odakle slede iste vrednosti za verovatnoće  $P[b_k = 1]$  i  $P[b_k = -1]$ , kada  $k \rightarrow \infty$ .

b) (5%)

Na osnovu gore navedeng jasno je da se dekodovanje vrši na sledeći način:

$$\hat{b}_k = \begin{cases} 0 & \tilde{b}_k = 0 \\ 1 & \tilde{b}_k = \pm 1 \end{cases}$$

c) (45%)

Minimizaciju verovatnoće greške obezbeđuje MAP kriterijum. Vrednosti dobijene odabiranjem će se porediti sa pragovima. Pošto su vrednosti 1 i -1 jednakoverovatne, posmatraćemo samo prag za odlučivanje između vrednosti 0 i 1.

Pošto je zadovoljen I NK, za odabranu vrednosti važi

$$\hat{b}_k = b_k + n(kT)$$

gde je  $n(kT)$  odbirak Gausovog šuma.

Važi:

$$P[b_k = 0/\hat{b}_k] = \frac{p[\hat{b}_k/b_k = 0]P[b_k = 0]}{p[\hat{b}_k]} = \frac{p \frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma_n^2}} e^{-\frac{b_k^2}{2\sigma_n^2}}}{p[\hat{b}_k]}$$

$$P[b_k = 1/\hat{b}_k] = \frac{p[\hat{b}_k/b_k = 1]P[b_k = 1]}{p[\hat{b}_k]} = \frac{(1-p) \frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma_n^2}} e^{-\frac{(b_k-1)^2}{2\sigma_n^2}}}{p[\hat{b}_k]}$$

Za "gornji" prag odlučivanja važi:

$$P[b_k = 0/U_g] = P[b_k = 1/U_g]$$

pa se posle niza elementarnih transformacija dobija:

$$U_g = \frac{1}{2} - \sigma_n^2 \ln \frac{1-p}{2p}$$

Na sličan način se dobija da je donji prag:

$$U_d = -\frac{1}{2} + \sigma_n^2 \ln \frac{1-p}{2p}$$

## Signali i sistemi

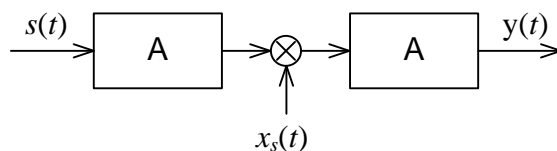
Odrediti odziv sistema  $y(t)$  sa slike 1 na signal  $s(t)$ . Signal  $s(t)$  je periodičan signal sa periodom  $T$ . Izgled osnovne periode signala  $s(t)$  je dat na slici 2.

Frekvencijska karakteristika bloka sa oznakom **A** je data izrazom

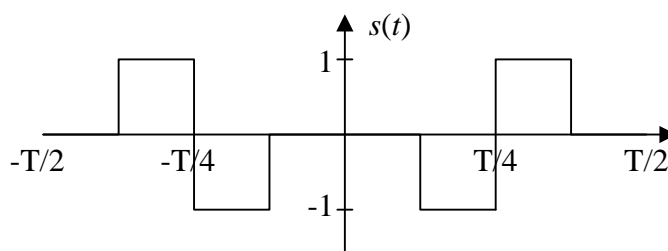
$$H(f) = \begin{cases} \exp(-j2\pi\tau f) & |f| \leq \frac{5}{T} \\ -0.5 \cdot (Tf - 7) \exp(-j2\pi\tau f) & \frac{5}{T} < |f| \leq \frac{7}{T} \\ 0 & \frac{7}{T} < |f| \end{cases} \quad \text{gde je } \tau = T/2.$$

Signal  $x_s(t)$  je dat izrazom

$$x_s(t) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} u(t - nT/6), \quad \text{gde je } u(t) \text{ pravougaoni impuls dat izrazom } u(t) = \begin{cases} 2 & |t| \leq T/24 \\ 0 & T/24 < |t| \end{cases}$$



Slika 1



Slika 2

## STATISTIČKA TEORIJA TELEKOMUNIKACIJA

Zrnasti šum definisan je kao slučajni proces  $s(t)$  oblika

$$s(t) = \sum_i h(t - t_i)$$

gde su  $t_i$  slučajne tačke u vremenu uniformne gustine  $\lambda$ , a  $h(t)$  je realan deterministički signal. Pokazati da važe sledeće relacije za srednju vrednost i varijansu slučajne promenljive  $s(t)$ :

$$E\{s(t)\} = \lambda \int_{-\infty}^{\infty} h(\alpha) d\alpha \qquad \sigma_{s(t)}^2 = \lambda \int_{-\infty}^{\infty} h^2(\alpha) d\alpha$$

### REŠENJE:

Zrnasti šum možemo dobiti na izlazu linearnog vremenski-nepromenljivog sistema sa impulsnim odzivom  $h(t)$ , ako se na ulaz ovog sistema dovede slučajni proces Poasonovih impulsa

$$z(t) = \sum_i \delta(t - t_i)$$

gde su trenuci  $t_i$  potpuno slučajni i imaju uniformnu gustinu  $\lambda$ .

.....(10 poena)

Srednja vrednost i autokorelacija slučajnog procesa Poasonovih impulsa  $z(t)$  je

$$E\{z(t)\} = \lambda \qquad R_{zz}(\tau) = \lambda^2 + \lambda\delta(\tau)$$

(Dokaz: Ovaj proces je izvod Poasonovog procesa  $x(t)$  koji ima nezavisne priraštaje koji su raspodeljeni po Poasonovoj raspodeli

$$P\{x(t_2) - x(t_1) = k\} = e^{-\lambda(t_2 - t_1)} \frac{(\lambda(t_2 - t_1))^k}{k!}, t_2 > t_1, k \in \mathbb{N} \cup \{0\} \text{ i } x(0) = 0. \text{ Za}$$

Poasonov proces važi  $E\{x(t)\} = E\{x(t) - x(0)\} = \lambda t$  i

$$R_{xx}(t_1, t_2) = E\{x(t_1)x(t_2)\} = \lambda^2 t_1 t_2 + \lambda \min(t_1, t_2).$$

Kako je  $z(t) = \frac{dx(t)}{dt}$ , to je  $E\{z(t)\} = \frac{dE\{x(t)\}}{dt} = \lambda$ , i

$$R_{zz}(t_1, t_2) = \frac{\partial^2 R_{xx}(t_1, t_2)}{\partial t_1 \partial t_2} = \lambda^2 + \lambda\delta(t_1 - t_2)$$

.....(20 poena)

Kako je  $s(t) = z(t) * h(t)$ , to sledi

$$\eta_{s(t)} = E\{s(t)\} = E\{z(t) * h(t)\} = E\left\{\int_{-\infty}^{\infty} z(t-\alpha)h(\alpha)d\alpha\right\} = \int_{-\infty}^{\infty} E\{z(t-\alpha)\}h(\alpha)d\alpha = \lambda \int_{-\infty}^{\infty} h(\alpha)d\alpha$$

..... (20 poena)

$$s(t) = \int_{-\infty}^{\infty} z(\alpha)h(t-\alpha)d\alpha \Rightarrow z(t+\tau)s(t) = \int_{-\infty}^{\infty} z(t+\tau)z(\alpha)h(t-\alpha)d\alpha \Rightarrow$$

$$\begin{aligned} R_{zs}(\tau) &= E\{z(t+\tau)s(t)\} = E\left\{\int_{-\infty}^{\infty} z(t+\tau)z(\alpha)h(t-\alpha)d\alpha\right\} = \int_{-\infty}^{\infty} E\{z(t+\tau)z(\alpha)\}h(t-\alpha)d\alpha = \\ &= \int_{-\infty}^{\infty} R_{zz}(t+\tau-\alpha)h(t-\alpha)d\alpha = \int_{-\infty}^{\infty} (\lambda^2 + \lambda\delta(t+\tau-\alpha))h(t-\alpha)d\alpha = \lambda^2 \int_{-\infty}^{\infty} h(\beta)d\beta + \lambda h(-\tau) = \\ &= \lambda^2 \int_{-\infty}^{\infty} h(\alpha)d\alpha + \lambda h(-\tau) \end{aligned}$$

$$s(t+\tau) = \int_{-\infty}^{\infty} z(\alpha)h(t+\tau-\alpha)d\alpha \Rightarrow s(t+\tau)s(t) = \int_{-\infty}^{\infty} z(\alpha)s(t)h(t+\tau-\alpha)d\alpha \Rightarrow$$

$$\begin{aligned} R_{ss}(\tau) &= E\{s(t+\tau)s(t)\} = E\left\{\int_{-\infty}^{\infty} z(\alpha)s(t)h(t+\tau-\alpha)d\alpha\right\} = \int_{-\infty}^{\infty} E\{z(\alpha)s(t)\}h(t+\tau-\alpha)d\alpha = \\ &= \int_{-\infty}^{\infty} R_{zs}(\alpha-t)h(t+\tau-\alpha)d\alpha = \int_{-\infty}^{\infty} R_{zs}(\tau-\beta)h(\beta)d\beta = \int_{-\infty}^{\infty} [\lambda^2 \int_{-\infty}^{\infty} h(\alpha)d\alpha + \lambda h(\beta-\tau)]h(\beta)d\beta = \\ &= \lambda^2 \int_{-\infty}^{\infty} h(\alpha)d\alpha \int_{-\infty}^{\infty} h(\beta)d\beta + \lambda \int_{-\infty}^{\infty} h(\beta-\tau)h(\beta)d\beta = \eta_{s(t)}^2 + \lambda \int_{-\infty}^{\infty} h(\alpha)h(\alpha+\tau)d\alpha \end{aligned}$$

Kako je  $\sigma_{s(t)}^2 = E\{s^2(t)\} - E^2\{s(t)\}$  to sledi

$$\sigma_{s(t)}^2 = R_{ss}(0) - \eta_{s(t)}^2 = \lambda \int_{-\infty}^{\infty} h^2(\alpha)d\alpha$$

..... (50 poena)



## Zadatak:

U posudi se nalazi 8 kuglica obeleženih brojevima  $1 \div 8$ , koje se razlikuju jedino po broju. Na slučaj se bez vraćanja izvlači 5 kuglica, čiji brojevi su, kada se poređaju u rastući poredak,  $X_1, X_2, X_3, X_4, X_5$ . Izračunati  $I(X_3, X_4)$ .

## Rešenje:

S obzirom na nametnuto ograničenje, važi  $3 \leq X_3 < X_4 \leq 7$ . Verovatnoće pojedinih parova ovih slučajnih promenljivih su

$$P[X_3 = x_3, X_4 = x_4] = \frac{\binom{x_3-1}{2} \binom{8-x_4}{1}}{\binom{8}{5}},$$

jer za određene vrednosti  $x_3$  i  $x_4$ , par  $(X_1, X_2)$  može da se izvuče na  $\binom{x_3-1}{2}$  načina, promenljiva  $X_5$  na  $\binom{8-x_4}{1}$  načina, a sve kombinacije koje mogu da se izvuku su jednako verovatne i ima ih  $\binom{8}{5}$ . Odavde je

$$P[X_3 = 3, X_4 = 4] = \frac{4}{56},$$

$$P[X_3 = 3, X_4 = 5] = \frac{3}{56},$$

$$P[X_3 = 3, X_4 = 6] = \frac{2}{56},$$

$$P[X_3 = 3, X_4 = 7] = \frac{1}{56},$$

$$P[X_3 = 4, X_4 = 5] = \frac{9}{56},$$

$$P[X_3 = 4, X_4 = 6] = \frac{6}{56},$$

$$P[X_3 = 4, X_4 = 7] = \frac{3}{56},$$

$$P[X_3 = 5, X_4 = 6] = \frac{12}{56},$$

$$P[X_3 = 5, X_4 = 7] = \frac{6}{56},$$

$$P[X_3 = 6, X_4 = 7] = \frac{10}{56}$$

i

$$P[X_3 = 3] = \frac{10}{56},$$

$$P[X_3 = 4] = \frac{18}{56},$$

$$P[X_3 = 5] = \frac{18}{56},$$

$$P[X_3 = 6] = \frac{10}{56},$$

$$P[X_4 = 4] = \frac{4}{56},$$

$$P[X_4 = 5] = \frac{12}{56},$$

$$P[X_4 = 6] = \frac{20}{56},$$

$$P[X_4 = 7] = \frac{20}{56}.$$

Kako je

$$I(X_3, X_4) = \sum_{x_3=3}^6 \sum_{x_4=x_3+1}^7 P[X_3 = x_3, X_4 = x_4] \lg \frac{P[X_3 = x_3, X_4 = x_4]}{P[X_3 = x_3]P[X_4 = x_4]},$$

zamenom prethodnih verovatnoća se dobija

$$I(X_3, X_4) = 1 - \frac{9}{14} \lg 3 - \frac{25}{28} \lg 5 + \lg 7 \approx 0.7153.$$