Parsevalov teorem

Tablica transformacija

Neka je:

 $\mu(x) = \begin{cases} 1, & x > 0 \\ 0, & x < 0 \end{cases}$

 $\int_{-\infty}^{+\infty} x_1^*(t) x_2(t) dt = \frac{1}{2\pi} \int_{-\infty}^{+\infty} X_1^*(j\omega) X_2(j\omega) d\omega$

Neodređeni integrali

Racionalne funkcije

$$\int (ax+b)^n dx = \frac{(ax+b)^{n+1}}{a(n+1)}, \quad 0 < n \quad \int_{-\infty}^{+\infty} |x(t)|^2 dt = \frac{1}{2\pi} \int_{-\infty}^{+\infty} |X(j\omega)|^2 d\omega$$

$$\int \frac{1}{ax+b} dx = \frac{1}{a} \ln|ax+b|$$

$$\int \frac{dx}{a^2x^2 + b^2} = \frac{1}{ab} \operatorname{tg}^{-1} \left(\frac{ax}{b} \right)$$

$$\int \frac{x \, dx}{a^2 + x^2} = \frac{1}{2} \ln(a^2 + x^2)$$

$$\int \frac{x^2 dx}{a^2 + x^2} = x - a \operatorname{tg}^{-1} \left(\frac{x}{a}\right)$$

$$\int \frac{dx}{(a^2 + x^2)^2} = \frac{x}{2a^2(a^2 + x^2)} + \frac{1}{2a^3} \operatorname{tg}^{-1} \operatorname{rect}(x) = \begin{cases} 1, & -\frac{1}{2} < x < \frac{1}{2} \\ 0, & \frac{1}{2} < |x| \end{cases}$$

$$\int \frac{(a^2 + x^2)^2}{(a^2 + x^2)^2} = \frac{2a^2(a^2 + x^2)}{(a^2 + x^2)^2} = \frac{-1}{2(a^2 + x^2)}$$

$$\int \frac{x \, dx}{(a^2 + x^2)^2} = \frac{-1}{2(a^2 + x^2)} \qquad \text{tri}(x) = \begin{cases} 1 - |x|, |x| < 1\\ 0, |x| > 1 \end{cases}$$

$$\int \frac{x^2 \, dx}{(a^2 + x^2)^2} = \frac{-x}{(a^2 + x^2)^2} + \frac{1}{2} t \sigma^{-1} \left(\frac{x}{a^2} + \frac{x}{a^2} + \frac{x}{a^2} + \frac{1}{2} t \sigma^{-1} \right) \left(\frac{x}{a^2} + \frac{x}{a^2} + \frac{1}{2} t \sigma^{-1} \right) \left(\frac{x}{a^2} + \frac{x}{a^2} + \frac{1}{2} t \sigma^{-1} \right)$$

$$\int \frac{x^2 dx}{(a^2 + x^2)^2} = \frac{-x}{2(a^2 + x^2)} + \frac{1}{2a} \operatorname{tg}^{-1} \left(\frac{x}{a} \operatorname{sinc}(x) = \frac{\sin(\pi x)}{\pi x}\right)$$

$\delta(t) \bigcirc \longrightarrow 1$

$$\mu(t) \bigcirc - \sigma \delta(\omega) + \frac{1}{j\omega}$$

$$\frac{1}{2}\,\delta(t) - \frac{1}{2\pi jt} \bigcirc - \bullet \mu(\omega)$$

$$\operatorname{sgn}(t) \bigcirc \longrightarrow \frac{2}{i\omega}$$

$$\operatorname{rect}\left(\frac{t}{T}\right) \bigcirc - \bullet T \operatorname{sinc}\left(\frac{\omega T}{2\pi}\right)$$

$$\operatorname{sinc}(at) \bigcirc \longrightarrow \frac{1}{a} \operatorname{rect}\left(\frac{\omega}{2\pi a}\right)$$

$$\operatorname{tri}\left(\frac{t}{T}\right) \bigcirc - \bullet T \operatorname{sinc}^{2}\left(\frac{\omega T}{2\pi}\right)$$

$$\operatorname{sinc}^2(at) \bigcirc \longrightarrow \frac{1}{a} \operatorname{tri} \left(\frac{\omega}{2\pi a} \right)$$

$$e^{j\omega_0 t} \bigcirc - 2\pi \delta(\omega - \omega_0)$$

$$\delta(t-t_0) \bigcirc - e^{-j\omega t_0}$$

$$\sin(\omega_0 t) \bigcirc -j\pi \left(\delta(\omega - \omega_0) - \delta(\omega + \omega_0)\right)$$
$$\cos(\omega_0 t) \bigcirc -\pi \left(\delta(\omega - \omega_0) + \delta(\omega + \omega_0)\right)$$

$$\sum_{i=-\infty}^{+\infty} \delta(t-iT_0) \bigcirc - \bullet \frac{2\pi}{T_0} \sum_{i=-\infty}^{+\infty} \delta\left(\frac{\omega}{2\pi} - \frac{i}{T_0}\right) e^{-a|t|} \bigcirc - \bullet \frac{2a}{a^2 + \omega^2}$$

Osnovne trigonometrijske jednako

$$\sin\left(x \pm \frac{\pi}{2}\right) = \pm \cos x$$
$$\cos\left(x \pm \frac{\pi}{2}\right) = \mp \sin x$$

$$\sin(x \pm y) = \sin x \cos y \pm \cos x \sin y$$
$$\cos(x \pm y) = \cos x \cos y \mp \sin x \sin y$$

$$\sin x + \sin y = 2\sin\frac{x+y}{2}\cos\frac{x-y}{2}$$

$$\sin x - \sin y = 2\sin\frac{x-y}{2}\cos\frac{x+y}{2}$$

$$\cos x + \cos y = 2\cos\frac{x+y}{2}\cos\frac{x-y}{2}$$

$$\cos x - \cos y = 2\sin\frac{x+y}{2}\sin\frac{y-x}{2}$$

$$\sin x \sin y = \frac{1}{2} (\cos(x - y) - \cos(x + y))$$

$$\cos x \cos y = \frac{1}{2} (\cos(x - y) + \cos(x + y))$$

$$\sin x \cos y = \frac{1}{2} \left(\sin(x - y) + \sin(x + y) \right)$$

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

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

$$2\sin^2 x = 1 - \cos(2x)$$

$$2\cos^2 x = 1 + \cos(2x)$$

Određeni integrali

Uz te oznake važnije transformacije su:

$$-\bullet 2\pi \delta(\omega)$$

$$\sin(\omega_0 t) \mu(t) \bigcirc - \frac{\jmath \pi}{2} \left(\delta(\omega - \omega_0) - \delta(\omega + \omega_0) \right) + \frac{\jmath \omega}{\omega_0^2 - \omega^2}$$

$$\cos(\omega_0 t) \mu(t) \bigcirc - \bullet \frac{\pi}{2} \left(\delta(\omega - \omega_0) + \delta(\omega + \omega_0) \right) + \frac{j\omega}{\omega_0^2 - \omega^2}$$

$$e^{-at} \mu(t) \bigcirc \longrightarrow \frac{1}{a+i\omega}, \quad a>0$$

$$te^{-at}\mu(t)\bigcirc - \bullet \frac{1}{(a+i\omega)^2}, \quad a>0$$

$$t^2 e^{-at} \mu(t) \bigcirc - \bullet \frac{2}{(a+j\omega)^3}, \quad a > 0$$

$$t^3 e^{-at} \mu(t) \bigcirc - \bullet \frac{6}{(a+j\omega)^4}, \quad a > 0$$

$$e^{-a|t|} \bigcirc \bullet \frac{2a}{a^2 + \omega^2}$$

$$e^{-\frac{t^2}{2a^2}} \bigcirc \bullet a\sqrt{2\pi}e^{-a^2\omega^2/2}$$

$$\int_{-\infty}^{+\infty} e^{-a^2x^2+bx} dx = \frac{\sqrt{\pi}}{a} e^{\frac{b^2}{4a^2}}$$

$$\int_{0}^{+\infty} x^{2}e^{-x^{2}} dx = \frac{\sqrt{\pi}}{4}$$

$$\int_{0}^{+\infty} \frac{\sin(x)}{x} dx = \frac{\pi}{2}$$

$$\int_0^{+\infty} \frac{\sin^2(x)}{x^2} \, dx = \frac{\pi}{2}$$

Trigonometrijske funkcije

$$\int \cos(x) dx = \sin(x)$$

$$\int x \cos(x) dx = \cos(x) + x \sin(x)$$

$$\int x^2 \cos(x) dx = 2x \cos(x) + (x^2 - 2) \sin(x)$$

$$\int \sin(x) dx = -\cos(x)$$

$$\int x \sin(x) dx = \sin(x) - x \cos(x)$$

$$\int x^2 \sin(x) dx = 2x \sin(x) + (2 - x^2) \cos(x)$$

Eksponencijalne funkcije

$$\int e^{ax} \, dx = \frac{1}{a} e^{ax}$$

$$\int x e^{ax} \, dx = \left(\frac{x}{a} - \frac{1}{a^2}\right) e^{ax}$$

$$\int x^2 e^{ax} \, dx = \left(\frac{x^2}{a} - \frac{2x}{a^2} + \frac{2}{a^3}\right) e^{ax}$$

$$\int_{-\infty}^{+\infty} e^{-a^2 x^2 + bx} \, dx = \frac{\sqrt{\pi}}{a} e^{\frac{b^2}{4a^2}}, \quad a \quad \int x^3 e^{ax} \, dx = \left(\frac{x^3}{a} - \frac{3x^2}{a^2} + \frac{6x}{a^3} - \frac{6}{a^4}\right) e^{ax}$$

$$\int \sin(x) e^{ax} \, dx = \frac{1}{a^2 + 1} \left(a \sin(x) - \cos(x)\right) e^{ax}$$

$$\int \cos(x) e^{ax} \, dx = \frac{1}{a^2 + 1} \left(a \cos(x) + \sin(x)\right) e^{ax}$$

$$\int \cos(x) e^{ax} \, dx = \frac{1}{a^2 + 1} \left(a \cos(x) + \sin(x)\right) e^{ax}$$

Vremenski diskretna Fourierova transformacija (DTFT)

$$X(e^{j\omega}) = \sum_{n=-\infty}^{+\infty} x(n)e^{-j\omega n}$$

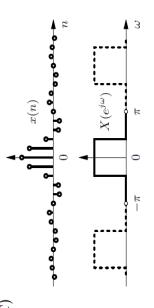
$$x(n) = \frac{1}{2\pi} \int_{-\pi}^{\pi} X(e^{j\omega})e^{j\omega n} d\omega$$

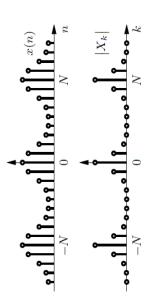
$$E = \sum_{n=-\infty}^{+\infty} x(n)x^*(n) = \frac{1}{2\pi} \int_{-\pi}^{\pi} X(e^{j\omega})X^*(e^{j\omega}) d\omega$$

Vremenski diskretan Fourierov red (DTFS)
$$X_k = \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} x(n) e^{-2\pi jkn/N}$$

$$x(n) = \sum_{k=0}^{N-1} X_k e^{2\pi jkn/N}$$

$$P = \frac{1}{N} \sum_{n=0}^{N-1} x(n) x^*(n) = \sum_{k=0}^{N-1} X_k X_k^*$$





Pregled Fourierovih transformacija

Vremenski kontinuirana Fourierova transformacija (CTFT)

$$X(j\omega) = \int_{-\infty}^{+\infty} x(t)e^{-j\omega t} dt$$

$$x(t) = \frac{1}{2\pi} \int_{-\infty}^{+\infty} X(j\omega)e^{j\omega t} d\omega$$

$$E = \int_{-\infty}^{+\infty} x(t)x^*(t) dt = \frac{1}{2\pi} \int_{-\infty}^{+\infty} X(j\omega)X^*(j\omega) d\omega$$

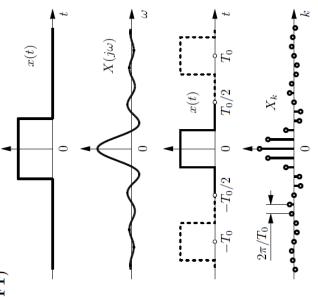
Vremenski kontinuiran Fourierov red (CTFS)

$$X_{k} = \frac{1}{T_{0}} \int_{T_{0}} x(t)e^{-j\omega_{0}kt} dt$$

$$x(t) = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} X_{k}e^{j\omega_{0}kt}$$

$$P = \frac{1}{T_{0}} \int_{T_{0}} x(t)x^{*}(t) dt = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} X_{k}X_{k}^{*}$$

 $\left|e^{-j2\pi ft}\right| = 1$



n	aritmetika	Faktorizacija u aritmetici modulo 2
1	x - 1	x+1
2	$x^2 - 1$	$(x+1)^2$
3	$x^3 - 1$	$(x+1)(x^2+x+1)$
5	$x^5 - 1$	$(x+1)(x^4+x^3+x^2+x+1)$
7	7 – 1	$(x+1)(x^3+x+1)(x^3+x^2+1)$
9	$x^9 - 1$	$(x+1)(x^2+x+1)(x^6+x^3+1)$
11	$x^{11} - 1$	$(x+1)(x^{10}+x^9+\cdots+x+1)$
13	$x^{13}-1$	$(x+1)(x^{12}+x^{11}+\cdots+x+1)$
15	$x^{15} - 1$	$(x+1)(x^2+x+1)(x^4+x+1)(x^4+x^3+1)(x^4+x^3+x^2+x+1)$
17	$x^{17} - 1$	$(x+1)(x^8+x^5+x^4+x^3+1)(x^8+x^7+x^6+x^4+x^2+x+1)$
19	$x^{19}-1$	$(x+1)(x^{18}+x^{17}+\cdots+x+1)$

$$K: (n, M, d) \leftrightarrow [n, k, d] \leftrightarrow [n, k]$$

$$M = 2^{k}$$

$$R(K) = \frac{k}{n} \le 1$$

$$s = d(K) - 1$$
; $t = \left\lfloor \frac{d(K) - 1}{2} \right\rfloor$
 $d(K) \ge s + 1$; $d(K) \ge 2t + 1$

- t najveći broj pogrešaka koje kod može ispraviti
- s najveći broj pogrešaka koje kod može otkriti

HAMMINGOVA MEĐA

$$M \le \frac{2^n}{\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \binom{n}{2} + \cdots \binom{n}{t}};$$

 $2^{n-k} \ge \sum_{i=0}^t \binom{n}{i}$; provjera koliko kod može ispraviti

pogrešaka

PERFEKTAN KOD [sve moguće kodne riječi unutar kugle radijusa t, ako dode do greške, dekoder može naći kodnu riječ kojoj pripada.]

$$M = \frac{2^n}{\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \binom{n}{2} + \cdots \binom{n}{t}};$$

LINEARNO BINARNI BLOK KODOVI

Uvjeti linearnosti binarnog blok koda:

- a) zbrajanjem bilo koje dvije kodne riječi se dobiva neka kodna riječ iz koda
- b) množenjem bilo koje kodne riječi skalarom iz abecede {0,1} se opet dobiva kodna riječ iz koda
- c) 00...000 pripada kodu K

 $d(\mathbf{x},\mathbf{y})=w(\mathbf{x}+\mathbf{y})$

w (težina kodne riječi) - broj pozicija kodne riječi na kojima se nalazi simbol 1

GENERIRAJUĆA MATRICA KODA [dimenzija k x n]

$$\mathbf{\textit{G}} = \begin{bmatrix} 00111 \\ 11011 \end{bmatrix} \; ; \; \begin{aligned} z_1 &= 00111 \\ z_2 &= 11011 \end{aligned} \rightarrow \mathbf{\textit{K}} = \begin{cases} 00000 \\ 11100 \\ 00111 \\ 11011 \end{aligned}$$

sve kodne riječi koda K se mogu dobiti kao linearna kombinacija $\mathbf{a} \cdot \mathbf{z}_1 + \mathbf{b} \cdot \mathbf{z}_2$, pri čemu $\mathbf{a}, \mathbf{b} \in \{0,1\}$, a $\mathbf{z}_1, \mathbf{z}_2$ su vektori baze, tj. kodne riječi iz \mathbf{G} matrice

GENERIRAJUĆE MATRICE EKVIVALENTNIH $\underline{\it LINEARNIH BLOK}$ KODOVA se mogu dobiti :

- a) zamienom redaka
- b) dodavanjem jednog retka drugom retku
- c) zamienom stupaca

STANDARDNI OBLIK GENERIRAJUĆE MATRICE G=[Ik | A] m·[Ik | A]={m,m·A}

DUALNI KOD

Kod K -> G je generirajuća, H je matrica provjere pariteta dimenzija [(n-k) x n]

Dualni kod $K^{\perp} \rightarrow H$ je generirajuća matrica, a **G** je matrica provjere pariteta

$$\begin{aligned} \pmb{K}\cdot \pmb{K}^\perp &= \pmb{0}\\ \pmb{G}\cdot \pmb{H}^\mathrm{T} &= \pmb{0}\\ \pmb{H} &= [-A^T \mid I_{n-k}] \to \pmb{H} \text{ je generirajuća matrica dualnog koda} \end{aligned}$$

Matrica H se još naziva i **matrica provjere pariteta**, u svakom retku određuje pozicije unutar ispravne kodne riječi

Minimalna distance koda se može odrediti iz matrice H tako da nađemo minimalan broj stupaca matrice koje treba zbrojiti u modulo 2 aritmetici da dobijemo nul - vektor

SINDROMSKO DEKODIRANJE

 $S(c') = c' * H^T \rightarrow \text{rezultat je npr. [010] i tražimo poziciju u$ **matrici H**na kojoj se nalazi riječ 010 i na toj poziciji je greška u primljenoj kodnoj riječi.

VJEROJATNOST ISPRAVNOG DEKODIRANJA

$$P(K) = \sum_{i=0}^{n} N_i * p_g^i * (1 - p_g)^{n-i}$$

i – broj jedinica u vektoru pogreške u standardnom nizu

HAMMINGOV KOD
$$[2^r - 1, 2^r - 1 - r]$$

broj zaštitnih bitova
$$\rightarrow \mathbf{r} = \mathbf{n} - \mathbf{k}$$

$$Ako\ je\ r\geq 2\ vrijedi \left\{ \begin{array}{l} d(K)=3\\ t=1\\ s=1,2\\ perfektan\ kod\\ linearan\ blok\ kod \end{array} \right.$$

H – matrica provjere pariteta dimenzija $r \times (2^r - 1)$

$$H = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \rightarrow nije \ standardni \ oblik$$

Generirajuću matricu \mathbf{G} (dimenzije $\mathbf{k} \times \mathbf{n}$) je iz matrice \mathbf{H} moguće dobiti sljedećim postupkom:

- U matrici H izbrisati sve stupce koji se nalaze na pozicijama s indeksom jednakim potenciji broja 2(pozicije 1,2,4,8,16 itd.)
- Dobivenu matricu transponirati.
- Stupce dobivene matrice smjestiti na pozicije generirajuće matrice G čiji indeksi odgovaraju pozicijama broja 2.
- 4. Ostale stupce popuniti redom stupcima jedinične matrice.

U slučaju da treba samo odrediti G u standardnom obliku:

$$G = [I_k \mid A]$$

DEKODIRANJE HAMMING:

 $S(c') = c' * H^T$ -> ako npr. dobijemo [011], okrenemo tu riječ 110₍₂₎ = 6₍₁₀₎ i ispravimo bit na poziciji broj 6 (u to računamo i zaštitne bitove jer se i na njima može dogoditi greška) gledajući s lijeva na desno

CIKLIČKI KOD: Blok kod K ie cikličan kod ako ie:

- linearan blok kod
- ako bilo koji ciklični posmak kodne riječi iz K opet daje kodnu riječ iz K

$$gen. polinom \rightarrow g(x) = g_r x^r + \dots + g_2 x^2 + g_1 x^1 + g_0$$

 $r - stupanj generirajućeg polinoma$
 $n (duljina kodne riječi) = k + r$

POLINOM ZA PROVJERU PARITETA
$$\rightarrow h(x)$$

 $x^n - 1 = g(x)h(x)$
svaki polinom $c(x)$ koda K zadovoljava $c(x)h(x) = 0$
polinom je oblika $h(x) = h_b x^k + \dots + h_2 x^2 + h_1 x^1 + h_0$

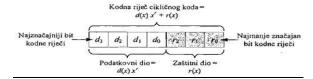
ciklična redundantna zaštita (CRC) kodne riječi –
$$r(x)$$

$$r(x) = d(x) * x^r \mod [g(x)]$$

$$d(x) - polinomski zapis poruke$$

$$c(x) - kodna riječ (nakon množenja sa $g(x)$)
$$c(x) = d(x) * x^r + r(x)$$

$$sindrom \rightarrow S[c'(x)] = x^r * c'(x) \mod[g(x)]$$$$



SIGNALI

$$E = \int_{-\infty}^{\infty} Rt^{2}(t)dt = \int_{-\infty}^{\infty} \frac{u^{2}(t)}{R}dt \qquad P = \lim_{T \to \infty} \frac{1}{T} \int_{-T/2}^{T/2} Rt^{2}(t)dt$$

$$\sin x = \frac{e^{jx} - e^{-jx}}{2j} \quad \cos x = \frac{e^{jx} + e^{-jx}}{2}$$

PERIODIČNI SIGNALI

$$P = \sum_{k=-\infty}^{\infty} |c_k|^2 = |c_0|^2 + 2\sum_{k=1}^{\infty} |c_k|^2 = \frac{1}{T_0} \int_{0}^{T_0} |x(t)|^2 dt$$

Srednja vrijednost signala = istosmjerna komponenta signala k=0 ili f=0

NEPERIODIČNI SIGNALI

$$E = \int_{-\infty}^{+\infty} |x(t)|^2 dt = \lim_{T \to \infty} \int_{-T}^{T} |x(t)|^2 dt = \frac{1}{2\pi} \int_{-\infty}^{+\infty} |X(\omega)|^2 d\omega$$
$$P = \lim_{T \to \infty} \frac{1}{2T} \int_{-T}^{T} |x(t)|^2 dt$$

Signal energije: $E < \infty \rightarrow P = 0$ E = [Ws]Signal snage: $P > 0 \rightarrow E \rightarrow \infty$ Ni jedno ni drugo: $E \rightarrow \infty \rightarrow P \rightarrow \infty$

PERIODIČAN SLIJED PRAVOKUTNIH IMPULSA

$$\begin{split} |c_k| &= A\frac{\tau}{T} \left| \frac{\sin\left(\frac{k\omega_0\tau}{2}\right)}{\frac{k\omega_0\tau}{2}} \right| \rightarrow \begin{cases} \omega_0 &= \frac{2\pi}{T_0} \\ APSOLUTNA\,VRIJEDNOST \end{cases} \\ snaga\ od &< -\infty, +\infty > je\ P = A^2\frac{\tau}{T_0} \\ \frac{impuls}{pauza} &= \frac{\tau}{T_0 - \tau} \quad ; \quad spektar\,kroz\ 0\ prolazi\ u \ \frac{k}{\tau}, k\epsilon Z \\ snaga\ istosmjerne\ komponente\ P &= A^2\left(\frac{\tau}{T_0}\right)^2 \end{split}$$

Slučajni proces je **stacionaran** u širem smislu ako je njegovo očekivanje konstantno i neovisno o vremenu i ako je njegova autokorelacijska funkcija ovisna samo o razlici vremena $t_2 - t_1 = \tau$

$$\mu_x(t) = E[X(t)] = \int_0^{+\infty} X(t) * f_x(x,t) dx = \int_0^{+\infty} x f_x(x,t) dx$$

Autokorelacijska funkcija slučajnog procesa X(t)

$$R_x(t_1,t_2) = E[X(t_1)X(t_2)] \ ili \ R_x(\tau) = E[X(t_1)X(t_1+\tau)]$$

$$R_X(\tau) = \int_{-\infty}^{+\infty} S_x(f) e^{j2\pi f \tau} df$$

Spektralna gustoća snage
$$S_X(f) = \int_{-\infty}^{+\infty} R_X(\tau) e^{-j2\pi f \tau} d\tau \left[\frac{W}{Hz} \right]$$

$$S_Y(f) = S_X(f) * |H(f)|^2$$

$$Y(f) = X(f) * H(f)$$

Srednja snaga slučajnog sig. opisanog slučajnim procesom X(t)

$$P = E[X^{2}(t)] = R_{X}(0) = \int_{-\infty}^{\infty} S_{X}(f)df$$

Autokovarijanca slučajnog procesa X(t) $C_r(t_1, t_2) = R_r(t_1, t_2) - E[X(t_1)]E[X(t_2)]$

Uvijek vrijedi:
$$E[sX + tY] = s * E[X] + t * E[Y]$$

Ako su X i Y nezavisne vrijedi $E[XY] = E[X] * E[Y]$

Varijanca slučajne varijable X

$$var(X) = E[X^2] - \{E[X]\}^2 = \sigma_x^2$$

Ako se ravna po normalnoj razdiobi E[X] = 0 i $P = \sigma_x^2$

$$H(f) = \int_{-\infty}^{+\infty} h(t)e^{-j2\pi ft}dt$$

$$h(t) = \int_{-\infty}^{+\infty} H(f)e^{j2\pi ft}df$$

$$Y(f) = X(f)H(f) \quad |H(f)| = \frac{\sqrt{1^2}}{\sqrt{Re^2 + Im^2}}$$

Kapacitet

$$C = B \log_2 \left(1 + \frac{S}{N} * |H(f)|^2 \right) \left[\frac{bit}{s} \right] \quad \frac{S}{N} \to NE \ u \ dB \ !!$$

$$C = B \log_2 \left(1 + \frac{E_b C}{N_o B} * |H(f)|^2 \right) \left[\frac{bit}{s} \right] \quad N = N_o B$$

$$D = \frac{1}{2} \log_2 \left(1 + \frac{S}{N} * |H(f)|^2 \right) \left[\frac{bit}{uzorak} \right]$$

$$C = 2BD$$

 $\frac{E_b}{N_o}$ \rightarrow omjer srednje energije po bitu i spektralne gustoće snage šuma

S – srednja snaga signala na ulazu kanala

B – širina frekv. pojasa na kojeg je sig. x(t) ograničen u AWGN kanalu Ako signal ima Gaussovu funkciju gustoće vjerojatnosti onda B $\rightarrow \infty$

$$C(B \to \infty) = \frac{1}{\ln 2} * \frac{S}{N_0}$$
Ako je $S_N(f) = \frac{N_0}{2}, \forall f \in R \to C = B \log_2 \left(1 + \frac{S}{N_0 B} * |H(f)|^2\right)$

 Γ – slabljenje srednje snage sig. naspram srednje snage šuma

$$R_b = B \log_2 \left(1 + \frac{S}{\Gamma * N} * |H(f)|^2 \right) \left[\frac{bit}{S} \right]$$

$$R_b = \frac{H(X)}{T} \left[\frac{bit}{S} \right]$$

Šum se u kanalu smanji za $3dB = 10 \log_{10} S_1 - 10 \log_{10} S_2 = 3$

 $\label{eq:Ucinkovitost} \mbox{\it Ucinkovitost prijenosnog pojasa} \rightarrow \frac{R_b (na izlazu \ kanala)}{B} \begin{bmatrix} \frac{bit}{S} \\ Hz \end{bmatrix}$

Kvantizacija sinusnog signala

N_a – srednja snaga kvantizacijskog šuma

$$\begin{split} P_{sinus} &= \frac{A^2}{2} \\ A_m &= m_{max} \rightarrow \frac{S}{N_q} = \frac{3}{2} (2^{2r}) \\ \left(\frac{S}{N_q}\right)_{dB} &= 10 \log_{10} \left(\frac{S}{N_q}\right) = 1.76 + 6.02 * r \text{ [dB]} \end{split}$$

$$\frac{S}{N_q} = \frac{S}{\sigma_Q^2} = \left(\frac{3S}{m_{max}^2}\right) 2^{2r} \rightarrow \text{A ulaznog sig} \neq m_{max} \text{ kvantizatora}$$

Kvantizacii

$$\Delta = \frac{2m_{max}}{L} \qquad -\frac{\Delta}{2} \le q \le \frac{\Delta}{2}$$

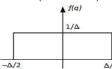
izlaz uzorka se predstavlja srednjom vrijednošću $-\frac{\Delta}{2}$

$$P_{s} = E(U^{2}) - \left(E(U)\right)^{2}$$

$$P_{s} = \int_{-\infty}^{+\infty} u^{2} f(u) du - \left(\int_{-\infty}^{+\infty} u f(u) du\right)^{2}$$

 $Za\ konstantne\ f(u)\ simetrične\ oko\ y-osi \to E[U]=0$

$$P_{N} = \int_{-\infty}^{+\infty} q^{2} f(q) dq - \left(\int_{-\infty}^{+\infty} q f(q) dq\right)^{2} = \int_{-\infty}^{+\infty} q^{2} f(q) dq$$



Funkcija gustoće vjerojatnosti kvantizacijskog šuma

Za funkciju gustoće vrijedi $\int_{-\infty}^{+\infty} f(u) du = 1$

 $Varijanca\ kvantizacijskog\ šuma=N_q\ jer\ je\ E[Q]=0$

$$N_q = var(Q) = E[Q^2] - \{E[Q]\}^2 = \sigma_Q^2 = \frac{\Delta^2}{12} = \frac{1}{3}m_{max}^2 2^{-2r}$$

Srednja kvadratna pogreška kod kvantizacije

$$\bar{N}_{q}^{2} = \sum_{u_{qi}} \int_{u_{qi} - \frac{\Delta}{2}}^{u_{qi} + \frac{\Delta}{2}} (u - u_{qi})^{2} f(u) du \ [V^{2}]$$

 u_{qi} – sredina i – te kvantizacijske razine f(u) – funkcija gustoće vjerojatnosti razine signala u(t)

Uzorkovanje

Ako je pojas ograničen $f \in [0,B]$ $\mathbf{f_u} \geq \mathbf{2B}$ $\mathbf{R_b} = \mathbf{f_u} * \mathbf{r}$; ako je više ulaznih potkanala $\mathbf{r_{uk}} = \mathbf{r_1} + \mathbf{r_2}$

Konvolucija – umnožak dvije funkcije u vremenskoj domeni jednak je konvoluciji fourierovih transformatiranih funkcija.

$$x(t)\cos(2000\pi t) = \int_{-\infty}^{\infty} X(f-\tau) \left[\frac{1}{2}\delta(\tau - 1000) + \frac{1}{2}\delta(\tau + 1000) \right] d\tau$$

Odziv LTI kanala y(t)pomoću impulsnog sig. h(t)i sig. pobude x(t)

$$y(t) = \int_{-\infty}^{\infty} x(\tau)h(t-\tau)d\tau = \int_{-\infty}^{\infty} x(t-\tau)h(\tau)d\tau = x(t) * h(t)$$

$$1dBm = 10\log_{10}\left(\frac{P}{1\ mW}\right)$$
$$(\log_2 x)' = \frac{1}{x * ln2} * x'$$

Ako je
$$h(x)$$
 neparna funkcija: $\int_{-\pi}^{\pi} h(x)dx = 0$

$$\int_{-\pi}^{\infty} f(t)\delta(t - t_0)dt = f(t_0)$$