

# Analogne modulacije / Analog modulations

## Zadatak:

Na slici 1 je prikazana blok šema prijemnika AM-1B0 signala sa sinhronom demodulacijom. Modulišući signal  $m(t)$  ima spektar u opsegu  $(-f_m \div f_m)$  i snagu  $P_m$ . Učestanost nosioca je  $f_c$ , a amplituda  $k$ . Osim AM-1B0 modulisanog signala  $u(t)$  (sa donjim bočnim opsegom) na ulazu prijemnika postoji i aditivni beli Gausov šum  $n(t)$  čija je spektralna gustina snage  $p_n = N_0/2$ . Odrediti odnos signal/šum na izlazu prijemnika.

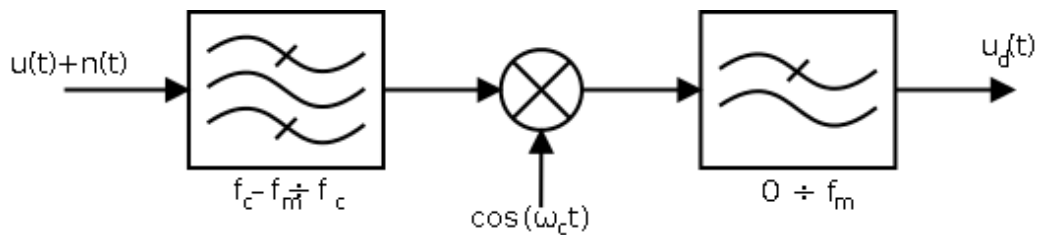


Figure 1: Sinhroni prijemnik / Synchronous receiver

## Problem:

Figure 1 depicts the receiver of the SSB modulated signal with synchronous demodulation. The power of the modulating signal  $m(t)$  is  $P_m$  and its spectrum is contained in the band  $(-f_m \div f_m)$ . The carrier has frequency  $f_c$ , and amplitude  $k$ . Together with the SSB modulated signal  $u(t)$  (with lower sideband), at the input of the receiver there is also an additive white Gaussian noise  $n(t)$  with spectral power density  $p_n = N_0/2$ . Determine the signal to noise ratio at the output of the receiver.

## Rešenje:

Modulisani signal je:

$$u(t) = k m(t) \cos(2\pi f_c t) + k \hat{m}(t) \sin(2\pi f_c t).$$

Korisni signal na izlazu množača je:

$$\begin{aligned} u_1(t) &= u(t) \cos(2\pi f_c t) \\ &= k m(t) \cos(2\pi f_c t) \cos(2\pi f_c t) + k \hat{m}(t) \sin(2\pi f_c t) \cos(2\pi f_c t) \\ &= \frac{1}{2} k m(t) + \frac{1}{2} k m(t) \cos(2\pi 2f_c t) + \frac{1}{2} k \hat{m}(t) \sin(2\pi 2f_c t) \end{aligned}$$

tako da je korisni signal na izlazu NF filtra:

$$u_d(t) = \frac{1}{2} k m(t)$$

a njegova snaga:

$$P_d = \overline{u_d^2(t)} = \overline{\frac{1}{4} k^2 m^2(t)} = \frac{1}{4} k^2 P_m.$$

Uskopojasni šum na ulazu množača je:

$$n_1(t) = n_c(t) \cos(2\pi f_0 t) + n_s(t) \sin(2\pi f_0 t)$$

a snaga:

$$P_{n1} = 2 \int_{f_c - f_m}^{f_c} p_N df = 2 p_N f_m = N_0 f_m$$

i jednaka je snazi svake od niskofrekvencijskih komponenata šuma  $n_c(t)$  i  $n_s(t)$ . Učestanost  $f_0$  predstavlja centralnu učestanost propusnika opsega i u ovom zadatku iznosi  $f_0 = f_c - f_m/2$ . Šum na izlazu množača je:

$$\begin{aligned} n_2(t) &= n_1(t) \cos(2\pi f_c t) \\ &= n_c(t) \cos(2\pi f_0 t) \cos(2\pi f_c t) + n_s(t) \sin(2\pi f_0 t) \cos(2\pi f_c t) \\ &= \frac{1}{2} n_c(t) \cos(2\pi(f_0 - f_c)t) + \frac{1}{2} n_c(t) \cos(2\pi(f_0 + f_c)t) + \\ &\quad + \frac{1}{2} n_s(t) \sin(2\pi(f_0 - f_c)t) + \frac{1}{2} n_s(t) \sin(2\pi(f_0 + f_c)t) \\ &= \frac{1}{2} n_c(t) \cos(\pi f_m t) + \frac{1}{2} n_c(t) \cos(2\pi(2f_c - f_m/2)t) + \\ &\quad - \frac{1}{2} n_s(t) \sin(\pi f_m t) + \frac{1}{2} n_s(t) \sin(2\pi(2f_c - f_m/2)t). \end{aligned}$$

Šum na izlazu NF filtra je takodje uskopojasni šum sa centralnom učestanošću  $f_m/2$ :

$$n_3(t) = \frac{1}{2} n_c(t) \cos(\pi f_m t) - \frac{1}{2} n_s(t) \sin(\pi f_m t)$$

tako da je njegova snaga:

$$P_{n3} = \frac{1}{4} \int_{-f_m}^{f_m} p_N df = \frac{1}{4} p_N 2f_m = \frac{N_0 f_m}{4}.$$

Traženi odnos signal/šum je:

$$\text{SNR} = \frac{P_d}{P_{n3}} = \frac{k^2 P_m}{N_0 f_m}.$$

# Signali i sistemi / Signals and systems

## Zadatak:

Signal  $s(t)$  ima spektar  $S(f)$  ograničen na interval učestanosti  $(-f_m \div f_m)$ . Odabiranjem signala  $s(t)$  dobijaju se dva signala odbiraka:

$$s_1(t) = s(t) \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(t - nT_s) \text{ i}$$

$$s_2(t) = s(t) \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(t - nT_s - \tau_0),$$

pri čemu je  $T_s = \frac{1}{f_m}$  i  $0 < \tau_0 < T_s/4$ . Smatrati da je signal  $s(t)$  realan. Da li je na osnovu spektara signala odbiraka  $s_1(t)$  i  $s_2(t)$  moguće rekonstruisati spektar originalnog signala? Odgovor potkrepiti odgovarajućim dokazom.

## Problem:

The signal  $s(t)$  is real, with a spectrum  $S(f)$  contained in the band  $(-f_m \div f_m)$ . By sampling  $s(t)$ , two new signals are obtained as follows:

$$s_1(t) = s(t) \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(t - nT_s) \text{ and}$$

$$s_2(t) = s(t) \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(t - nT_s - \tau_0),$$

where  $T_s = \frac{1}{f_m}$  and  $0 < \tau_0 < T_s/4$ . Is it possible to reconstruct perfectly the spectrum of the original signal  $S(f)$  from the spectrums of the signals  $s_1(t)$  and  $s_2(t)$ ? Prove your answer.

## Rešenje:

Originalni signal je moguće rekonstruisati. Spektar signala  $s_2(t)$  je:

$$\begin{aligned} S_2(f) &= \int_{-\infty}^{\infty} s(t) \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(t - kT_s - \tau_0) e^{-j2\pi ft} dt \\ &= \int_{-\infty}^{\infty} s(t) \frac{1}{T_s} \sum_{k=-\infty}^{\infty} e^{jk\frac{2\pi}{T_s}(t-\tau_0)} e^{-j2\pi ft} dt \\ &= \frac{1}{T_s} \sum_{k=-\infty}^{\infty} e^{-jk\frac{2\pi}{T_s}\tau_0} \int_{-\infty}^{\infty} s(t) e^{-j2\pi(f-\frac{k}{T_s})t} dt \\ &= \frac{1}{T_s} \sum_{k=-\infty}^{\infty} e^{-jk\frac{2\pi}{T_s}\tau_0} S(f - \frac{k}{T_s}). \end{aligned}$$

Pri traženju spektra  $S_2(f)$  iskorišćena je jednakost:

$$\sum_{k=-\infty}^{\infty} \delta(t - kT_s - \tau_0) = \frac{1}{T_s} \sum_{k=-\infty}^{\infty} e^{jk\frac{2\pi}{T_s}(t-\tau_0)}$$

do koje se može doći razvojem povorke delta impulsa u Furijeov red. Spektar signala  $s_1(t)$  se dobija na osnovu spektra signala  $s_2(t)$  jednostavnom zamenom  $\tau_0 = 0$ , odnosno

$$S_1(f) = \frac{1}{T_s} \sum_{k=-\infty}^{\infty} S(f - \frac{k}{T_s}).$$

Zbog hermitske simetrije spektra signala  $s(t)$  i periodičnosti spektara signala odbiraka dovoljno je posmatrati opseg učestanosti  $(0 \div f_m)$ . Na tom opsegu

$$\begin{aligned} S_1(f) &= f_m (S(f) + S(f - f_m)) \\ S_2(f) &= f_m \left( S(f) + e^{-j2\pi\frac{\tau_0}{T_s}} S(f - f_m) \right) \end{aligned}$$

odakle sledi:

$$S(f) = \frac{1}{f_m} \frac{1}{1 - \exp(-j2\pi f_m \tau_0)} (S_2(f) - e^{-j2\pi f_m \tau_0} S_1(f)).$$

# Digitalne telekomunikacije / Digital communications

## Zadatak:

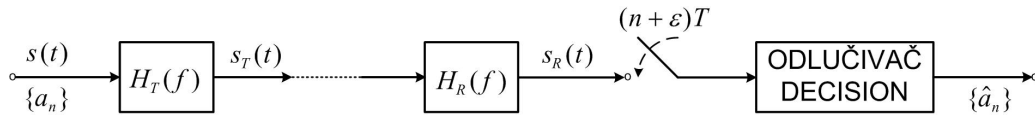
Na slici je prikazan sistem za prenos podataka u osnovnom opsegu učestanosti. Signal  $s(t)$  na ulazu u sistem ima oblik:

$$s(t) = \sum_{k=-\infty}^{\infty} a_k \delta(t - kT)$$

pri čemu simboli  $a_k$  uzimaju vrednosti iz skupa  $\{-U, U\}$  sa jednakim verovatnoćama. Predajni i prijemni filtri su definisani funkcijama prenosa:

$$H_T(f) = \begin{cases} T, & |f| < \frac{1}{T} \\ 0, & \text{inače} \end{cases}, \quad H_R(f) = \begin{cases} 1, & |f| < \frac{1}{2T} \\ 0, & \text{inače} \end{cases}$$

Odluka o  $n$ -tom simbolu na prijemu se vrši na osnovu odbirka signala  $s_R(t)$  u trenutku  $t = (n + \epsilon)T$ , gde je  $\epsilon$  greška u sinhronizaciji,  $|\epsilon| < 1/2$ . Odrediti maksimalnu dozvoljenu grešku u sinhronizaciji  $\epsilon_{\max}$  tako da je pouzdan prenos i dalje moguć.



## Problem:

The figure depicts a system for baseband transmission of information. The signal  $s(t)$  at the input is of the form:

$$s(t) = \sum_{k=-\infty}^{\infty} a_k \delta(t - kT)$$

where  $a_k$  takes on the values  $\{-U, U\}$  with equal probabilities. Transfer functions of the transmitting and receiving filters are given by:

$$H_T(f) = \begin{cases} T, & |f| < \frac{1}{T} \\ 0, & \text{elsewhere} \end{cases}, \quad H_R(f) = \begin{cases} 1, & |f| < \frac{1}{2T} \\ 0, & \text{elsewhere} \end{cases}$$

Decision about the  $n$ 'th symbol at the receiver is made based on the sample of the signal  $s_R(t)$  at  $t = (n + \epsilon)T$ , where  $\epsilon$  is the synchronization error,  $|\epsilon| < 1/2$ . Determine the maximal synchronization error  $\epsilon_{\max}$  so that reliable transmission is still possible.

## Rešenje:

Ekvivalentna funkcija prenosa sistema je:

$$H(f) = H_T(f)H_R(f) = \begin{cases} T, & |f| < \frac{1}{2T} \\ 0, & \text{inače} \end{cases}$$

a odgovarajući impulsni odziv:

$$h(t) = \frac{\sin(\frac{\pi}{T}t)}{\frac{\pi}{T}t},$$

pa signal  $s_R(t)$  ima oblik:

$$s_R(t) = \sum_{k=-\infty}^{\infty} a_k h(t - kT).$$

U trenutku odlučivanja o  $n$ -tom simbolu imamo:

$$\begin{aligned} s_R((n + \epsilon)T) &= \sum_{k=-\infty}^{\infty} a_k h((\epsilon + n - k)T) = \sum_{k=-\infty}^{\infty} a_k \frac{\sin(\pi(\epsilon + n - k))}{\pi(\epsilon + n - k)} \\ &= a_n \frac{\sin(\pi\epsilon)}{\pi\epsilon} + \sum_{m \neq 0} a_{n-m} \frac{\sin(\pi(\epsilon + m))}{\pi(\epsilon + m)}. \end{aligned}$$

Drugi sabirak u gornjem izrazu predstavlja intersimbolsku interferenciju i nepoželjan je pri odlučivanju o simbolu  $a_n$ . Da bi prenos informacija bio pouzdan, treba da važi:

$$\left| \sum_{m \neq 0} a_{n-m} \frac{\sin(\pi(\epsilon + m))}{\pi(\epsilon + m)} \right| < U \frac{\sin(\pi\epsilon)}{\pi\epsilon} \quad (1)$$

(prag odlučivanja je na nuli jer su simboli jednako verovatni). U najgorem slučaju imamo:

$$\begin{aligned} I_{\max} &= \sum_{m \neq 0} U \left| \frac{\sin(\pi(\epsilon + m))}{\pi(\epsilon + m)} \right| = U \frac{|\sin(\pi\epsilon)|}{\pi} \sum_{m \neq 0} \left| \frac{1}{m + \epsilon} \right| \\ &= U \frac{|\sin(\pi\epsilon)|}{\pi} \sum_{m > 0} \left( \frac{1}{m + \epsilon} + \frac{1}{m - \epsilon} \right) = U \frac{|\sin(\pi\epsilon)|}{\pi} \sum_{m > 0} \frac{2m}{m^2 - \epsilon^2} = \infty \end{aligned}$$

što sledi iz činjenice da  $\sum_{m \geq 0} \frac{1}{m} = \infty$ . Kako maksimalna ISI divergira za sve  $\epsilon > 0$  (uslov (1) nije zadovoljen), ne sme se dozvoliti greška u sinhronizaciji, tj.  $\epsilon_{\max} = 0$ .

# Statistička teorija telekomunikacija / Statistical theory of communications

## Zadatak:

Neka su  $h_0(t), h_1(t), h_2(t), \dots$  vremenske funkcije definisane sa  $h_n(t) = n \cdot h(t)$ , pri čemu je:

$$h(t) = \begin{cases} 1, & 0 \leq t < T \\ 0, & \text{inače} \end{cases}$$

Neka je  $\{\dots, a_{-1}, a_0, a_1, \dots\}$  niz nezavisnih slučajnih promenljivih, raspodeljenih prema Poissonovoj raspodeli sa parametrom  $\lambda$ . Odrediti srednju vrednost i autokorelaciju slučajnog procesa  $\mathbf{X}(t)$ , definisanog na sledeći način:

$$\mathbf{X}(t) = \sum_{k=-\infty}^{\infty} h_{a_k}(t - kT).$$

Da li je ovaj proces stacionaran u širem smislu?

## Problem:

Let  $h_0(t), h_1(t), h_2(t), \dots$  be functions defined by  $h_n(t) = n \cdot h(t)$ , where:

$$h(t) = \begin{cases} 1, & 0 \leq t < T \\ 0, & \text{elsewhere.} \end{cases}$$

Let  $\{\dots, a_{-1}, a_0, a_1, \dots\}$  be a sequence of independent random variables with Poisson distribution with parameter  $\lambda$ . Find the mean and the autocorrelation function of the random process  $\mathbf{X}(t)$ , defined by:

$$\mathbf{X}(t) = \sum_{k=-\infty}^{\infty} h_{a_k}(t - kT).$$

Is this process wide-sense stationary?

## Rešenje:

Slučajne promenljive  $a_k$  imaju Poasonovu raspodelu:

$$\mathbb{P}[a_k = n] = e^{-\lambda} \frac{\lambda^n}{n!}, \quad n \in \{0, 1, 2, \dots\},$$

čija srednja vrednost i varijansa se mogu lako izračunati:

$$\begin{aligned}\mathbb{E}[a_k] &= \sum_{n=0}^{\infty} n \mathbb{P}[a_k = n] = e^{-\lambda} \sum_{n=0}^{\infty} n \frac{\lambda^n}{n!} = e^{-\lambda} \sum_{n=1}^{\infty} n \frac{\lambda^n}{n!} \\ &= e^{-\lambda} \lambda \sum_{n=1}^{\infty} \frac{\lambda^{n-1}}{(n-1)!} = e^{-\lambda} \lambda \sum_{m=0}^{\infty} \frac{\lambda^m}{m!} = e^{-\lambda} \lambda e^{\lambda} \\ &= \lambda \\ \mathbb{E}[a_k^2] &= \sum_{n=0}^{\infty} n^2 \mathbb{P}[a_k = n] = e^{-\lambda} \sum_{n=0}^{\infty} n^2 \frac{\lambda^n}{n!} = e^{-\lambda} \lambda \sum_{n=1}^{\infty} n \frac{\lambda^{n-1}}{(n-1)!} \\ &= e^{-\lambda} \lambda \sum_{m=0}^{\infty} (m+1) \frac{\lambda^m}{(m)!} = e^{-\lambda} \lambda \sum_{m=0}^{\infty} m \frac{\lambda^m}{(m)!} + e^{-\lambda} \lambda \sum_{m=0}^{\infty} \frac{\lambda^m}{(m)!} \\ &= \lambda^2 + \lambda \\ \mathbb{D}[a_k] &= \mathbb{E}[a_k^2] - \mathbb{E}[a_k]^2 \\ &= \lambda.\end{aligned}$$

Posmatrajmo sada slučajni proces  $\mathbf{X}(t)$ . U svakom intervalu  $kT \leq t < (k+1)T$  proces  $\mathbf{X}(t)$  je jednak nekoj od funkcija  $h_n(t)$ , izabranoj prema Poasonovoj raspodeli, tj. sa verovatnoćom  $\mathbb{P}[a_k = n]$ . Rezonovanje je isto za svaki interval, pa nadalje možemo posmatrati prvi:  $0 \leq t < T$ .

Srednja vrednost procesa  $\mathbf{X}(t)$  je:

$$\mathbb{E}[\mathbf{X}(t)] = \sum_{n=0}^{\infty} \mathbb{P}[a_0 = n] h_n(t) = \sum_{n=0}^{\infty} \mathbb{P}[a_0 = n] n h(t) = \mathbb{E}[a_0] \cdot h(t) = \mathbb{E}[a_0] = \lambda.$$

Srednja vrednost je dakle konstantna (ne zavisi od  $t$ ).

Prilikom izračunavanja autokorelacije procesa  $\mathbf{X}$ , posmatraćemo dva slučaja.

1. Kada  $t$  i  $t + \tau$  pripadaju istom "signalizacionom" intervalu, tj.  $0 \leq t, t + \tau < T$ :

$$\begin{aligned}R_{\mathbf{X}}(t, t + \tau) &= \mathbb{E}[\mathbf{X}(t)\mathbf{X}(t + \tau)] = \sum_{n=0}^{\infty} \mathbb{P}[a_0 = n] h_n(t) h_n(t + \tau) \\ &= \sum_{n=0}^{\infty} \mathbb{P}[a_0 = n] n^2 h(t) h(t + \tau) \\ &= \mathbb{E}[a_0^2] = \lambda + \lambda^2.\end{aligned}$$

2. Kada  $t$  i  $t + \tau$  pripadaju različitim intervalima, tj.  $0 \leq t < T$ ,  $T \leq t + \tau < 2T$  (može se uzeti da  $t + \tau$  pripada bilo kom drugom intervalu, zaključak će biti isti):

$$\begin{aligned}R_{\mathbf{X}}(t, t + \tau) &= \mathbb{E}[\mathbf{X}(t)\mathbf{X}(t + \tau)] = \sum_{n=0}^{\infty} \sum_{m=0}^{\infty} \mathbb{P}[a_0 = n, a_1 = m] h_n(t) h_m(t + \tau - T) \\ &= \sum_{n=0}^{\infty} \sum_{m=0}^{\infty} \mathbb{P}[a_0 = n] \mathbb{P}[a_1 = m] n m h(t) h(t + \tau - T) \\ &= \mathbb{E}[a_0] \mathbb{E}[a_1] = \lambda^2.\end{aligned}$$

Dakle,

$$R_{\mathbf{X}}(t, t + \tau) = \begin{cases} \lambda^2 + \lambda & , \text{ kada } t \text{ i } t + \tau \text{ pripadaju istom sign. intervalu} \\ \lambda^2 & , \text{ kada } t \text{ i } t + \tau \text{ pripadaju razliĉitim sign. intervalima.} \end{cases}$$

Funkcija  $R_{\mathbf{X}}(t, t + \tau)$  je za fiksno  $\tau$  periodiĉna po  $t$  sa periodom  $T$ , kao Ńto se moglo i oĉekivati. Za  $0 \leq \tau < T$  jedna njena perioda je:

$$R_{\mathbf{X}}(t, t + \tau) = \begin{cases} \lambda^2 + \lambda & , t \in [0, T - \tau) \\ \lambda^2 & , t \in [T - \tau, T). \end{cases}$$

Za  $\tau > T$ ,  $R_{\mathbf{X}}(t, t + \tau) = \lambda^2$  i ne zavisi od  $t$ .

Kao Ńto se vidi iz gornjeg,  $R_{\mathbf{X}}(t, t + \tau)$  zavisi od  $t$  pa proces  $\mathbf{X}$  nije stacionaran u Ńirem smislu.

# Teorija informacija / Information theory

## Zadatak:

Kaskadno je povezano  $n$  istih nezavisnih binarnih kanala sa uslovnim verovatnoćama

$$P[0|0] = 1 - u, \quad P[1|0] = u, \quad P[0|1] = v, \quad P[1|1] = 1 - v,$$

gde je  $u < 1/2$  i  $v < 1/2$ . Ako se u kaskadnu vezu kanala simboli 0 ili 1 šalju sa verovatnoćama  $1/2$ , odrediti verovatnoću greške optimalnog odlučivanja o pojedinačnom simbolu poslatom kroz vezu.

## Problem:

A channel is formed by concatenating  $n$  identical independent binary channels with transition probabilities

$$P[0|0] = 1 - u, \quad P[1|0] = u, \quad P[0|1] = v, \quad P[1|1] = 1 - v,$$

where  $u < 1/2$  and  $v < 1/2$ . If symbols 0 or 1 are fed to the input of this channel with probabilities  $1/2$ , find the probability of error achieved by the optimum receiver when a single symbol is transmitted.

## Rešenje:

Ako je  $X = Y_0$  simbol na ulazu u vezu kanala, a  $Y_k$  simbol na izlazu iz  $k$ -tog kanala u vezi, važi

$$\begin{aligned}P[Y_k = 0] &= P[Y_{k-1} = 0]P[0|0] + P[Y_{k-1} = 1]P[0|1], \\P[Y_k = 1] &= P[Y_{k-1} = 0]P[1|0] + P[Y_{k-1} = 1]P[1|1],\end{aligned}$$

za  $k \in \{1, \dots, n\}$ . Odavde matrica uslovnih verovatnoća pojedinačnog kanala u vezi

$$\Pi = \begin{bmatrix} P[0|0] & P[1|0] \\ P[0|1] & P[1|1] \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1-u & u \\ v & 1-v \end{bmatrix}$$

i vektor verovatnoća simbola na izlazu iz  $k$ -tog kanala u vezi

$$p_k = \begin{bmatrix} P[Y_k = 0] & P[Y_k = 1] \end{bmatrix}$$

zadovoljavaju jednačinu

$$p_k = p_{k-1}\Pi.$$

Uzastopnom primenom prethodnog izraza, dobija se

$$p_k = p_0\Pi^k,$$

odakle sledi da je  $\Pi^n$  matrica uslovnih verovatnoća cele veze. Neka su matrice

$$\Pi^k = \begin{bmatrix} a_k & b_k \\ c_k & d_k \end{bmatrix}.$$

Kako je  $\Pi^k = \Pi^{k-1}\Pi$ , elementi prethodnih matrica zadovoljavaju diferencne jednačine

$$\begin{aligned}a_k &= (1-u)a_{k-1} + vb_{k-1}, \\b_k &= ua_{k-1} + (1-v)b_{k-1}, \\c_k &= (1-u)c_{k-1} + vd_{k-1}, \\d_k &= uc_{k-1} + (1-v)d_{k-1},\end{aligned}$$

a sabiranjem prve dve i druge dve od njih, dobija se

$$\begin{aligned}a_k + b_k &= a_{k-1} + b_{k-1} = 1, \\c_k + d_k &= c_{k-1} + d_{k-1} = 1,\end{aligned}$$

gde poslednje jednakosti induktivno slede iz  $a_0 = 1$ ,  $b_0 = 0$ ,  $c_0 = 0$  i  $d_0 = 1$ . Zamenom  $b_k = 1 - a_k$  u prvu jednačinu, sledi da je

$$a_k = (1-u-v)a_{k-1} + v = \lambda a_{k-1} + v,$$

gde je  $\lambda = 1 - u - v$ . Uzastopnom primenom prethodne jednačine dobija se

$$\begin{aligned}a_1 &= \lambda a_0 + v = \lambda + v, \\a_2 &= \lambda a_1 + v = \lambda(\lambda + v) + v = \lambda^2 + (\lambda + 1)v, \\a_3 &= \lambda a_2 + v = \lambda(\lambda^2 + (\lambda + 1)v) + v = \lambda^3 + (\lambda^2 + \lambda + 1)v, \\&\vdots \\a_n &= \lambda^n + (\lambda^{n-1} + \lambda^{n-2} + \dots + 1)v = \lambda^n + \frac{\lambda^n - 1}{\lambda - 1}v,\end{aligned}$$

što nakon sređivanja postaje

$$a_n = \frac{v}{u+v} + \frac{u}{u+v}(1-u-v)^n,$$

odakle je i

$$b_n = \frac{u}{u+v} - \frac{u}{u+v}(1-u-v)^n.$$

Na sličan način se dobija

$$c_n = \frac{v}{u+v} - \frac{v}{u+v}(1-u-v)^n$$

i

$$d_n = \frac{u}{u+v} + \frac{v}{u+v}(1-u-v)^n.$$

Matrica uslovnih verovatnoća cele veze, tj. od  $X$  do  $Y = Y_n$ , jeste

$$\Pi^n = \begin{bmatrix} \frac{v}{u+v} + \frac{u}{u+v}(1-u-v)^n & \frac{u}{u+v} - \frac{u}{u+v}(1-u-v)^n \\ \frac{v}{u+v} - \frac{v}{u+v}(1-u-v)^n & \frac{u}{u+v} + \frac{v}{u+v}(1-u-v)^n \end{bmatrix}.$$

Kako su verovatnoće simbola na predaji jednake, optimalni prijemnik odlučuje po maksimalnoj verodostojnosti,

$$\hat{x}(y) = \arg \max_x P[Y = y|X = x],$$

pa, s obzirom da je  $u+v < 1$ , tj.  $a_n > c_n$  i  $d_n > b_n$ , važi

$$\hat{x}(0) = 0, \quad \hat{x}(1) = 1,$$

odnosno  $\hat{x}(y) = y$ . Verovatnoća greške odlučivanja jeste

$$\begin{aligned} P_E &= P[\hat{x}(Y) \neq X] = \\ &= P[Y \neq X] = \\ &= P[X=0]P[Y=1|X=0] + P[X=1]P[Y=0|X=1] = \\ &= \frac{1}{2}(1 - (1-u-v)^n) \end{aligned}$$

i ako je  $u+v > 0$ ,  $P_E \rightarrow 1/2$  kada  $n \rightarrow \infty$ , jer svaki novi kanal u vezi smanjuje pouzdanost prenosa.