

К ВОПРОСУ ОБ ОПТИМАЛЬНОЙ СКОРОСТИ ПЕРЕДАЧИ ДИСКРЕТНОЙ ИНФОРМАЦИИ БИОРТОГОНАЛЬНЫМИ СИГНАЛАМИ С АКТИВНОЙ ПАУЗОЙ

И. Д. Задеренко

В данной работе рассматривается вопрос о максимально возможной скорости передачи дискретной информации биортогональными сигналами с активной паузой по каналу с постоянными параметрами и ограниченной полосой F_k при условии, что вероятность ошибочного приема сигналов не превышает заданной. При этом предполагается, что передаваемые сигналы равновероятны, независимы и характеризуются одинаковой энергией.

Скорость, определенную таким образом, обозначим $R_{(1) \text{opt}}$ и назовем оптимальной скоростью передачи дискретной информации биортогональными сигналами, кроме этого, будем также пользоваться понятием удельной оптимальной скорости $R_{(1) \text{opt} F} = \frac{R_{(1) \text{opt}}}{F_k}$.

Постановка задачи совпадает с принятой в работе [1] при рассмотрении оптимальной скорости передачи дискретной информации ортогональными сигналами.

Следовательно, считаем, что в приемнике используется оптимальная решающая схема, основанная на критерии идеального наблюдателя и позволяющая работать с сигналами наименьшей длительности при заданной вероятности ошибки; канал связи с эффективной полосой F_k находится под воздействием флюктуационной помехи со спектральной плотностью ν_0^2 ; отношение мощности сигнала к мощности помехи $\left(\frac{P_c}{P_n}\right)$ задано.

Рассмотрим систему биортогональных сигналов с активной паузой с некоторым основанием $m_{(1)}$. Будем считать, что используемые в кодовых комбинациях при передаче символы представляются одним биортогональным сигналом из $m_{(1)}$ возможных.

Отметим, что эти системы не являются эквидистантными и в энергетическом отношении несколько проигрывают эквидистантным (частным случаем последних, как известно, являются ортогональные системы с активной паузой). Тем не менее комплексное рассмотрение биортогональных систем с активной паузой не только с энергетической точки зрения, но и с точки зрения оптимальной скорости передачи информации, как будет показано ниже, является весьма целесообразным.

Находя оптимальную скорость передачи $R_{(1) \text{opt}}$, которая, как следует из определения, является максимально возможной при условии, что вероятность ошибочного приема не превосходит заданной, будем учитывать взаимосвязь степени уплотнения информацией передаваемых сигналов с вероятностью ошибочного приема отдельных сигналов $\rho_{\text{ош}}$.

Для рассматриваемого случая вероятность неправильного приема сигнала идеальным приемником найдем из выражения [2]

$$\rho_{\text{ош}} = 1 - \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \int_{-\infty}^{\infty} \left[\Phi \left(\sqrt{2 \left(\frac{\rho_c}{\rho_n} \right) F_k T + v} \right) \right]^{\frac{m_{(1)}}{2} - 1} \exp \left(-\frac{v^2}{2} \right) dv, \quad (1)$$

где

$$\Phi \left(\sqrt{2 \left(\frac{\rho_c}{\rho_n} \right) F_k T + v} \right) = \sqrt{\frac{2}{\pi}} \int_0^{\sqrt{2 \left(\frac{\rho_c}{\rho_n} \right) F_k T + v}} \exp \left[-\frac{x^2}{2} \right] dx -$$

— функция Крампа;

ρ_c — средняя мощность шумовой помехи;

$\rho_n = \nu_0^2 F_k$ — мощность шумовой помехи;

$F_k = \frac{1}{|k(f)|_{\text{max}}^2} \int_0^{\infty} |k(f)|^2 df$ — эффективная полоса пропускания канала;

$|k(f)|_{\text{max}}^2$ — максимальное значение квадрата модуля коэффициента передачи канала.

Выражение (1) показывает, что при заданных значениях $\left(\frac{\rho_c}{\rho_n} \right)$, F_k и $\rho_{\text{ош}}$ длительность сигналов T зависит только от основания кода $m_{(1)}$, т. е. $T = T[m_{(1)}]$.

Следовательно, заданную вероятность ошибочного приема можно обеспечить при различных соотношениях между основанием кода $m_{(1)}$ и длительностью сигнала T . Так как нас интересует максимально возможная скорость передачи информации при условии, что вероятность ошибочного приема не превосходит заданной, то, очевидно, заданное значение $\rho_{\text{ош}}$ необходимо обеспечивать при минимально возможном T и максимальном $m_{(1)}$.

Для биортогональных систем максимальное число различных сигналов $m_{(1) \text{max}}$ в случае, когда заданы эффективная полоса канала F_k и длительность сигналов T , легко определить, учитывая, что для каждого из ортогональных сигналов m_{max} существует противоположный и, следовательно, $m_{(1) \text{max}} = 2m_{\text{max}}$.

В свою очередь m_{max} для заданных условий определяется теоремой Агеева [3] $m_{\text{max}} = 2F_k T$, окончательно для $m_{(1) \text{max}}$ имеем

$$m_{(1) \text{max}} = 4F_k T. \quad (2)$$

Очевидно, что в биортогональных системах с активной паузой $m_{(1) \text{max}}$ всегда четное число, причем для каждого сигнала $Z_i(t)$ (где $i = 1, 2, \dots, \frac{m_{(1) \text{max}}}{2}$) существует противоположный $-Z_i(t)$, а остальные $(m_{(1) \text{max}} - 2)$ сигнала ортогональны $Z_i(t)$.

Подставляя в формулу (1) значение минимальной длительности сигнала T_{min} , определяемое из выражения (2) и соответствующее значению $m_{(1) \text{max}}$, получим

$$\rho_{\text{ош}} = 1 - \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \int_{-\infty}^{\infty} \left[\Phi \left(\sqrt{\left(\frac{\rho_c}{\rho_n} \right) \frac{m_{(1) \text{max}}}{2} + v} \right) \right]^{\frac{m_{(1) \text{max}}}{2} - 1} \exp \left[-\frac{v^2}{2} \right] dv. \quad (3)$$

Выражение (3) связывает вероятность ошибки $\rho_{\text{ош}}$ с максимально возможным основанием кода $m_{(1) \text{ max}}$ при условии, что $\left(\frac{\rho_c}{\rho_n}\right)$ и F_k заданы, т. е.

$$m_{(1) \text{ max}} = m(\rho_{\text{ош}}). \quad (4)$$

Эта зависимость через элементарные функции не выражается, поэтому при расчетах необходимо применять численные методы.

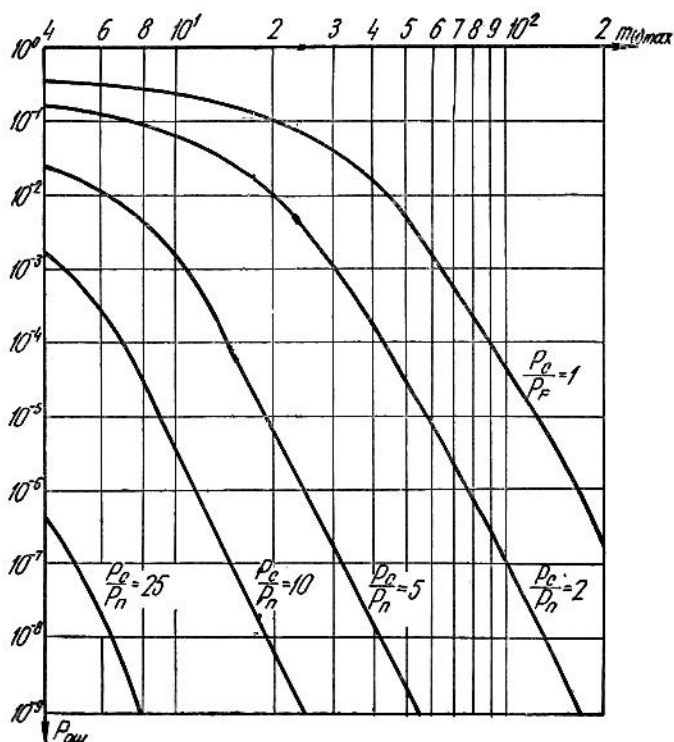


Рис. 1.

На рис. 1 представлены графики зависимости $m_{(1) \text{ max}} = m(\rho_{\text{ош}})$ для некоторых значений $\left(\frac{\rho_c}{\rho_n}\right)$, вычисленные по формуле (3).

Из графиков видно, что при применении более высоких оснований кодов $m_{(1) \text{ max}}$, вероятность ошибочного приема сигналов уменьшается и тем быстрее, чем больше отношение $\left(\frac{\rho_c}{\rho_n}\right)$.

Однако с ростом $m_{(1) \text{ max}}$ увеличивается, согласно выражению (2), минимальная длительность сигналов, равная

$$T_{\text{min}} = \frac{m_{(1) \text{ max}}}{4F_k} \quad (5)$$

Учитывая вышеизложенное, найдем выражение для удельной оптимальной скорости передачи дискретной информации биортогональными

сигналами. Если сигналы имеют число дискретных значений m , выражение для скорости передачи при заданных ограничениях будет [2]

$$R = \frac{\log_2 m + p_{\text{ош}} \log_2 \frac{p_{\text{ош}}}{m-1} + (1-p_{\text{ош}}) \log_2 (1-p_{\text{ош}})}{T}. \quad (6)$$

Подставляя в (6) вместо m максимальное значение основания кода $m_{(1) \text{ max}}$, а вместо T — минимально возможную длительность элементарных сигналов T_{min} , соответствующую значению $m_{(1) \text{ max}}$ и определяемую выражением (5), при которых вероятность ошибки $p_{\text{ош}}$ не превосходит заданной,

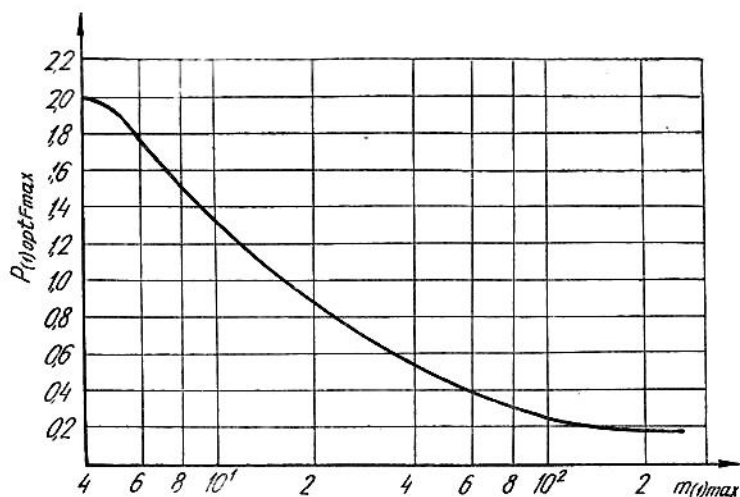


Рис. 2.

получаем окончательно выражение для удельной оптимальной скорости передачи дискретной информации биортогональными сигналами $R_{(1) \text{ opt } F}$

$$R_{(1) \text{ opt } F} = 4 \frac{\log_2 m_{(1) \text{ max}} + p_{\text{ош}} \log_2 \frac{p_{\text{ош}}}{m_{(1) \text{ max}} - 1} + (1-p_{\text{ош}}) \log_2 (1-p_{\text{ош}})}{m_{(1) \text{ max}}}. \quad (7)$$

Пользуясь формулой (7), необходимо иметь в виду, что $m_{(1) \text{ max}}$ при заданном отношении $\left(\frac{p_c}{p_n}\right)$ является функцией вероятности ошибки $p_{\text{ош}}$ и определяется выражением (3) или по графикам рис. 1.

В практически важных случаях малых значений допустимых вероятностей ошибок выражение (7) можно записать

$$R'_{(1) \text{ opt } F} \approx 4 \frac{\log_2 m_{(1) \text{ max}}}{m_{(1) \text{ max}}}. \quad (8)$$

Очевидно, следующее неравенство $R'_{(1) \text{ opt } F} > R_{(1) \text{ opt } F}$, т. е. $R'_{(1) \text{ opt } F}$ в общем случае представляет максимальное значение для удельной оптимальной скорости и будет обозначаться в дальнейшем $R_{(1) \text{ opt } F \text{ max}}$.

На рис. 2 изображен график зависимости $R_{(1) \text{ opt } F \text{ max}}$ как функция от $m_{(1) \text{ max}}$. Отметим, что график начинается с $m_{(1) \text{ max}} = 4$. Это объясняется тем, что для биортогональных систем минимальное значение $m_{(1) \text{ max}} = 4$.

Из графика видно, что $\max [R_{(1) \text{ opt } F \text{ max}}] = 2$, т. е. почти в два раза превышает максимально возможное значение удельной оптимальной скорости передачи информации для ортогональных систем.

При этом основание кода $m_{(1) \text{ max}} = 4$. Следовательно, для получения значений $R_{(1) \text{ opt } F \text{ max}}$, близких к максимальному, необходимо применять коды с малым основанием ($m_{(1) \text{ max}} = 4; 6$). Однако это возможно, если отношение $\left(\frac{p_c}{p_n}\right)$ достаточно велико и поэтому, несмотря на малое основание

кода, получаемая в системе вероятность ошибки не превосходит заданной $p_{\text{ош}}$, т. е. значение $\left(\frac{p_c}{p_n}\right)$ при выбранном $m_{(1) \text{ max}}$ должно удовлетворять уравнению (3).

На рис. 3 и 4 представлена зависимость удельной оптимальной скорости передачи информации биортогональными сигналами с активной паузой $R_{(1) \text{ opt } F}$ как функция отношения $\left(\frac{p_c}{p_n}\right)$.

При этом расчеты проводились по формулам (7) и (3). Из выражения (3) для заданной величины $p_{\text{ош}}$ и соответствующего значения $\left(\frac{p_c}{p_n}\right)$ определялось значение требуемого основания кода $m_{(1) \text{ max}}$, а затем по формуле (7) вычислялась удельная оптимальная скорость $R_{(1) \text{ opt } F}$. Рис. 3 соответствует случаю, когда допустимая вероятность ошибки $p_{\text{ош}} = 10^{-4}$, а рис. 4 $p_{\text{ош}} = 10^{-7}$.

Для сравнения на этих же рисунках показаны изменения удельной скорости передачи дискретной информации в зависимости от отношения $\left(\frac{p_c}{p_n}\right)$ для ортогональных систем с активной паузой и с основанием $m = m_{\text{max}} - R_{\text{opt } F}$; бинарных ортогональных систем — R_{2F} , а также для систем с противоположными сигналами — $R_{\text{пр. } F}$, где $R_{\text{пр. } F}$, как следует из (6), определяется выражением

$$R_{\text{пр. } F} = \frac{1 + p_{\text{ош}} \log_2 p_{\text{ош}} + (1 - p_{\text{ош}}) \log_2 (1 - p_{\text{ош}})}{F_k T_{\text{min}}}, \quad (9)$$

а T_{min} при заданном значении $p_{\text{ош}}$ и различных отношениях $\left(\frac{p_c}{p_n}\right)$ находим из формулы для вероятности ошибки противоположных сигналов [2]

$$p_{\text{ош}} = \frac{1}{2} \left[1 - \Phi \left(\sqrt{2 \left(\frac{p_c}{p_n} \right) F_k T_{\text{min}}} \right) \right]. \quad (10)$$

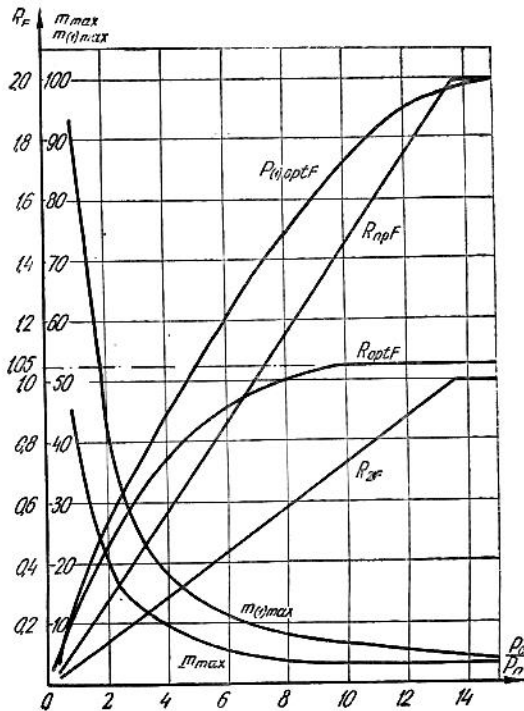


Рис. 3.

Определяя T_{\min} , необходимо помнить, что для данного случая теоретически минимально возможное значение T_{\min} , как следует из (5), равно

$$\min [T_{\min}] = \frac{1}{2F_k}. \quad (11)$$

Из (10) следует, что это значение может быть получено, если достаточно большое отношение $\left(\frac{p_c}{p_n}\right)$. При дальнейшем увеличении $\left(\frac{p_c}{p_n}\right)$ T_{\min}

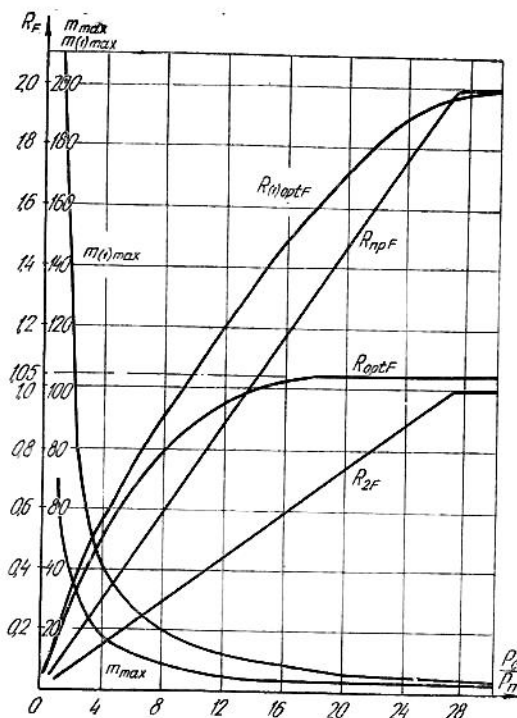


Рис. 4.

ния кода m_{\max} , соответствующие значениям удельной оптимальной скорости передачи ортогональными сигналами $R_{opt F}$; и $m(1)_{\max}$, соответствующие $R_{(1) opt F}$.

Зависимости $R_{opt F}$, $R_{2 F}$ и m_{\max} взяты из работы [1].

Анализ полученных выражений для удельных скоростей передачи и графиков, представленных на рис. 3 и 4, показывает, что в области малых значений отношений $\left(\frac{p_c}{p_n}\right)$ при заданной допустимой вероятности ошибки $p_{ош}$ наибольшая удельная скорость передачи информации R_F может быть получена при использовании ортогональных сигналов с основанием $m = m_{\max}$.

Однако получаемая при этом величина удельной скорости передачи информации невелика и может быть реализована при использовании очень высоких оснований m_{\max} .

С ростом величины отношения $\left(\frac{p_c}{p_n}\right)$, в частности для рассмотренных двух

будет оставаться постоянным и равным своему минимальному значению $\frac{1}{2F_k} \cdot R_{np. F}$ при этом достигает своего максимального значения

$$R_{np. F. \max} = 2 [1 + p_{ош} \log_2 p_{ош} + (1 - p_{ош}) \log_2 (1 - p_{ош})]. \quad (12)$$

Для малых значений допустимой вероятности ошибки $p_{ош}$ выражение (12) можно записать так:

$$R_{np. F. \max} \approx 2 \left[\frac{\text{дв. ед./сек}}{24} \right] \quad (13)$$

Таким образом, при больших значениях отношения $\left(\frac{p_c}{p_n}\right)$ и малых $p_{ош}$ ($p_{ош} < 10^{-2}$) как биортогональные, так и противоположные сигналы имеют одно и то же предельное значение удельной скорости передачи информации, равное $2 \frac{\text{дв. ед./сек}}{24}$.

Кроме перечисленных выше зависимостей, на рис. 3 и рис. 4 изображены изменения основ-

значений допустимой вероятности ошибки ($p_{\text{ош}} = 10^{-4}$ и 10^{-7}), уже при $\left(\frac{p_c}{p_n} \geq 1\right)$ лучшими, с точки зрения скорости передачи информации, являются системы, использующие биортогональные сигналы с активной паузой и основанием $m = m_{(1) \text{ max}}$. Чем больше отношение $\left(\frac{p_c}{p_n}\right)$, тем меньше требуется основание $m_{(1) \text{ max}}$ для обеспечения заданной вероятности ошибки и тем с большей скоростью может передаваться информация. Кроме этого, из графиков видно, что применение биортогональных сигналов с основанием $m = m_{(1) \text{ max}}$ для большого диапазона значений $\left(\frac{p_c}{p_n}\right)$ увеличивает скорость передачи информации по сравнению с указанными выше системами.

Следует, однако, отметить, что в области небольших значений $\left(\frac{p_c}{p_n}\right)$ ($\frac{p_c}{p_n} = 1 \div 3$) применение биортогональных сигналов по сравнению с ортогональными дает небольшой выигрыш в скорости передачи (порядка 5-20%), однако для реализации

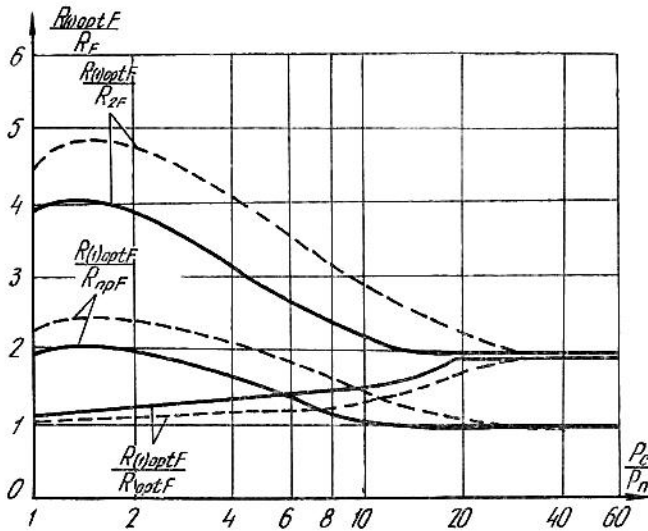


Рис. 5.

этого преимущества требуются весьма высокие значения основания $m_{(1) \text{ max}}$.

Поэтому более целесообразно, видимо, использовать в этой области значений $\left(\frac{p_c}{p_n}\right)$ ортогональные сигналы, которые мало уступают биортогональным по удельной скорости, но требуют значительно меньшего основания m_{max} .

На рис. 5 представлены изменения величин получаемых выигрышей $\frac{R_{(1) \text{ opt } F}}{R_{2F}}$, $\frac{R_{(1) \text{ opt } F}}{R_{\text{пр. } F}}$ и $\frac{R_{(1) \text{ opt } F}}{R_{\text{opt } F}}$ в зависимости от величины отношения $\left(\frac{p_c}{p_n}\right)$.

ЛИТЕРАТУРА

1. И. Д. Задеренко. Оптимальная скорость передачи дискретной информации ортогональными сигналами по каналу с ограниченной полосой (печатается в данном сборнике).
2. Л. М. Финк. Теория передачи дискретных сообщений. Изд-во «Сов. радио», 1963.
3. Д. В. Агеев. Основы теории линейной селекции. Научно-технический сборник ЛЭИС, 1935, № 10.