

ОЦЕНКА КОМПЕНСАЦИИ МЕЖСИМВОЛЬНЫХ ПОМЕХ С ПОЗИЦИИ ТЕОРИИ ИГР

При передаче сигналов частотного телеграфирования (ЧТ) в каналах с аддитивной помехой, отличаясь от белого шума, в обесцвечивающем фильтре происходит растягивание сигналов во времени, что приводит к межсимвольной интерференции. Для компенсации межсимвольных помех можно в передатчике применять предусаживающий фильтр, передаточная функция которого $\Phi_1(j\omega)$ удовлетворяет условию $|\Phi_1(j\omega)|^2 = N(\omega)$, где $N(\omega)$ — энергетическая спектральная плотность аддитивной помехи с неравномерным спектром. Корректирующий фильтр, расположенный перед решающей схемой приемника, является обесцвечивающим и его передаточная функция $\Phi_2(j\omega)$ выбирается из соотношения $|\Phi_2(j\omega)|^2 = 1/N(\omega)$. Если передатчик формирует неперекрывающиеся сигналы длительностью T с энергетической спектральной плотностью $G(\omega)$, то при использовании для передачи идеального канала связи с постоянными параметрами последовательное включение предусаживающего и корректирующего (обесцвечивающего) фильтров устраняет межсимвольную интерференцию.

Представляет интерес исследование эффективности такого метода компенсации межсимвольных помех с помощью теории игр. При этом будем рассматривать антагонистическую игру двух партнеров: игрока А — «связиста» и игрока Б — «источника помех». Стратегией игрока А является выбор всевозможных характеристик $\Phi_1(j\omega)$, а стратегией игрока Б — выбор различных классов и видов энергетических спектров $N(\omega)$. В качестве платежной функции можно принять величину средней вероятности ошибки, которая для ЧТ определяется формулой [1]:

$$\begin{aligned}
 p_{\text{ср}} = & \frac{1}{8} \exp \left\{ -\frac{h}{2} \frac{1 - 2 \left[2B \left(\frac{T}{2} \right) - 1 \right] \left[1 - \left(2B \left(\frac{T}{2} \right) - 1 \right) \right]}{\Delta F T} \right\} \times \\
 & \times I_0 \left\{ \frac{h \left[2B \left(\frac{T}{2} \right) - 1 \right] \left[1 - \left(2B \left(\frac{T}{2} \right) - 1 \right) \right]}{2 \Delta F T} \right\} + \frac{1}{8} \exp \left(-\frac{h}{\Delta F T} \right) + \\
 & + \frac{1}{4} \exp \left\{ -\frac{h}{2} \frac{1 - 2 \left[B \left(\frac{T}{2} \right) \left(1 - B \left(\frac{T}{2} \right) \right) \right]}{\Delta F T} \right\} I_0 \left\{ \frac{h \left[B \left(\frac{T}{2} \right) \right] \left[1 - B \left(\frac{T}{2} \right) \right]}{2 \Delta F T} \right\}, \quad (1)
 \end{aligned}$$

где $h = \frac{E_0^2 T}{2(\delta_n^2 / \Delta p)}$ — отношение энергии элементарного сигнала к спектральной плотности помехи; E_0 — стационарная амплитуда сигнала; $B(T)$ — переходная характеристика обесцвечивающего фильтра (реакция на единичное включение гармонического на-

$$\frac{|(j\omega)|^2 d\omega}{(j\omega)_{\max}^2} \text{ — энергетическая полоса}$$

фильтра; σ_n^2 — энергетическая спектральная плотность белого шума; $I_0(z)$ — модифицированная функция Бесселя нулевого порядка.

Игрок А заинтересован минимизировать среднюю вероятность ошибки, а игрок Б выбирает свою стратегию с целью максимизировать p_{cp} . Задача состоит в нахождении цены игры. Фактический выигрыш игрока А должен при разумных действиях партнеров лежать между гарантированным нижним уровнем проигрыша игрока Б (верхней ценой игры) $\max_N \min_{\Phi} p_{cp}(\Phi, N)$ и гарантированным верхним уровнем выигрыша игрока А (нижней ценой игры) $\min_{\Phi} \max_N p_{cp}(\Phi, N)$. При этом всегда выполняется неравенство

$$\max_N \min_{\Phi} p_{cp}(\Phi, N) \geq \min_{\Phi} \max_N p_{cp}(\Phi, N), \quad (2)$$

где индексы N и Φ в максимине и минимаксе соответствуют стратегиям партнеров при выборе характеристик $\Phi_1(j\omega)$ и $N(\omega)$.

Из анализа структуры выражения (1) очевидно, что вероятность ошибки главным образом зависит от величины отношения

$$\frac{h}{2\Delta FT}, \text{ которое можно представить в виде } \frac{h}{2\Delta FT} = \frac{K}{\int_0^{\infty} \frac{N(\omega)}{|\Phi_1(j\omega)|^2} d\omega},$$

$$\text{где } K = \frac{E_0^2 T}{4} = \text{const.}$$

Если учитывать условие фиксации средней мощности полезного сигнала на входе канала

$$\int_0^{\infty} G(\omega) |\Phi_1(j\omega)|^2 d\omega = P_{cp} = \text{const}, \quad (3)$$

а также класс источников помех с ограниченной средней мощностью

$$\int_0^{\infty} N(\omega) d\omega = P_n = \text{const}, \quad (4)$$

то можно найти

$$\max_N \min_{\Phi} p_{cp}(\Phi, N) = \frac{\int_0^{\infty} G(\omega) d\omega \int_0^{\infty} N(\omega) d\omega}{\int_0^{\infty} G(\omega) |\Phi_1(j\omega)|^2 d\omega}. \quad (5)$$

При нахождении максимина (5) учитывалось, что $\min p_{cp}$ соответствует $\min \int_0^{\infty} \frac{N(\omega)}{|\Phi_1(j\omega)|^2} d\omega$, а $\max p_{cp} = \max \int_0^{\infty} \frac{N(\omega)}{|\Phi_1(j\omega)|^2} d\omega$.

Была также определена при выводе выражения (5) энергетическая спектральная плотность наилучшей помехи

$$N(\omega)_{\min} = G(\omega) \frac{P_n}{P_c}, \quad (6)$$

где
$$P_c = \int_0^{\infty} G(\omega) d\omega.$$

Из выражения (6) следует, что наилучший спектр помехи должен выбираться пропорциональным энергетической спектральной плотности полезного сигнала на входе предскажущего фильтра с коэффициентом пропорциональности, равным P_n/P_c .

С учетом дополнительных условий (3) и (4) находим минимум:

$$\min_{\Phi} \max_N p_{cp}(\Phi, N) = \frac{\int_0^{\infty} G(\omega) d\omega \int_0^{\infty} N(\omega) d\omega}{\int_0^{\infty} G(\omega) |\Phi_1(j\omega)|^2 d\omega}. \quad (7)$$

Таким образом, неравенство (2) на основании формул (5) и (7) превращается в равенство. В этом случае выигрыш игрока А является вполне определенным числом, а сама игра называется вполне определенной [2]. Тогда говорят, что существует цена игры, равная

$$U = \min_{\Phi} \max_N p_{cp}(\Phi, N) = \frac{\int_0^{\infty} G(\omega) d\omega \int_0^{\infty} N(\omega) d\omega}{\int_0^{\infty} G(\omega) |\Phi_1(j\omega)|^2 d\omega}. \quad (8)$$

В этом случае каждый из игроков действует так, как будто он заранее знает действия партнера. Если учесть, что частотная

характеристика предсказывающего фильтра выбирается из условия $|\Phi_1(j\omega)|^2 = N(\omega)$, то цена игры получается равной

$$U = \frac{\int_0^{\infty} G(\omega) d\omega \int_0^{\infty} N(\omega) d\omega}{\int_0^{\infty} G(\omega) N(\omega) d\omega}. \quad (9)$$

Анализ выражения (9) показывает, что числитель и знаменатель правой части (9) связаны между собой неравенством Бунаковского-Коши:

$$\int_0^{\infty} [\sqrt{G(\omega)} \sqrt{N(\omega)}]^2 d\omega \leq \int_0^{\infty} [\sqrt{G(\omega)}]^2 d\omega \int_0^{\infty} [\sqrt{N(\omega)}]^2 d\omega.$$

Отсюда следует, что для увеличения цены игры необходимо, чтобы функции $\sqrt{G(\omega)}$ и $\sqrt{N(\omega)}$ максимально отличались между собой по форме. Если они пропорциональны друг другу либо отличаются постоянными множителями, то цена игры получается пропорциональной ширине полосы пропускания «идеального» канала, образованного последовательным включением предсказывающего и корректирующего (обеляющего) фильтров. Расширение полосы пропускания «идеального» канала способствует уменьшению средней вероятности ошибки в формуле (1) вследствие улучшения переходной характеристики $B(T)$.

ЛИТЕРАТУРА

1. Малолепший Г. А. Влияние избирательного тракта на помехоустойчивость некогерентного приема дискретных сигналов. — «Электросвязь», 1970, № 7, с. 24—28.
2. Вентцель Е. С. Элементы теории игр. М., Физматгиз, 1959, 300 с.