

М.Ю. ЗАХТЕЛ, А.В. ИВАНЧЕНКО,
О.Г. МОРОЗОВ, Г.И. ЦЕРСАНОВ, Ш.М. ЧИЗДАРОВ

РАДИОТЕХНИЧЕСКИЕ СИСТЕМЫ

Учебное пособие

Потенциальная помехоустойчивость

Помехоустойчивость РТС - способность системы передавать и восстанавливать (обрабатывать) информацию, заключенную в радиосигналах, с заданной достоверностью при наличии помех.

Потенциальная помехоустойчивость - предельно достижимая помехоустойчивость при заданных сигналах и помехах

Реальная помехоустойчивость — это помехоустойчивость РТС или отдельных ее звеньев с учетом реального выполнения и настройки узлов канала связи (передающего и приемного трактов, радиоканала, кодека, модема и т. д.)

Потенциальная помехоустойчивость

Оптимальная РТС - система, реализующая потенциальную помехоустойчивость в заданном комплексе помех

Оптимальная РТС = оптимальный передатчик + оптимальный приемник

Задачи теории связи

Прямая задача:

по заданному комплексу помех при заданных ограничениях определить оптимальный сигнал и способ приема и синтезировать оптимальные передатчик и приемник;

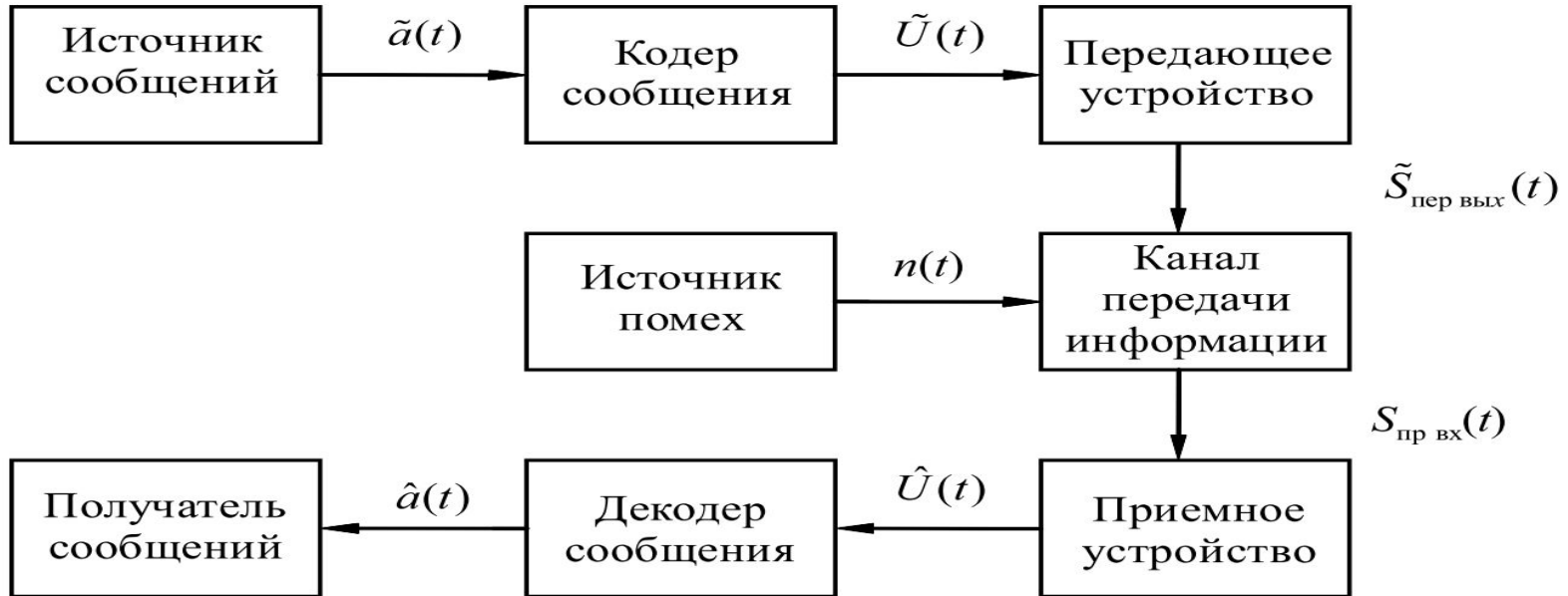
Обратная задача:

для заданной системы передачи, при заданных ограничениях определить эффективную помеху и синтезировать её генератор.

Задачи РТС

- Обнаружение сигнала и различение сигналов;
- Оценка параметров сигналов;
- Фильтрация сигналов;
- Разрешение и распознавание сигналов

Модель и статистические характеристики РТС



Модель и статистические характеристики РТС

Источник сообщений: $\tilde{a}(t)$, $w(\tilde{a})$,

Кодер: $u(t) = U[\tilde{a}(t)]$, $w(u)$

Передатчик: $s(t) = V[u(t), f(t)]$, $w(s)$, $f(t)$ – ВЧ сигнал

Радиоканал: $s_{\text{вх.пр.}} = K[s(t), n(t)]$, $w(n)$, $w(s_{\text{вх.пр.}})$, при известном $s(t)$

Приемник: $\hat{u}(t) = W[s_{\text{вх.пр.}}]$, $\hat{a}(t) = U^{-1}[\hat{u}(t)]$

$\int \hat{a}(t) - \tilde{a}(t) dt = \min$

Постановка задачи оптимизации

- Описать модель РТС
- Выбрать критерий оптимизации

Критерий среднего риска

$P(S)$ - вероятности наличия сигнала обнаружение сигнала;

$P(O)$ – вероятность отсутствия сигнала;

$P(\text{реш } O|S)$ – ошибочное решение при наличии сигнала;

$P(\text{реш } S|O)$ – ошибочное решение при отсутствии сигнала.

$$\rho = C_{s \rightarrow 0} P(\text{реш } O|S)P(S) + C_{s \rightarrow 0} P(\text{реш } S|O)P(O)$$

$$\rho \rightarrow \min$$

Критерий среднего риска

Сообщение с множеством состояний $A = \{a\}$

$$\rho = \sum_{i=0}^{k-1} \sum_{j=0}^{k-1} \Pi(a_i, \hat{a}_j) P(a_i, \hat{a}_j)$$

$$P(a_i, a_j) = P(a_i) P(\hat{a}_j | a_i)$$

$$\rho = \sum_{i=0}^{k-1} P(a_i) \sum_{j=0}^{k-1} \Pi(a_i, \hat{a}_j) P(\hat{a}_j / a_i)$$

$$\rho(a_i) = \sum_{j=0}^{k-1} \Pi(a_i, \hat{a}_j) P(\hat{a}_j / a_i)$$

Оптимальное различение сигнала

Дано множество сигналов $A = \{a\}$ от источника информации.

Задача: Определить правило оптимального принятия решения при приеме сигналов (V), если на выходе приемника наблюдаем сигналы $b_j, j=1,2,3, \dots, m (m>k)$.

Известны:

a) $P(a_i), i=1,2,3 \dots k$.

b) форма и параметры (кроме номера i) всех k сигналов, которые соответствуют возможным состояниям источника информации в месте приема;

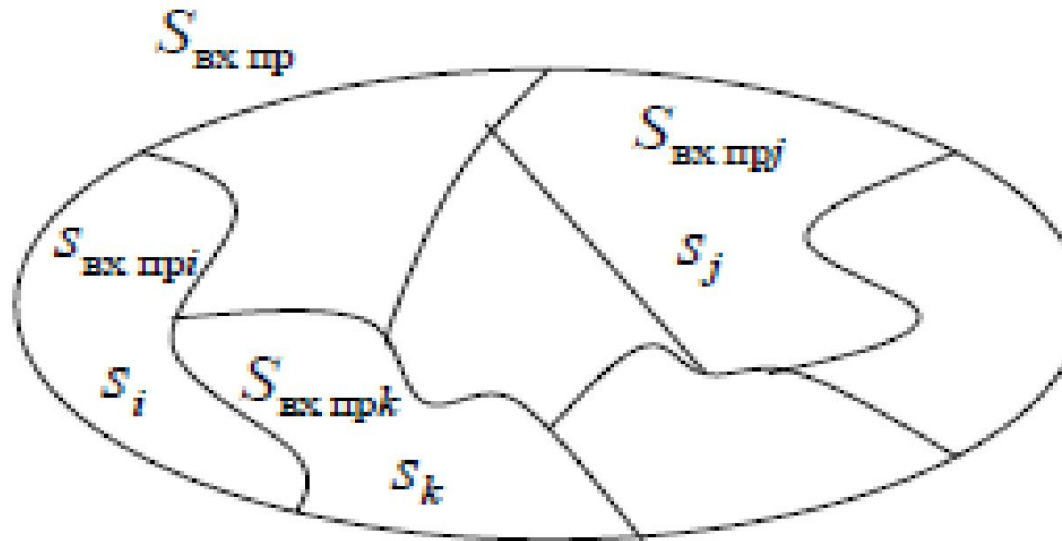
c) вероятностные характеристики помех $W(n)$

d) характер их взаимодействия в канале передачи информации с ожидаемыми сигналами $s_{\text{вх пр}}=K(s_i, n)$

Оптимальное различение сигнала

Число возможных реализаций принятого сигнала существенно превышает k -алфавит источника. Задача приемника - разделить все пространство реализации $S_{ex\ np}$ на k подпространств, принять решение о передаче j -го сигнала только в случае попадания реализации $s_{ex\ np}$ в j -е пространство. Приемник будет оптимальным, если такое разбиения пространства $S_{ex\ np}$ на k подпространств обеспечивает минимальные средние потери.

Оптимальное различение сигнала (пространство принятия решения)



Оптимальное различение сигнала

$d(s_{ex np})$ решающая функция. Тогда $d(s_{ex np}) = b_j$, если $s_{ex np} \in S_{ex npj}$.

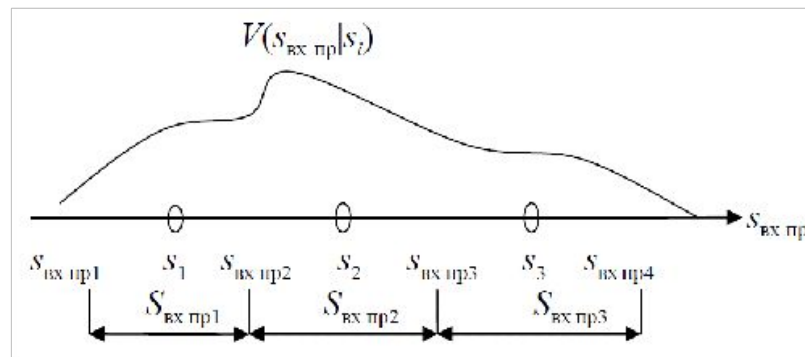
Из-за помех, вектор $s_{ex np}$ при передаче сигнала S_i может оказаться в любой точке пространства $s_{ex np}$, причем точка необязательно будет принадлежать области переданного сигнала (ошибочные решения). Задача оптимизации оператора V – разделить пространство $s_{ex np}$ на k областей таким образом, чтобы обеспечивался минимальный средний риск при заданной функции потерь.

Оптимальная система приема сигналов делит на области $s_{ex np i}$, $i = 0, \dots, k-1$ так, что выполнялись условия:

$$\rho = \sum_{i=0}^{k-1} \sum_{j=0}^{k-1} \Pi(a_i, \hat{a}_j) P(a_i, \hat{a}_j) = \rho_{\min}.$$

Оптимальное различение сигнала

Если известна статистика помех и характер взаимодействия сигнала известной формы и помехи в канале передачи информации, то можно вычислить условную плотность распределения принятых $s_{\text{вх пр}}$ для каждого передаваемого сигнала $w(s_{\text{вх пр}}|s_i)$ (функция правдоподобия)



Пример функции правдоподобия

Оптимальное различение сигнала

$$P(\hat{a}_j/a_i) = \int_{S_{\text{сх.тп}j}} \mathcal{W}(S_{\text{сх.тп}}/S_i) dS_{\text{сх.тп}} = \int_{S_{\text{сх.тп}j}} \mathcal{W}(S_{\text{сх.тп}}/a_i) dS_{\text{сх.тп}}.$$

Тогда средний риск определится, как:

$$\begin{aligned} \rho &= \sum_{j=0}^{k-1} \sum_{i=0}^{k-1} \Pi(\hat{a}_j, a_i) P(a_i) \int_{S_{\text{сх.тп}j}} \mathcal{W}(S_{\text{сх.тп}}/a_i) dS_{\text{сх.тп}} = \\ &= \sum_{j=0}^{k-1} \int_{S_{\text{сх.тп}j}} dS_{\text{сх.тп}} \sum_{i=0}^{k-1} \Pi(\hat{a}_j, a_i) P(a_i) \mathcal{W}(S_{\text{сх.тп}}/a_i) = \\ &\quad \int_{S_{\text{сх.тп}j}} dS_{\text{сх.тп}} \sum_{i=0}^{k-1} \Pi(\hat{a}_j, a_i) P(a_i) \mathcal{W}(S_{\text{сх.тп}}/a_i) \end{aligned}$$

Значение среднего риска минимально, если каждой реализации $S_{\text{сх.тп}}$ оценка \hat{a}_i выбирается таким образом, из всех K сумм вида $\sum_i \Pi(a_k, a_i) P(a_i) \mathcal{W}(S_{\text{сх.тп}}/a_i)$, $k = 0, 1, \dots, k-1$, наименьшей является j -я, т.е. при фиксированном j удовлетворяется система уравнений, состоящая из $k-1$ неравенств

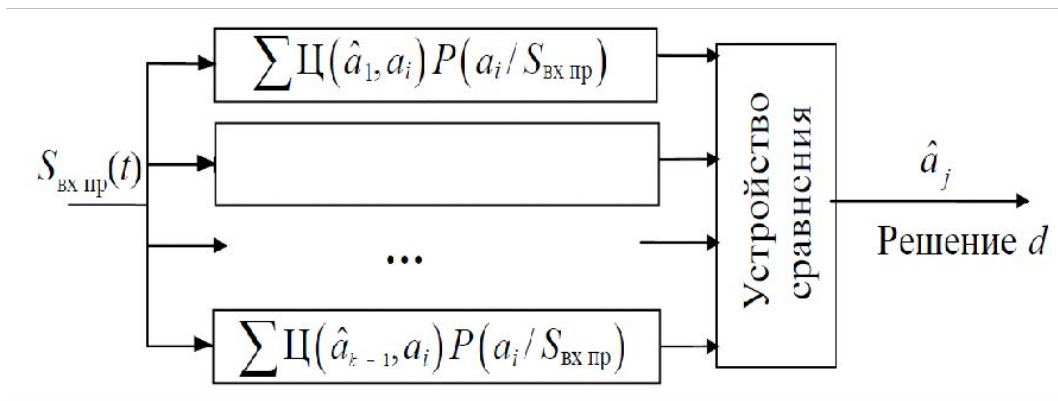
$$\sum_{i=0}^{k-1} \Pi(\hat{a}_j, a_i) P(a_i) \mathcal{W}(S_{\text{сх.тп}}/a_i) \leq \sum_{i=1}^{k-1} \Pi(\hat{a}_k, a_i) P(a_i). \quad \text{ИЛИ}$$

Оптимальное

$$\sum_{i=0}^{k-1} \Pi(\hat{a}_j, a_i) P(a_i | S_{\text{exp}}) \leq \sum_{i=0}^{k-1} \Pi(\hat{a}_k, a_i) P(a_i | S_{\text{exp}}), k = 0, 1, \dots, k-1; j \neq k.$$

$P(a_i | S_{\text{exp}})$ - апостериорная вероятность i -го состояния источника информации.

Оптимальное различение сигнала



При $k=0,1$ различитель двоичных сигналов (оптимальный приемник двоичных сигналов) должен принимать решение, что $k=1$, если

$$\Pi(\hat{a}_1, a_0)P(a_0)W(S_{\text{сх пр}}|a_0) + \Pi(\hat{a}_1, a_1)P(a_1)W(S_{\text{сх пр}}|a_1) < \Pi(\hat{a}_0, a_0)P(a_0)W(S_{\text{сх пр}}|a_0) + \Pi(\hat{a}_0, a_1)P(a_1)W(S_{\text{сх пр}}|a_1)$$

Откуда получим

$$\Lambda(S_{\text{сх пр}}) = \frac{W(S_{\text{сх пр}}|a_1)}{W(S_{\text{сх пр}}|a_0)} \leq \frac{[\Pi(a_1, a_0) - \Pi(a_0, a_0)]P(a_0)}{[\Pi(a_0, a_1) - \Pi(a_1, a_1)]P(a_1)} = \alpha,$$

где $W(S_{\text{сх пр}}|a_1)/W(S_{\text{сх пр}}|a_0) = \Lambda(S_{\text{сх пр}})$ - отношение правдоподобия,

α , - пороговый уровень

Критерий Неймана-Пирсона

$s_{\text{сх.пр}0}$ - состояние «0» (отсутствие сигнала);

$s_{\text{сх.пр}1}$ - состояние «1» (наличие сигнала на входе приемника)

Принятие решения – выбор в пользу одной из возможных гипотез:

H_0 – гипотеза «сигнала нет»

H_1 – гипотеза «сигнал есть»

При принятии решения возможны 4 ситуации:

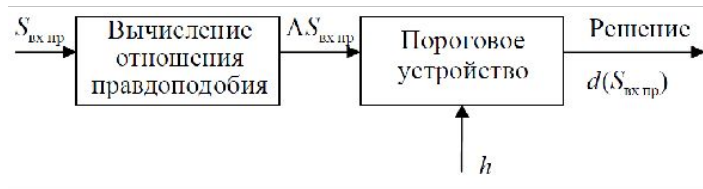
- 1) Сигнала нет ($s_{\text{сх.пр}0}$), решение - сигнал есть (H_1)
- 2) Сигнала нет ($s_{\text{сх.пр}0}$), решение - сигнала нет (H_0)
- 3) Сигнал есть ($s_{\text{сх.пр}1}$), решение – сигнала нет (H_0)
- 4) Сигнал есть ($s_{\text{сх.пр}1}$), решение – сигнал есть (H_1)

Критерий Неймана-Пирсона

$P(S_{\text{вх пр}}|H_1)$ - вероятность принятия решения о наличии сигнала при его реальном отсутствии. Ошибка второго рода (ошибка ложной тревоги)

$P(S_{\text{вх пр}}|H_0)$ - вероятность принятия решения об отсутствии сигнала при его реальном наличии. Ошибка первого рода (ошибка пропуска сигнала)

$$\Lambda(S_{\text{вх пр}}) = W(S_{\text{вх пр}}|H_0) / W(S_{\text{вх пр}}|H_1) \geq h$$



Критерий Вальда

Критерий Неймана – Пирсона используется при фиксированном объеме выборки $s_{ex np}$. (одно наблюдение)

Критерий Вальда - объем выборки заранее не известен (время наблюдения не ограничено).

$\Lambda_k(s_{ex np}) = W(s_{ex np 1}, \dots, s_{ex np k} | 0) / W(s_{ex np 1}, \dots, s_{ex np k} | 1)$ – отношение правдоподобия на k -м шаге наблюдения; $d(s_{ex np})$ – правило принятия решения.

Тогда процедура обнаружения определяется как:

$$d(s_{ex np 1}, \dots, s_{ex np k}) = \begin{cases} d_0, \Lambda_k \leq a, \\ d_1, \Lambda_k \geq b, \quad k = 1, 2, \dots, \\ d_{np}, a < \Lambda_k < b, \end{cases}$$

a и b – нижний и верхний пороги; d_0 и d_1 – решение «нет цели» и «есть цель» соответственно; d_{np} – решение о продолжении наблюдения.

Величины a и b определяются по заданным значениям вероятностей ложной тревоги и пропуска цели