

УДК 681.084

С.Ю. Стасев

Харьковский университет Воздушных Сил им. И. Кожедуба, Харьков

МЕТОД ОБЕСПЕЧЕНИЯ ЗАЩИТЫ ИНФОРМАЦИИ В КОСМИЧЕСКИХ СИСТЕМАХ СВЯЗИ И УПРАВЛЕНИЯ

Предлагается метод обеспечения безопасности информации в космических системах связи и управления, базирующийся на динамической передаче сигналов.

Ключевые слова: безопасность связи, динамическая передача сигналов.

Введение

Создание и применение систем космической связи и управления является наиболее развитым направлением практического использования космического пространства. В настоящее время созданы и эксплуатируются более 40 систем космической связи и управления. Опыт эксплуатации этих систем показывает, что требуемое качество их функционирования в существенной мере зависит от решения проблемы помехозащищенности и имитостойкости радиоканалов управления.

Анализ литературы. Проведенные к настоящему времени исследования показали [1 – 8], что обеспечить активную помехо- и имитозащиту радиосистем возможно при реализации динамического режима "бегущий код". Сущность динамического режима "бегущий код" заключается в том, что каждому информационному биту ставится в соответствие по псевдослучайному закону один из сложных сигналов из ансамбля разрешенных сигналов.

Цель статьи разработать метод обеспечения безопасности информации в космических системах связи и управления, базирующийся на динамической передаче сигналов.

Результаты исследований

Определим условия недешифруемости множества, реализующего динамический режим функционирования, для чего докажем следующие теоремы.

Теорема 1.

Пусть информационному множеству $\{U\} = \{U_1, U_2, \dots, U_Z\}$ по правилу преобразующего множества $\{M\}$ ставится в соответствие сигнал из множества $\{S\} = \{S_1, S_2, \dots, S_Q\}$. Тогда энтропия $H_j(U_j, S_i)$ раскрытия j -го сообщения будет принимать максимальные значения при независимом появлении сигналов и сообщений.

Доказательство.

Совместную энтропию совокупности рассматриваемых множеств U и S можно представить в следующем виде:

$$H(U, S) = - \sum_{j=1}^Z \sum_{i=1}^Q P(U_j, S_i) \log_2 P(U_j, S_i), \quad (1)$$

где $P(U_j, S_i)$ – вероятность совместного появления U_j сообщения и сообщения S_i сигнала.

Известно, что

$$H(U, S) = H(U) + H(U/S). \quad (2)$$

В выражении (2) $H(U, S)$ принимает максимальное значение, если $H(U)$ и $H(U/S)$ максимальны.

В [2] показано, что $H(U)$ принимает максимальное значение при статистически независимых сообщениях.

Найдем максимум $H(U/S)$.

$$H(U/S) = - \sum_{j=1}^Z \sum_{i=1}^Q P(U_j, S_i) \log_2 P(U_j/S_i). \quad (3)$$

Для условий энтропии $H(U/S)$ справедливо неравенство

$$H(U/S) \leq H(U). \quad (4)$$

Следовательно,

$$\begin{aligned} & - \sum_{j=1}^Z \sum_{i=1}^Q P(U_j, S_i) \log_2 P(U_j/S_i) \leq \\ & \leq - \sum_{j=1}^Z P(U_j) \log_2 P(U_j). \end{aligned} \quad (5)$$

В выражении (5) равенство выполняется при условии

$$P(U_j/S_i) \leq P(U_j).$$

Выполнение этого условия возможно при статистической независимости U_j и S_i .

Тогда,

$$P(U_j/S_i) = P(U_j)P(S_i). \quad (6)$$

Подставив (6) в (3) получим

$$H(U/S) = - \sum_{j=1}^Z \sum_{i=1}^Q P(U_j)P(S_i) \log_2 P(U_j). \quad (7)$$

Учитывая, что $\sum_{i=1}^Q P(S_i) = 1$ имеем

$$H(U/S) = -\sum_{j=1}^Z P(U) \log_2 P(U_j) = H(U). \quad (8)$$

Следовательно, при статистически независимых множествах $\{U\}$ и $\{S\}$ энтропия раскрытия максимальна.

Теорема 2.

Пусть информационному множеству $\{U\} = \{U_1, U_2, \dots, U_Z\}$ по правилу преобразующего множества ставится в соответствие сигнал из множества $\{S\} = \{S_1, S_2, \dots, S_Q\}$. Тогда энтропия H_j рас-

$$H_j(S_i / S_{i-1}, S_{i-2}, S_{i-3} \dots) = \sum_{k=1}^{i-1} \sum_{m=1}^{i-2} \dots \sum_{r=1}^{i-n} P(S_k) P(S_m) \dots P(S_r) \times P(S_i / S_k, S_m \dots S_r) \log_2 \frac{1}{P(S_i / S_k, S_m \dots S_r)}. \quad (9)$$

Перейдя к натуральному логарифму и усредняя левую часть по k, m, r с весом

$$P(S_k) P(S_m) \dots P(S_r)$$

с учетом (4) получим с учетом (4) получим

$$\sum_{i=1}^Q P(S_i, S_k \dots S_r) \ln \frac{1}{P(S_i / S_k, S_m \dots S_r)} \leq \sum_{i=1}^Q P(S_i) \ln \frac{1}{P(S_i)}. \quad (10)$$

Равенство $P(S_i) = P(S_i, S_k, S_m, S_r)$ имеет место только при независимом появлении сигналов, что и требовалось доказать.

Сформулированные и доказанные выше теоремы определяют необходимые и достаточные условия теоретической недешифруемости динамического режима функционирования и не противоречат основным положениям теории Шеннона [3].

Выводы

Таким образом, динамический режим функционирования может обеспечить требуемую защиту информации на физическом уровне. Но, по теории Шеннона, стойкость динамического режима функционирования, как и стойкость динамического режима функционирования, как и стойкость алгоритмов криптографического преобразования информации должна опираться не на теоретическую невозможность их раскрытия, а на практическую сложность такого раскрытия.

Следует отметить, что реализация динамического режима функционирования позволит решить проблему защиты космических систем связи и управления от несанкционированного доступа к

крытая j -го сообщения будет принимать максимальные значения при независимом появлении сигналов из множества $\{S\}$.

Доказательство.

Пусть информационному множеству $\{U\}$ по закону преобразующего множества $\{M\}$ ставится в соответствие сигнал из множества $\{S\}$ с вероятностью $P(S_i)$.

Вероятность появления сигнала S_i зависит от появления сигнала $S_{i-1}, S_{i-2}, \dots, S_{i-n}$ и равна $P(S_i / S_{i-1}, S_{i-2} \dots)$.

Средняя условная энтропия $H_j(S_i / S_{i-1}, S_{i-2}, \dots)$ этого события равна

каналу, обеспечить активную имито- и помехозащеченность.

Перспективы дальнейших исследований в данном направлении – разработка алгоритма защиты информации в космических системах связи и управления на основе предложенного метода.

Список литературы

1. Адресные системы управления и связи. Вопросы оптимизации / Г.И. Тузов, Ю.Ф. Урядников, В.И. Прытков и др. – М.: Радио и связь, 1993. – 384 с.
2. Кузьмин И.В. Основы теории информации и кодирования / И.В. Кузьмин, В.А. Кедрус. – К.: Вища школа, 1986. – 238 с.
3. Шеннон К.Э. Теория связи в секретных системах / К.Э. Шеннон. – М.: ИЛ, 1963. – С. 333-402.
4. Есин В.И. Безопасность информационных систем и технологий: учебное пособие / В.И. Есин, А.А. Кузнецов, Л.С. Сорока – Х.: ООО «Эдема», 2010 – 656 с.
5. Основы информационной безопасности: учеб. пособ. для вузов / Е.Б. Белов, В.П. Лось, Р.В. Мещеряков, А.А. Шелупанов. – М.: Горячая линия-Телеком, 2006. – 544 с.
6. Горбенко І.Д. Захист інформації в інформаційно-телекомунікаційних системах: навч. посібн. Ч. 1 Криптографічний захист інформації / І.Д. Горбенко, Т.О. Гриненко. – Х.: ХНУРЕ, 2004. – 368 с.
7. Хорошков В.А. Методы и средства защиты информации / В.А. Хорошков, А.А. Чекатков; под ред. Ю.С. Ковтанюка. – К.: Издательство Юниор, 2003. – 504 с.
8. IDEA NXT Technical Description, MediaCrypt. – [Електрон. ресурс]. – Режим доступа до ресурсу: www.mediacrypt.com.

Надійшла до редколегії 4.06.2012

Рецензент: д-р техн. наук, проф. А.А. Кузнецов, Харьковский университет Воздушных Сил им. И. Кожедуба, Харьков.

**МЕТОД ЗАБЕЗПЕЧЕННЯ ЗАХИСТУ ІНФОРМАЦІЇ
В КОСМІЧНИХ СИСТЕМАХ ЗВ'ЯЗКУ І УПРАВЛІННЯ**

С.Ю. Стасєв

Пропонується метод забезпечення безпеки інформації в космічних системах зв'язку і управління, що базується на динамічній передачі сигналів.

Ключові слова: безпека зв'язку, динамічна передача сигналів.

**A METHOD OF PROVIDING OF DEFENCE OF INFORMATION
IS IN SPACE COMMUNICATION AND MANAGEMENT NETWORKS**

S.Yu. Stasev

The method of providing of safety of information is offered in space communication and management networks, being based on the dynamic transmission of signals.

Keywords: safety of connection, dynamic transmission of signals.