

УДК 659.512.011.56.007.52

Восьмая Международная научно-техническая конференция «**Информационные технологии в промышленности**» (ITI*2015) : тезисы докладов (2–3 апреля 2015 года, Минск). – Минск : ОИПИ НАН Беларуси, 2015. – 128 с. – ISBN 978-985-6744-87-0.

Представлены тезисы докладов Восьмой Международной научно-технической конференции «Информационные технологии в промышленности» (2–3 апреля 2015 года, Минск), в которых рассматриваются научно-методические и системные аспекты разработки и внедрения информационных технологий проектирования, производства и управления на предприятиях, в проектно-конструкторских и технологических организациях различных отраслей промышленности, полученные в странах СНГ и дальнего зарубежья за последние годы. В тезисах анализируются вопросы математического моделирования объектов и процессов, анализа и синтеза объектов проектирования, производства и управления, автоматизации проектирования машиностроительных конструкций, микроэлектронных и радиоэлектронных изделий и технологических процессов их изготовления, построения и внедрения CALS/ERP-технологий на промышленных предприятиях, кадрового обеспечения разработки и эксплуатации продуктов и систем информационных технологий, а также модели и методы оптимального планирования и управления производством.

Тезисы одобрены и рекомендованы к публикации программным комитетом конференции, прошли рецензирование и печатаются в виде, доработанном авторами с учетом замечаний рецензентов.

Научные редакторы:

доктор физико-математических наук, профессор М.Я. Ковалев,
доктор технических наук П.Н. Бибило,
кандидат технических наук А.Г. Гривачевский,
кандидат технических наук Н.Н. Гущинский

ISBN 978-985-6744-87-0

© Объединенный институт проблем информатики НАН Беларуси, 2015

ОРГАНИЗАТОРЫ

Национальная академия наук Беларуси



Объединенный институт проблем информатики НАН Беларуси



Министерство промышленности Республики Беларусь

Министерство образования Республики Беларусь



Белорусский национальный технический университет



Белорусский государственный университет



Белорусский государственный университет информатики и радиоэлектроники



ГЕНЕРАЛЬНЫЙ ИНФОРМАЦИОННЫЙ ПАРТНЕР

Научно-практический журнал
«Наука и инновации»



МОДЕЛИРОВАНИЕ СТЕГАНОГРАФИЧЕСКОЙ СИСТЕМЫ В ЗАДАЧАХ ПО ОХРАНЕ АВТОРСКИХ ПРАВ

Н.П. Шутько, Н.И. Листопад, П.П. Урбанович
Белорусский государственный технологический университет, Минск
e-mail: nadya_ur@rambler.ru

Задача определения и доказательства права собственности на различные документы, относящиеся к области информационных технологий, становится все более актуальной. К основным из упомянутых документов относятся тексты, графические изображения, компьютерные программы и базы данных. Эту задачу можно решить с помощью соединения средств и методов стеганографии и криптографии.

В докладе анализируются особенности математического моделирования таких систем. Основу их функционирования составляет стеганографическое преобразование исходного документа-контейнера с целью осаждения в нем авторской информации [1].

Модель предусматривает использование некоторых важнейших параметров шрифта: размера, или, иначе, кегля (вертикального размера, измеряемого в пунктах; один пункт равняется 0,376 мм), кернинга (избирательного изменения интервала между буквами в зависимости от их формы), апроша (расстояния между соседними буквами или другими шрифтовыми знаками), а также цветовых параметров символов текста.

Предлагаемая модель строится на основе положений, что \mathbf{M} – это конечное множество сообщений, которые могут быть тайно размещены в документе-контейнере, $\mathbf{M} = \{M_1, M_2, \dots, M_n\}$; \mathbf{B} – множество всех допустимых текстовых документов-контейнеров; $\mathbf{B} = \{B_1, B_2, \dots, B_p\}$, причем $p > n$; \mathbf{K} – множество всех допустимых ключей, под которыми будем понимать метод (или алгоритм) осаждения стегосообщения в контейнере, $\mathbf{K} = \{K_1, K_2, \dots, K_z\}$.

Произвольное тайное сообщение M можно скрыть в контейнере B при использовании ключа K : $M \in \mathbf{M}$, $B \in \mathbf{B}$, $K \in \mathbf{K}$. При этом получаем стегосообщение $S \in \mathbf{S} = \{(M_1, B_1, K_1), (M_2, B_2, K_2), \dots, (M_g, B_g, K_g)\} = \{S_1, S_2, \dots, S_g\}$.

Функцию F , определенную на $M \times B \times K$ со значениями в S , будем отождествлять с осаждением (или встраиванием) сообщения M в контейнер B на основе использования геометрических и цветовых параметров элементов контейнера B :

$$F: M \times B \times K \rightarrow S,$$

т. е. функция F является отображением $M \times B \times K$ в S .

Имеются в виду такие элементы, информационная составляющая которых может измениться после осаждения определенной части сообще-

ния M . Ключ K является элементом процесса данного типа преобразования, определяющим алгоритм осаждения (например, на основе апроша или иного параметра текста).

Функцию F^{-1} , определенную на $S \times K$ со значениями в M , будем отождествлять с извлечением тайного сообщения M из стегосообщения S :

$$F^{-1}: S \times K \rightarrow M.$$

Дополнительным ключом K_d стеганографической системы будем считать конкретное секретное значение набора параметров криптографического алгоритма, используемое для зашифрования ($E_{K_d}(M)$) и расшифрования ($D_{K_d}(S)$) сообщения (или, например, для помехоустойчивого кодирования-декодирования) об осаждении и извлечении соответственно; $K_d \in \mathbf{K}_d = \{K_{d1}, K_{d2}, \dots, K_{dn}\}$.

Стеганографической системой будем называть совокупность сообщений, контейнеров, ключей и преобразований, которые их связывают:

$$\Sigma = (M, B, K, K_d, S, F, F^{-1}).$$

Таким образом, последнее выражение формально определяет вид стеганографической системы, которую назовем двухключевой.

Электронный документ-контейнер B будем представлять через дискретную функцию $f(x, y)$, которая определяет координату для каждого пиксела изображения в двумерном пространстве (или массиве) A , $x = 0, 1, \dots, w$, $y = 0, 1, \dots, l$. Пара (x, y) определяет пиксел с координатой по соответствующей оси. Значение функции $f(x, y) \in \{0, 1\}$ – для монохромного, или черно-белого, растрового изображения; $f(x, y) \in \{R, G, B\}$, где R, G, B – 8-битовые бинарные коды, определяющие спектр (цвет) каждого из каналов формирования изображения в так называемой аддитивной цветовой модели. Для формального описания указанной стеганографической системы используем понятие «профиль», которое обозначает проекцию массива A или фрагмента этого массива на одну из осей: x или y [2].

Список литературы

1. Text steganography application for protection and transfer the information / P.P. Urbanovich [et al.] // Przegland Electrotechniczny.– 2010. – № 7. – P. 95–98.
2. Brassil, T.J. Copyright Protection for the Electronic Distribution of Text Documents / T.J. Brassil, S. Low, Ni.F. Maxemchuk // Proc. of the IEEE. – 1999. – Vol. 87, no. 7.– P. 1181–1196.