

## АНАЛИЗ ВОПРОСОВ ЗАКРЫТИЯ ИНФОРМАЦИОННОГО КАНАЛА СВЯЗИ С БЕСПИЛОТНЫМ ЛЕТАТЕЛЬНЫМ АППАРАТОМ

**Abstract.** The questions of cryptographic protection of communication interface to an unmanned flying vehicle using symmetric block encryption algorithms are analyzed. A solution based on reconfigurable computing to overcome found problems is proposed.

**Введение.** В настоящее время беспилотные летательные аппараты (БПЛА) находят широкое применение не только в военном деле, но и в гражданском секторе. Их все чаще применяют для решения таких народнохозяйственных задач, как аэрофотосъемка, метеорологические измерения, контроль состояния трубопроводов, линий электропередач и др. Наблюдаемый в мире бум использования беспилотной авиации в последнее время объясняется очевидными преимуществами таких устройств – низкой стоимостью, экономичностью, простотой эксплуатации и безопасностью обслуживающего персонала.

Вместе с тем становится актуальным ряд проблем, связанных с интенсивным развитием данного направления, как организационных и нормативно-правовых, так и технических. В том числе особую остроту приобретают вопросы информационной безопасности, в частности, закрытие телекоммуникационных каналов связи с БПЛА.

*Анализ последних исследований и публикаций* показывает, что актуальные вопросы закрытия информации в каналах связи наземных пунктов управления с беспилотными летательными аппаратами недостаточно полно освещены в литературе.

Целью настоящей работы является исследование проблем и технических сложностей, возникающих при использовании в данной области наиболее известных интерфейсов и алгоритмов шифрования, а также поиск путей их решения.

**1. История развития.** Беспилотные летательные аппараты появились в связи с необходимостью эффективного решения военных задач – тактической разведки, доставки боеприпасов к месту назначения, управления боевыми действиями и др. [1].

Первым применением беспилотных воздушных средств можно считать доставку австрийскими войсками бомб к осажденной Венеции с помощью воздушных шаров в 1849 году [2]. Мощным импульсом к развитию БПЛА послужило появление радиотелеграфа и авиации, что позволило существенно улучшить их автономность и управляемость.

В целом историю беспилотных летательных аппаратов можно условно разделить на четыре временных этапа [3]:

- с 1849-го года по начало XX века – попытки и экспериментальные опыты по созданию БПЛА, формирование теоретических основ аэродинамики, теории полета и расчета самолета в работах ученых;
- с начала XX века по 1945-й год – разработка БПЛА военного назначения (самолетов-снарядов с небольшой дальностью и продолжительностью полета);
- с 1945-го по 1960-е годы – период расширения классификации БПЛА по назначению и создание их преимущественно для разведывательных операций;
- с 1960-х годов по наши дни – расширение классификации и усовершенствование БПЛА, начало массового использования для решения задач невоенного характера.

**2. Классификация.** Гражданские БПЛА можно классифицировать по ряду признаков. Так, по дальности действия можно различить аппараты [4]:

- ближнего действия – до 25 км;
- малой дальности – до 100 км;
- средней дальности – до 500 км;
- большой дальности – более 500 км.

По взлетной массе различают следующие классы БПЛА:

- класс микро – до 5 кг;
- малый класс – 5-25 кг;
- легкий класс – 25-150 кг;
- средний класс – 150-750 кг;
- тяжелый класс – 750-15000 кг.

По типу БПЛА могут быть построены по самолетной либо по вертолетной схеме (мультикоптеры).

По кратности применения различают одноразовые и многоразовые БПЛА.

По способу старта и посадки "беспилотники" бывают:

- запускаемые с руки;
- запускаемые с пусковой установки;
- запускаемые "по-самолетному";
- вертикального взлета;
- воздушного старта;
- парашютной посадки;
- с посадкой "по-самолетному";
- с посадкой в сеть;
- с подхватом в воздухе.

По высоте полетов беспилотные летательные аппараты можно разделить на [5]:

- низковысотные – до 300 м;
- маловысотные – до 3000 м;
- средневысотные – до 8000 м;
- высотные – свыше 8000 м.

Силовая установка БПЛА может быть бензиновой или электрической. Бензиновый двигатель способен обеспечить намного более продолжительный полет, но сложнее в эксплуатации, менее надежен, требует большего времени при подготовке БПЛА к старту.

**3. Технические проблемы.** В настоящее время существует ряд технических проблем, сдерживающих развитие БПЛА. Наиболее существенной является задача обеспечения передачи информации по каналам связи между "беспилотником" и наземным пунктом управления в требуемом объеме, с заданной скоростью и без искажения. Данная задача решается путем увеличения пропускной способности и помехоустойчивости каналов передачи информации.

Проблема уязвимости каналов передачи данных между БПЛА и наземным комплексом управления (НКУ), в качестве которого чаще всего используется планшетный компьютер или ноутбук, решается одним из следующих способов [6]:

- применение автономных БПЛА;
- использование спутниковых ретрансляторов;
- закрытие линии связи криптографическими средствами.

В большинстве применений наиболее приемлемым и экономичным является последний из перечисленных вариантов.

Из приведенной выше классификации видно, что круг задач, решаемых БПЛА довольно широк. Требования, предъявляемые к каналам связи в целом, включая средства закрытия информации, также варьируются в широких пределах.

При оценивании требований, предъявляемых к системе защиты канала связи (СЗКС) криптографическими методами, можно выделить такие аспекты как: быстродействие, надежность шифрования, массогабаритные показатели бортовой части СЗКС. Данные факторы вступают в противоречие между собой, особенно при повышенных требованиях к пропускной способности канала и небольшой массе БПЛА.

На выбор алгоритма шифрования влияет ряд факторов, как организационных (в частности, вопросы сертификации), так и технических, среди которых важным моментом является реализуемость на имеющейся элементной базе.

Применение наиболее стойких алгоритмов шифрования, принятых в качестве государственных стандартов (AES, ГОСТ 28147-89), для закрытия коммуникационных каналов, которые основаны преимущественно на последовательном способе передачи данных (бит за битом), наталкивается на принципиальное ограничение, связанное с тем, что упомянутые шифры

относятся к классу алгоритмов так называемого блочного симметричного шифрования (БСШ).

Ниже данная проблема рассмотрена на примере закрытия алгоритмом ГОСТ 28147-89 одного наиболее распространенных коммуникационных интерфейсов RS-232.

#### **4. Шифрование интерфейса RS-232 алгоритмом ГОСТ 28147-89.**

Коммуникационный пакет, передаваемый по протоколу RS-232 в зависимости от настроек может иметь длину от 9 до 11 битов. Из них 8 битов (в большинстве приложений) являются информационными, то есть несущими полезную нагрузку, остальные – служебные [7].

В соответствии с алгоритмом ГОСТ 28147-89 подлежащая закрытию информация группируется по 8 байтов (64 бита). Такой же размер имеет на выходе зашифрованный блок [8]. Следовательно, принимаемые по последовательному каналу биты необходимо сохранить в буферном запоминающем устройстве, а после обработки криптоалгоритмом снова преобразовать в последовательную форму. Как следствие, в тракт передачи информации схемой шифрования вносится задержка, зависящая от заданного алгоритма, быстродействия шифрующего устройства и выбранной скорости передачи коммуникационного канала. Оценим ее величину.

Полная задержка, возникающая в результате выполнения процедуры закрытия информации при передачи данных в одну сторону, включая операции зашифрования и расшифрования, в случае использования произвольного алгоритма БСШ определяется по формуле:

$$T_{\text{п}} = T_3 + T_p,$$

где  $T_3$  и  $T_p$  – соответственно задержки зашифрования и расшифрования, равные:

$$T_3 = T_p = (2 T_{\text{пр}} + T_{\text{ш}}),$$

где  $T_{\text{пр}}$  – время преобразования блока данных из последовательного в параллельный код либо обратно;  $T_{\text{ш}}$  – время зашифрования/расшифрования (одинаковое в случае БСШ).

Время преобразования определяется как:

$$T_{\text{пр}} = N_b * (N_{\text{п}} + N_c) * T_c,$$

где  $N_b$  – количество байтов в блоке для заданного алгоритма БСШ;

$N_{\text{п}}$  – количество полезных (информационных) битов в коммуникационном пакете;

$N_c$  – количество служебных битов в коммуникационном пакете (стартовый, стоповый, бит четности);

$T_c$  – период тактовой частоты, обратно пропорциональный выбранной скорости передачи.

Выполнив все подстановки, получаем:

$$T_{\text{п}} = 2 \cdot (2 \cdot (N_b \cdot (N_p + N_c) \cdot T_c) + T_{\text{ш}}).$$

В случае использования в протоколе RS-232 восьми информационных битов, одного стартового, одного стопового, без контроля четности, скорости передачи 9600 бит/сек и алгоритма шифрования ГОСТ 28147-89 (размер блока – 8 байтов), величина полной задержки при передаче информации в одну сторону равна:

$$T_{\text{п}} = 2 \cdot (2 \cdot (8 \cdot 10 \cdot 1/9600) + T_{\text{ш}}) = 2 \cdot (0,0167 + T_{\text{ш}}).$$

Следовательно, даже если время шифрования будет пренебрежимо малым, неустранимая задержка в коммуникационном канале для заданной скорости и выбранного алгоритма составит не менее 33 мс.

Следует заметить, что применение алгоритма AES приведет к вдвое большей неустранимой задержке, поскольку длина блока в этом случае составит 16 байтов (128 битов).

**5. Предлагаемое решение.** На основе вышеизложенного сформулируем требования, предъявляемые к системе защиты канала связи.

Аппаратная часть СЗКС должна состоять, как минимум, из двух частей – наземной и бортовой.

Для снижения задержки должно обеспечиваться максимально возможное быстродействие реализации криptoалгоритма.

Бортовая часть должна обладать минимальной массой и габаритами, потребляя минимум энергии.

Наземная часть должна удобно стыковаться с НКУ, обеспечивать функции конфигурации и контроля.

В целом система должна отличаться невысокой стоимостью разработки, изготовления и эксплуатации.

Создавать системы СЗКС, удовлетворяющие перечисленным требованиям, дает возможность использование реконфигурируемых унифицированных вычислителей (РУВ) на базе программируемых интегральных схем (ПЛИС). Данные устройства, а также многие вопросы, связанные с их разработкой и использованием, подробно рассмотрены в работах [9 - 14].

Согласно изложенным в данных публикациях сведениям о РУВ для решения рассматриваемой задачи следует использовать вычислители, оснащенные входным и выходным портом коммуникационного канала, который задействован для управления конкретного БПЛА, например, RS-232. Наличие интерфейса связи с ПК по универсальнойшине USB позволит максимально полно удовлетворить требованиям по гибкости и удобству эксплуатации.

Отдельно следует остановиться на путях решения рассмотренной выше проблемы большой задержки, которая вносится в тракт управления СЗКС в случае использования алгоритмов БСШ. Для сокращения этой задержки можно применять либо потоковое шифрование, либо нестандартные алгоритмы БСШ с меньшим размером блока. Снижение криптостойкости при

этом можно компенсировать путем применения различных способов усиления криптографической защиты. Такие способы усиления включают в себя комбинирование нескольких алгоритмов шифрования и/или их динамическую модификацию во времени [15]. Существенно облегчить создание конфигураций для ПЛИС реконфигурируемых вычислителей, а также сократить сроки разработки СЗКС при использовании предложенного подхода позволяет Методика создания реконфигурируемых процессоров, реализующих усиленные алгоритмы закрытия информации, недавно разработанная в Институте проблем моделирования в энергетике им. Г.Е.Пухова НАН Украины [16].

**Выводы.** В настоящем исследовании проанализированы вопросы закрытия канала связи с беспилотным летательным аппаратом криптографическими средствами. Сформулированы требования, предъявляемые к таким средствам.

Выявлена проблема, связанная с возникновением в канале последовательной передачи данных временной задержки, величину которой невозможно сделать меньше определенного значения в случае применения наиболее известных и проверенных временем алгоритмов блочного симметричного шифрования.

В качестве решения предлагается использование реконфигурируемых вычислителей, которые позволяют создавать системы защиты канала связи, удовлетворяющие сформулированным требованиям. Определены возможные пути решения выявленной проблемы.

1. *Иноземцев Д.П.* Беспилотные летательные аппараты: теория и практика // ООО «ПЛАЗ» [Электронный ресурс]. – Санкт-Петербург. – Режим доступа: <http://www.credo-dialogue.com/getattachment/6cf5bf18-cf53-4532-b5bd-1ed04dabc234/Bespilotnue-letatelnue-apparatu.aspx> – Загл. с экрана. – (Дата обращения: 26.07.2014).
2. *Павлюшенко М., Евстафьев Г., Макаренко И.* БПЛА: история, применение, угроза распространения и перспективы развития. М., «Права человека», 2005.
3. *Цепляева Т.П., Морозова О.В.* Этапы развития беспилотных летательных аппаратов // Открытые информационные и компьютерные интегрированные технологии. – №42 . – М.: 2009.
4. *Козлов Д.* Беспилотники сертифицируют // АвиаПорт.Ru. [Электронный ресурс]. – 30.10.2012. – Режим доступа: [http://vpk.name/news/77892\\_bespilotniki\\_sertificiruyut.html](http://vpk.name/news/77892_bespilotniki_sertificiruyut.html) – Загл. с экрана. – (Дата обращения: 26.07.2014).
5. *Мосов С.* Беспилотная разведывательная авиация стран мира: история создания, опыт боевого применения, современное состояние, перспективы развития: Монография. – К.: Изд. дом. "Румб", 2008. – 160 с.
6. *Галушкио С.В.* Беспилотные летательные аппараты кардинально изменят облик авиации будущего // Наука и жизнь, - 2001. - №9. - С.18-20.
7. *ГукМ.* Аппаратные интерфейсы ПК. Энциклопедия. – СПб.: Питер, 2002. – 528 с.
8. Системы обработки информации. Защита криптографическая. Алгоритм криптографического преобразования: ГОСТ 28147-89. – М.: Госстандарт СССР, 1989. – 26 с.

9. Гильгурт С.Я. Применение типовых устройств на базе программируемой логики для решения вычислительных задач // Тез. докл. II международной конф. «Параллельные вычисления и задачи управления», 4–6 окт. 2004 г. – М.: Институт проблем управления им. В.А. Трапезникова РАН, 2004. – С. 514–530.
10. Гильгурт С.Я., Гиранова А.К. Некоторые вопросы обмена данными между персональным компьютером и реконфигурируемым устройством // Моделювання та інформаційні технології. Зб. наук. пр. ПІМЕ НАН України. – Вип. 43. – Київ: 2007. – С. 86–94.
11. Гильгурт С.Я. Анализ существующих унифицированных вычислителей для выполнения ресурсоемких расчетов // Моделювання та інформаційні технології. Зб. наук. пр. ПІМЕ НАН України. – Вип. 48. – Київ: 2008. – С. 115–120.
12. Гильгурт С.Я. Анализ применения унифицированных вычислителей в интеллектуальных системах // Искусственный интеллект. – Донецк: НАН Украины – институт проблем ИИ. – 2009. – №1. – С. 144–148.
13. Гильгурт С.Я. Анализ типовых режимов обмена данными с реконфигурируемыми вычислителями // Зб. наук. пр. ПІМЕ НАН України. – Київ, 2011. – Вип. 59. – С. 113–121.
14. Гильгурт С.Я. Реконфигурируемые вычислители. Аналитический обзор // Электронное моделирование. – 2013. – Т.35, № 4. – С. 49–72.
15. Гиранова А.К. Анализ подходов к повышению эффективности закрытия информации и вопросы их реализации на унифицированных вычислителях / А.К. Гиранова // Зб. наук. праць \_ПІМЕ \_м. Г.Є. Пухова НАНУ. - Київ, 2009. -Вип. 52. - С.78-83.
16. Гильгурт С.Я., Гиранова А.К. Методика создания реконфигурируемых процессоров, реализующих усиленные алгоритмы закрытия информации // Зб. наук. пр. ПІМЕ НАН України. – Київ, 2011. – Вип. 61. – С. 69–78.

*Поступила 31.03.2014р.*

УДК 66.045

О. А. Голік, І. А. Владимирський, м. Київ.

## **ВИЗНАЧЕННЯ ФАКТИЧНИХ ТЕПЛОФІЗИЧНИХ ХАРАКТЕРИСТИК ТЕПЛОІЗОЛЮЮЧИХ МАТЕРІАЛІВ ДЛЯ ЇХ ОБГРУНТОВАНОГО ВИБОРУ**

The task of choosing heat and hydro insulation (insulating coatings) for protection of steel pipelines from the negative effects of condensate is considered.

Keywords: dew point, thermal conductivity, relative humidity.

### **Постановка задачі.**

В роботі представлено вирішення практичного питання, пов'язаного з утворенням конденсату при експлуатації сталевих трубопроводів на різних об'єктах енергетичної сфери, що характеризуються низькою температурою