

АДМІНІСТРАЦІЯ ДЕРЖАВНОЇ СЛУЖБИ СПЕЦІАЛЬНОГО ЗВ'ЯЗКУ ТА ЗАХИСТУ ІНФОРМАЦІЇ УКРАЇНИ

НАКАЗ

27.10.2020

м. Київ

N 687

Зареєстровано в Міністерстві юстиції України
від 21 грудня 2020 р. за N 1272/35555

Про затвердження переліку стандартів та технічних специфікацій, дозвоплених для реалізації в засобах криптографічного захисту інформації

Із змінами і доповненнями, внесеними
наказами Адміністрації Державної служби спеціального зв'язку та захисту інформації України
від 4 листопада 2023 року N 941
(враховуючи зміни, внесені наказом Адміністрації Державної служби
спеціального зв'язку та захисту інформації України від 28 листопада 2023 року N 984),
від 5 лютого 2025 року N 66

Відповідно до пункту 24 частини першої статті 14 Закону України "Про Державну службу спеціального зв'язку та захисту інформації України", частин першої та другої статті 23 Закону України "Про стандартизацію", підпункту 7 пункту 4, пункту 10 Положення про Адміністрацію Державної служби спеціального зв'язку та захисту інформації України, затвердженого постановою Кабінету Міністрів України від 03 вересня 2014 року N 411, та з метою приведення нормативно-правових актів криптографічного захисту інформації у відповідність до законодавства

НАКАЗУЮ:

1. Затвердити такі, що додаються:

1) перелік стандартів та технічних специфікацій, дозвоплених для реалізації в засобах криптографічного захисту інформації (далі - Перелік);

2) Технічні специфікації до RFC 5652.

2. Установити, що:

1) у засобах криптографічного захисту державних інформаційних ресурсів або інформації, вимога щодо захисту якої встановлена законом (далі - засоби КЗІ), реалізуються криптоалгоритми та криптопротоколи, які є національними стандартами в обсязі функцій безпеки згідно з Переліком та з урахуванням вимог підпунктів 2, 3 цього пункту, якщо інше не встановлено нормативно-правовими актами;

2) стандарти, визначені пунктом 3 розділу I та пунктом 5 розділу V Переліку, застосовуються лише для забезпечення сумісності із засобами криптографічного захисту інформації, введенними в експлуатацію до набрання чинності цим наказом;

3) у засобах КЗІ, призначених для застосування у постквантовий період, реалізуються криптоалгоритми та криптопротоколи за національними стандартами, визначеними пунктами 1, 2, 4 - 6 розділу I, пунктами 1, 2 розділу II, пунктами 10, 11, 13, 15 розділу III, пунктами 1 - 3, 6 розділу V, пунктами 1, 3 розділу VI, пунктами 7 - 9 розділу VII Переліку.

(пункт 2 у редакції наказу Адміністрації Державної служби спеціального зв'язку та захисту інформації України від 05.02.2025 р. N 66)

3. Визнати таким, що втратив чинність, наказ Адміністрації Державної служби спеціального зв'язку та захисту інформації України від 18 грудня 2012 року N 739 "Про затвердження Вимог до форматів криптографічних повідомлень", зареєстрований в Міністерстві юстиції України 14 січня 2013 року за N 108/22640 (зі змінами).

4. Директору Департаменту захисту інформації Адміністрації Державної служби спеціального зв'язку та захисту інформації України забезпечити подання цього наказу в установленому порядку на державну реєстрацію до Міністерства юстиції України.

5. Цей наказ набирає чинності з дня його офіційного опублікування.

6. Контроль за виконанням цього наказу покласти на заступника Голови Державної служби спеціального зв'язку та захисту інформації України згідно з розподілом обов'язків.

**Голова Служби
підполковник**

Ю. Щиголь

ПОГОДЖЕНО:

**Перший заступник Міністра
цифрової трансформації України**

О. Вискуб

**Голова Національного
банку України**

К. Шевченко

**Т. в. о. Міністра освіти
і науки України**

С. Шкарлет

**Т. в. о. Голови Державної
регуляторної служби України**

О. Мірошніченко

Голова Держкомтелерадіо

О. Наливайко

ЗАТВЕРДЖЕНО

Наказ Адміністрації Державної служби спеціального зв'язку та захисту інформації України
27 жовтня 2020 року N 687

(у редакції наказу Адміністрації Державної служби спеціального зв'язку та захисту інформації України
від 04 листопада 2023 року N 941)

Зареєстровано
в Міністерстві юстиції України
21 грудня 2020 р. за N 1272/35555

Перелік стандартів та технічних специфікацій, дозволених для реалізації в засобах криптографічного захисту інформації

I. Стандарти, що визначають вимоги до блокових шифрів (block ciphers)

1. ДСТУ 7624:2014 "Інформаційні технології. Криптографічний захист інформації. Алгоритм симетричного блокового перетворення".
2. ДСТУ ISO/IEC 18033-3:2015 (ISO/IEC 18033-3:2010, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Алгоритми шифрування. Частина 3. Блокові шифри";
ДСТУ ISO/IEC 18033-3:2015 (ISO/IEC 18033-3:2010, IDT)/Зміна N 1:2023 (ISO/IEC 18033-3:2010/Amd 1:2021, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Алгоритми шифрування. Частина 3. Блокові шифри".
3. ДСТУ ГОСТ 28147:2009 "Системы обработки информации. Защита криптографическая. Алгоритмы криптографического преобразования".
4. ДСТУ ISO/IEC 10116:2019 (ISO/IEC 10116:2017, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Режим роботи n-бітних блокових шифрів";
ДСТУ ISO/IEC 10116:2019 (ISO/IEC 10116:2017, IDT)/Зміна N 1:2023 (ISO/IEC 10116:2017/Amd 1:2021, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Режим роботи n-бітних блокових шифрів".
5. ДСТУ ISO/IEC 18033-7:2023 (ISO/IEC 18033-7:2022, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Алгоритми шифрування. Частина 7. Налаштовані блокові шифри".
6. ДСТУ ISO/IEC 19772:2022 (ISO/IEC 19772:2020, IDT) "Інформаційна безпека. Автентифіковане шифрування".

II. Стандарти, що визначають вимоги до поточкових шифрів (stream ciphers)

1. ДСТУ 8845:2019 "Інформаційні технології. Криптографічний захист інформації. Алгоритм симетричного поточкового перетворення".
2. ДСТУ ISO/IEC 18033-4:2015 (ISO/IEC 18033-4:2011, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Алгоритми шифрування. Частина 4. Поточкові шифри";

ДСТУ ISO/IEC 18033-4:2015 (ISO/IEC 18033-4:2011, IDT)/Зміна N 1:2023 (ISO/IEC 18033-4:2011/Amd 1:2020, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Алгоритми шифрування. Частина 4. Потоків шифри."

III. Стандарти, що визначають вимоги до асиметричних криптографічних алгоритмів та методів (asymmetric algorithms and techniques)

1. ДСТУ 4145-2002 "Інформаційні технології. Криптографічний захист інформації. Цифровий підпис, що ґрунтується на еліптичних кривих. Формування та перевіряння".
2. ДСТУ ISO/IEC 9796-2:2015 (ISO/IEC 9796-2:2010, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Схеми цифрового підпису, які забезпечують відновлення повідомлення. Частина 2. Механізми, що ґрунтуються на факторизації цілих чисел".
3. ДСТУ ISO/IEC 9796-3:2015 (ISO/IEC 9796-3:2006, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Схеми цифрового підпису, які забезпечують відновлення повідомлення. Частина 3. Механізми, що ґрунтуються на дискретному логарифмі".
4. ДСТУ ISO/IEC 14888-2:2015 (ISO/IEC 14888-2:2008, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Цифрові підписи з доповненням. Частина 2. Механізми, що ґрунтуються на факторизації цілих чисел";
ДСТУ ISO/IEC 14888-2:2015 (ISO/IEC 14888-2:2008, IDT)/Поправка N 1:2023 (ISO/IEC 14888-2:2008/Cor 1:2015, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Цифрові підписи з доповненням. Частина 2. Механізми, що ґрунтуються на факторизації цілих чисел".
5. ДСТУ ISO/IEC 14888-3:2019 (ISO/IEC 14888-3:2018, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Цифрові підписи з доповненням. Частина 3. Механізми, що ґрунтуються на дискретному логарифмуванні".
6. ДСТУ ISO/IEC 15946-5:2023 (ISO/IEC 15946-5:2022, IDT) "Інформаційні технології. Криптографічні методи на основі еліптичних кривих. Частина 5. Генерування еліптичних кривих".
7. ДСТУ ISO/IEC 18033-2:2015 (ISO/IEC 18033-2:2006, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Алгоритми шифрування. Частина 2. Асиметричні шифри";
ДСТУ ISO/IEC 18033-2:2015 (ISO/IEC 18033-2:2006, IDT)/Зміна N 1:2023 (ISO/IEC 18033-2:2006/Amd 1:2017, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Алгоритми шифрування. Частина 2. Асиметричні шифри".
8. ДСТУ ISO/IEC 13888-3:2023 (ISO/IEC 13888-3:2020, IDT) "Інформаційні технології. Неспростовність. Частина 3. Механізми із застосуванням асиметричних методів".
9. ДСТУ ISO/IEC 18033-5:2017 (ISO/IEC 18033-5:2015, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Алгоритми шифрування. Частина 5. Шифри, що ґрунтуються на ідентифікаційних даних";
ДСТУ ISO/IEC 18033-5:2017/Зміна N 1:2023 (ISO/IEC 18033-5:2015/Amd 1:2021, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Алгоритми шифрування. Частина 5. Шифри, що ґрунтуються на ідентифікаційних даних".
10. ДСТУ ETSI TR 103 616:2022 (ETSI TR 103 616 V1.1.1 (2021-09), IDT) "Кібербезпека. Квантово-безпечні підписи".
11. ДСТУ ETSI TR 103 823:2022 (ETSI TR 103 823 V1.1.2 (2021-10), IDT) "Кібербезпека. Квантово-безпечне шифрування з відкритим ключем та інкапсуляція ключів".
12. ДСТУ ISO/IEC 18033-6:2022 (ISO/IEC 18033-6:2019, IDT) "Інформаційні технології. Методи убезпечення. Алгоритми шифрування. Частина 6. Гомоморфне шифрування" (з обмеженнями в застосуванні).
Алгоритм, визначений пунктом 6.2 ДСТУ ISO/IEC 18033-6:2022, не рекомендується до застосування.
13. ДСТУ 8961:2019 "Інформаційні технології. Криптографічний захист інформації. Алгоритми асиметричного шифрування та інкапсуляції ключів".
14. ДСТУ 9041:2020 "Інформаційні технології. Криптографічний захист інформації. Алгоритм шифрування коротких повідомлень, що ґрунтується на скручених еліптичних кривих Едвардса".
15. ДСТУ 9212:2023 "Інформаційні технології. Криптографічний захист інформації. Алгоритм електронного підпису на алгебраїчних решітках із відхилами".

(розділ III доповнено пунктом 15 згідно з наказом Адміністрації Державної служби спеціального зв'язку та захисту інформації України від 05.02.2025 р. N 66)

IV. Стандарт, що визначає вимоги до кодів автентифікації повідомлень (message authentication codes)

ДСТУ ISO/IEC 9797-2:2023 (ISO/IEC 9797-2:2021, IDT) "Інформаційні технології. Коды автентифікації повідомлень (MACs). Частина 2. Механізми, що застосовують спеціальну геш-функцію".

V. Стандарти, що визначають вимоги до геш-функцій (hash functions)

1. ДСТУ 7564:2014 "Інформаційні технології. Криптографічний захист інформації. Функція ґешування".

2. ДСТУ ISO/IEC 10118-2:2015 (ISO/IEC 10118-2:2010; Cor 1:2011, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Геш-функції. Частина 2. Геш-функції, що використовують n-бітний блоковий шифр".
3. ДСТУ ISO/IEC 10118-3:2023 (ISO/IEC 10118-3:2018, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Геш-функції. Частина 3. Спеціалізовані геш-функції".
4. ДСТУ ISO/IEC 10118-4:2015 (ISO/IEC 10118-4:1998; Cor 1:2014; Amd 1:2014, IDT), IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Геш-функції. Частина 4. Геш-функції, що використовують модульну арифметику".
5. ГОСТ 34.311-95 "Информационная технология. Криптографическая защита информации. Функция хэширования".
6. ДСТУ ISO/IEC 9797-3:2015 (ISO/IEC 9797-3:2011, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Коди автентифікації повідомлень (MACs). Частина 3. Механізми, що використовують універсальну геш-функцію"; ДСТУ ISO/IEC 9797-3:2015 (ISO/IEC 9797-3:2011, IDT)/Зміна N 1:2023 (ISO/IEC 9797-3:2011/Amd1:2020, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Коди автентифікації повідомлень (MACs). Частина 3. Механізми, що використовують універсальну геш-функцію".

VI. Стандарти, що визначають вимоги до автентифікації сутності (entity authentication)

1. ДСТУ ISO/IEC 9798-2:2021 (ISO/IEC 9798-2:2019, IDT) "Інформаційні технології. Методи безпеки ІТ. Автентифікація об'єктів. Частина 2. Механізми, що використовують автентифіковане шифрування".
2. ДСТУ ISO/IEC 9798-3:2021 (ISO/IEC 9798-3:2019, IDT) "Інформаційні технології. Методи безпеки ІТ. Автентифікація об'єктів. Частина 3. Механізми з використанням методу цифрового підпису".
3. ДСТУ ISO/IEC 9798-4:2015 (ISO/IEC 9798-4:1999; Cor 1:2009; Cor 2:2012, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Автентифікація об'єктів. Частина 4. Методи, що використовують криптографічну перевірочну функцію".
4. ДСТУ ISO/IEC 9798-5:2015 (ISO/IEC 9798-5:2009, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Автентифікація об'єктів. Частина 5. Механізми, що використовують методи нульової обізнаності".
5. ДСТУ ISO/IEC 9798-6:2015 (ISO/IEC 9798-6:2010, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Автентифікація об'єктів. Частина 6. Механізми, що використовують ручне передавання даних".

VII. Стандарти, що визначають вимоги до управління ключами (key management)

1. ДСТУ ISO/IEC 11770-2:2019 (ISO/IEC 11770-2:2018, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Керування ключами. Частина 2. Механізми із застосуванням симетричних методів".
2. ДСТУ ISO/IEC 11770-3:2023 (ISO/IEC 11770-3:2021, IDT) "Інформаційні технології. Керування ключами. Частина 3. Механізми із застосуванням асиметричних методів".
3. ДСТУ ISO/IEC 11770-4:2019 (ISO/IEC 11770-4:2017, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Керування ключами. Частина 4. Механізми, ґрунтовані на нестійких секретах"; ДСТУ ISO/IEC 11770-4:2019 (ISO/IEC 11770-4:2017, IDT)/Зміна N 1:2023 (ISO/IEC 11770-4:2017/Amd 1:2019, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Керування ключами. Частина 4. Механізми, ґрунтовані на нестійких секретах"; ДСТУ ISO/IEC 11770-4:2019 (ISO/IEC 11770-4:2017, IDT)/Зміна N 2:2023 (ISO/IEC 11770-4:2017/Amd 2:2021, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Керування ключами. Частина 4. Механізми, ґрунтовані на нестійких секретах".
4. ДСТУ ISO/IEC 11770-5:2023 (ISO/IEC 11770-5:2020, IDT) "Інформаційні технології. Керування ключами. Частина 5. Керування груповими ключами".
5. ДСТУ ISO/IEC 11770-6:2018 (ISO/IEC 11770-6:2016, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Керування ключами. Частина 6. Утворення ключів".
6. ДСТУ ISO/IEC 11770-7:2023 (ISO/IEC 11770-7:2021, IDT) "Інформаційні технології. Керування ключами. Частина 7. Міждоменний автентифікований обмін ключами на основі пароля".
7. ДСТУ 8961:2019 "Інформаційні технології. Криптографічний захист інформації. Алгоритми асиметричного шифрування та інкапсуляції ключів".
8. ДСТУ ETSI TR 103 823:2022 (ETSI TR 103 823 V1.1.2 (2021-10), IDT) "Кібербезпека. Квантово-безпечне шифрування з відкритим ключем та інкапсуляція ключів".
9. ДСТУ ETSI TR 103 570:2022 (ETSI TR 103 570 V1.1.1 (2017-10), IDT) "Кібербезпека. Квантово-безпечний обмін ключами".

VIII. Стандарти, що визначають вимоги до випадкової генерації бітів (random bit generation)

1. ДСТУ ISO/IEC 18031:2015 (ISO/IEC 18031:2011; Cor 1:2014, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Генерування випадкових бітів";

ДСТУ ISO/IEC 18031:2015 (ISO/IEC 18031:2011; Cor 1:2014, IDT)/Зміна N 1:2023 (ISO/IEC 18031:2011/Amd 1:2017, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Генерування випадкових бітів".

IX. Стандарти, що визначають вимоги до методів встановлення чутливих параметрів безпеки (sensitive security parameter establishment methods)

1. ДСТУ ISO/IEC 11770-2:2019 (ISO/IEC 11770-2:2018, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Керування ключами. Частина 2. Механізми із застосуванням симетричних методів".

2. ДСТУ ISO/IEC 11770-3:2023 (ISO/IEC 11770-3:2021, IDT) "Інформаційні технології. Керування ключами. Частина 3. Механізми із застосуванням асиметричних методів".

3. ДСТУ ISO/IEC 18032:2022 (ISO/IEC 18032:2020, IDT) "Інформаційні технології. Методи захисту. Генерування простого числа".

X. Стандарти та технічні специфікації, що визначають вимоги до форматів криптографічних повідомлень

RFC 5652 "Cryptographic Message Syntax (CMS)" з використання криптографічних алгоритмів згідно з RFC 3370 "Cryptographic Message Syntax (CMS) Algorithms" або Технічних специфікацій до RFC 5652.

**Заступник директора Департаменту
захисту інформації Адміністрації
Державної служби спеціального зв'язку
та захисту інформації України
полковник**

Андрій ГОЛОВЕНКО

(Перелік у редакції наказу Адміністрації Державної служби спеціального зв'язку та захисту інформації України від 04.11.2023 р. N 941, враховуючи зміни, внесені наказом Адміністрації Державної служби спеціального зв'язку та захисту інформації України від 28.11.2023 р. N 984)

ЗАТВЕРДЖЕНО

Наказ Адміністрації Державної служби спеціального зв'язку та захисту інформації України
27 жовтня 2020 року N 687

Зареєстровано
в Міністерстві юстиції України
21 грудня 2020 р. за N 1273/35556

ТЕХНІЧНІ СПЕЦИФІКАЦІЇ до RFC 5652

1. Ці технічні специфікації доповнюють рекомендації Комітету із інженерних питань Інтернету RFC 5652 "Cryptographic Message Syntax (CMS)" (далі RFC 5652) в частині формування повідомлення типу "ContentInfo", що містить дані типу "enveloped-data" ("захищені дані"), з використанням законодавства у сфері електронних довірчих послуг та вітчизняних криптографічних алгоритмів, визначених національними стандартами:

ДСТУ 4145-2002 "Інформаційні технології. Криптографічний захист інформації. Цифровий підпис, що ґрунтується на еліптичних кривих. Формування та перевіряння" (далі - ДСТУ 4145-2002);

ДСТУ 7564:2014 "Інформаційні технології. Криптографічний захист інформації. Функція ґешування" (далі - ДСТУ 7564:2014);

ДСТУ 7624:2014 "Інформаційні технології. Криптографічний захист інформації. Алгоритм симетричного блокового перетворення" (далі - ДСТУ 7624:2014);

ДСТУ ГОСТ 28147:2009 "Системы обработки информации. Защита криптографическая. Алгоритмы криптографического преобразования" (далі - ДСТУ ГОСТ 28147:2009);

ГОСТ 34.311-95 "Информационная технология. Криптографическая защита информации. Функция хеширования" (далі - ГОСТ 34.311-95).

2. Доповнення до пункту 6.1 RFC 5652 "EnvelopedData Type"

Номер версії синтаксису, що визначається полем "Version" структури "EnvelopedData", повинен мати значення "2".

3. Доповнення до підпунктів 6.2.2 "KeyAgreeRecipientInfo" та 10.1.3 "KeyEncryptionAlgorithmIdentifier":

1) під час застосування динамічного механізму узгодження ключів у групі точок еліптичної кривої поле "algorithm" поля "originatorKey" для алгоритму цифрового підпису ДСТУ 4145-2002 може мати такі значення: для поліноміального базису:

Dstu4145WithDstu7564(256)pb OBJECT IDENTIFIER ::= {iso(1) member-body(2) Ukraine(804) root (2) security(1) cryptography(1) ua-pki (1) alg(1) asym (3) Dstu4145WithDstu7564(6) 256(1) pb(1)};

Dstu4145WithGost34311(pb) OBJECT IDENTIFIER ::= {iso(1) member-body(2) Ukraine(804) root(2) security(1) cryptography(1) ua-pki (1) alg(1) asym (3) Dstu4145WithGost34311(1) pb(1)};

для оптимального нормального базису:

Dstu4145WithDstu7564(256)onb OBJECT IDENTIFIER ::= {iso(1) member-body(2) Ukraine(804) root (2) security(1) cryptography(1) ua-pki (1) alg(1) asym (3) Dstu4145WithDstu7564(6) 256(1) onb(2)};

Dstu4145WithGost34311onb OBJECT IDENTIFIER ::= { iso(1) member-body(2) Ukraine(804) root (2) security(1) cryptography(1) ua-pki (1) alg(1) asym (3) Dstu4145WithGost34311(1) onb(2)};

2) параметри алгоритму поля "algorithm" в "originatorKey" повинні бути ASN.1 NULL;

3) поле "originatorKey publicKey" повинно містити відкритий ключ відправника (маркер), що має такий формат: PublicKey:: = OCTET STRING, що інкапсулюється в BIT STRING.

Відкритий ключ ДСТУ 4145-2002 - послідовність байтів, яка є елементом основного поля (пункт 5.3 розділу 5 ДСТУ 4145-2002), який є стиснутим зображенням (пункт 6.9 розділу 6 ДСТУ 4145-2002) точки на еліптичній кривій. Розмір зображення в байтах дорівнює $m/8$, заокруглений до найближчого цілого у більшу сторону;

4) об'єкти ідентифікатори (OID) протоколу узгодження ключа в групі точок еліптичної кривої (ECDH):

з використанням геш-функції ДСТУ 7564:2014:

алгоритм з кофакторним множенням:

id-dhSinglePass-cofactorDH-Dstu7564kdf-scheme OBJECT IDENTIFIER ::= {iso(1) member-body(2) Ukraine(804) root(2) security(1) cryptography(1) ua-pki (1) alg (1) asym (3) dhSinglePass-cofactorDH- Dstu7564kdf (7) };

алгоритм без кофакторного множення:

id-dhSinglePass-stdDH- Dstu7564kdf-scheme OBJECT IDENTIFIER ::= {iso(1) member-body(2) Ukraine(804) root(2) security(1) cryptography(1) ua-pki (1) alg (1) asym (3) dhSinglePass- stdDH- Dstu7564kdf (8) };

з використанням геш-функції ГОСТ 34.311-95:

алгоритм з кофакторним множенням:

id-dhSinglePass-cofactorDH-gost34311kdf-scheme OBJECT IDENTIFIER ::= {iso(1) member-body(2) Ukraine(804) root(2) security(1) cryptography(1) ua-pki (1) alg (1) asym (3) dhSinglePass-cofactorDH-gost34311kdf (4) };

алгоритм без кофакторного множення:

id-dhSinglePass-stdDH-gost34311kdf-scheme OBJECT IDENTIFIER ::= {iso(1) member-body(2) Ukraine(804) root(2) security(1) cryptography(1) ua-pki (1) alg (1) asym (3) dhSinglePass- stdDH-gost34311kdf (5) };

5) параметри протоколу узгодження ключа в групі точок еліптичної кривої повинні бути визначені такою ASN.1 структурою:

```
ECDHParameters ::= SEQUENCE {  
  q INTEGER,  
  FR INTEGER,  
  a INTEGER,  
  b INTEGER,  
  G ECPPoint,  
  n INTEGER,  
  h INTEGER,  
  dke OCTET STRING OPTIONAL};
```

де q - довжина поля (field size) у бітах, що дорівнює степеню основного поля (m);

FR - індикатор представлення поля або зведений поліном (reduction polynomial);

a та b - два елементи поля, які визначають криву (коефіцієнти рівняння еліптичної кривої);

G - базова точка еліптичної кривої (Base Point) з координатами (xG, yG);

n - порядок базової точки (order of the point) G;

h - кофактор, еквівалентний порядку кривої, поділеному на n (для еліптичних кривих з ДСТУ 4145-2002 $h = 2$ (якщо параметр еліптичної кривої $a = 1$) або $h = 4$ (якщо параметр еліптичної кривої $a = 0$));

значенням точки еліптичної кривої ECPoint повинен бути рядок байтів, який є закодованою точкою еліптичної кривої:

ECPoint ::= OCTET STRING;

процедура кодування точки (Point-to-Octet-String Conversion):

вхідними даними є точка еліптичної кривої $P = (X_p, Y_p)$, яка не є нульовою;

вихідними даними є рядок байтів PO - зображення у нестисненому форматі (uncompressed form) точки P як рядка байтів;

байт PC = 0x04 (ознака нестисненого формату);

результуючий рядок байтів PO повинен бути об'єднанням (конкатенацією): $PO = PC || X_p || Y_p$.

Рядком байтів для представлення нульового елемента групи точок еліптичної кривої $O = (0, 0)$ (infinity) повинен бути один нульовий байт: $PO = 0x00$;

процедура обчислення FR:

поліномом є примітивний многочлен, що наведений у таблиці 1 ДСТУ 4145-2002. Значенням зведеного полінома є ціле число як рядок бітів;

для оптимального нормального базису $FR = 0$;

обчислення значення FR для поліноміального базису, де: m - ступінь основного поля, $ks[len]$ - масив цілих чисел $ks[0]=k_3$, $ks[1]=k_2$, $ks[2]=k_1$, що є степенями примітивного многочлена. Поліном має вигляд $x^m + x^{k_3} + x^{k_2} + x^{k_1} + 1$, де: $m > k_3 > k_2 > k_1 \geq 1$, len - довжина масиву ks , для тричлена (trinomial) $len = 1$ та для п'ятичлена (pentanomial) $len = 3$, якщо $len = 1$, то $k_2 = k_1 = 0$;

для визначення FR як рядка бітів необхідно:

встановити $FR = 1$ (встановити біт 0);

встановити у FR біт m та відповідно біти k_1 , k_2 , k_3 ;

6) при визначенні механізму узгодження ключів повинна виконуватися операція порівняння загальносистемних параметрів "ECDHParameters" покомпонентно (еквівалентність параметрів q , FR) або як порівняння масивів байтів DER-кодованої структури "ECDHParameters". Якщо загальносистемні параметри еквівалентні, застосовується статичний механізм узгодження ключів, в інших випадках - динамічний;

7) формат сертифіката відкритого ключа, призначеного для узгодження симетричного ключа шифрування (далі - сертифікат шифрування), повинен відповідати вимогам законодавства у сфері електронних довірчих послуг.

Сертифікат шифрування повинен мати розширення "використання ключа", що має об'єктний ідентифікатор id-se-keyUsage OBJECT IDENTIFIER ::= {id-ce 15} із значенням "узгодження ключа" ("keyAgreement").

4. Доповнення до підпункту 10.1.4 "ContentEncryptionAlgorithmIdentifier" та пункту 12 "Security Considerations":

1) як алгоритм шифрування даних "contentEncryptionAlgorithm" структури "EncryptedContentInfo" можуть використовуватися алгоритми:

ДСТУ 7624:2014 у режимах "Калина-256/256-OFB" (режим гамування зі зворотним зв'язком за шифротекстом відповідно до розділу 8 ДСТУ 7624:2014) та "Калина-256/256-CFB" (режим гамування зі зворотним зв'язком за шифрограмою відповідно до розділу 11 ДСТУ 7624:2014), які мають такі об'єктні ідентифікатори:

id-Dstu7624ofb(256) OBJECT IDENTIFIER ::= {iso(1) member-body(2) Ukraine(804) root(2) security(1) cryptography(1) ua-pki(1) alg(1) sym(1) dstu7624(3) ofb(6) 256(2)};

id-Dstu7624cfb(256) OBJECT IDENTIFIER ::= {iso(1) member-body(2) Ukraine(804) root(2) security(1) cryptography(1) ua-pki(1) alg(1) sym(1) dstu7624(3) cfb(3) 256(2)};

ДСТУ ГОСТ 28147:2009 в режимах "id-gost28147-ofb" (режим гамування, розділ 3 ДСТУ ГОСТ 28147:2009) та "id-gost28147-cfb" (режим гамування зі зворотним зв'язком, розділ 4 ДСТУ ГОСТ 28147:2009), які мають такі об'єктні ідентифікатори:

id-gost28147-ofb OBJECT IDENTIFIER ::= {iso(1) member-body(2) Ukraine(804) root(2) security(1) cryptography(1) ua-pki(1) alg(1) sym(1) gost28147(1) ofb(2)};

id-gost28147-cfb OBJECT IDENTIFIER ::= {iso(1) member-body(2) Ukraine(804) root(2) security(1) cryptography(1) ua-pki(1) alg(1) sym(1) gost28147(1) cfb(3)};

2) параметри алгоритму ДСТУ ГОСТ 28147:2009:

GOST28147Parameters ::= SEQUENCE {

iv OCTET STRING (SIZE (8)),

dke OCTET STRING (SIZE (64)) },

де "iv" - вектор ініціалізації, що обирається випадково;

"dke" - довгостроковий ключовий елемент (ДКЕ) для ДСТУ ГОСТ 28147:2009, що відповідає вимогам Інструкції N 114;

3) параметри алгоритму ДСТУ 7624:2014:

Dstu7624Parameters ::= SEQUENCE {

iv OCTET STRING (SIZE (32))),

де "iv" - вектор ініціалізації, що обирається випадково;

4) для шифрування ключових даних чи інших даних, що підлягають захисту, при формуванні "захищених даних" повинен застосовуватися алгоритм захисту ключа шифрування даних "KeyWrapAlgorithm";

5) алгоритм захисту ключа шифрування даних "KeyWrapAlgorithm" ґрунтується на стандарті ДСТУ 7624:2014, що позначається як "Dstu7624Wrap", або ДСТУ ГОСТ 28147:2009, що позначається як "GOST28147Wrap";

6) алгоритм криптографічного перетворення за ДСТУ 7624:2014 застосовується у режимі "Калина-256/256-CFB-256" (гамування зі зворотним зв'язком за шифртекстом відповідно до розділу 8 ДСТУ 7624:2014);

7) алгоритм криптографічного перетворення за ДСТУ ГОСТ 28147:2009 застосовується у режимі CFB (гамування зі зворотним зв'язком відповідно до розділу 4 ДСТУ ГОСТ 28147:2009);

8) алгоритм "KeyWrapAlgorithm", що ґрунтується на стандарті ДСТУ 7624:2014, має такий синтаксис:

Dstu7624WrapParameters ::= CHOICE {

NULL, parameters Dstu7624Parameters},

Dstu7624Parameters ::= SEQUENCE {

iv OCTET STRING (SIZE (32))),

де "iv" - вектор ініціалізації, що обирається випадково;

9) алгоритм "KeyWrapAlgorithm", що ґрунтується на стандарті ДСТУ ГОСТ 28147:2009, має такий синтаксис:

GOST28147WrapParameters ::= CHOICE {

NULL, parameters GOST28147Parameters},

GOST28147Parameters ::= SEQUENCE {

iv OCTET STRING (SIZE (8)),

dke OCTET STRING (SIZE (64)) },

де "iv" - вектор ініціалізації, що обирається випадково;

"dke" - довгостроковий ключовий елемент (далі - ДКЕ) відповідно до ДСТУ ГОСТ 28147:2009.

За відсутності ДКЕ в параметрах криптоалгоритму використовується ДКЕ N 1 з переліку ДКЕ, які рекомендуються до застосування у засобах КЗІ, наведеного у додатку 1 до Інструкції про порядок постачання і використання ключів до засобів криптографічного захисту інформації, затвердженої наказом Адміністрації Державної служби спеціального зв'язку та захисту інформації України від 12 червня 2007 року N 114, зареєстрованої в Міністерстві юстиції України 25 червня 2007 року за N 729/13996 (далі - Інструкція N 114).

Спосіб представлення ДКЕ N 1 повинен відповідати вимогам до технічних засобів, процесів їх створення, використання та функціонування у складі інформаційно-телекомунікаційних систем під час надання кваліфікованих електронних довірчих послуг, встановлених у нормативно-правових актах Мін'юсту та Адміністрації Держспецзв'язку;

10) під час використання "Dstu7624Wrap" або "GOST28147Wrap" як алгоритму захисту ключа шифрування ключів КШК у структурі "захищені дані" ("EnvelopedData") параметри алгоритму повинні бути NULL.

Значення ДКЕ для алгоритму "GOST28147Wrap" повинно братися з відкритого ключа одержувача;

11) поле "algorithm" повинно містити об'єктний ідентифікатор:

для алгоритму "Dstu7624Wrap":

id-dstu7624-wrap OBJECT IDENTIFIER ::= { iso(1) member-body(2) Ukraine(804) root(2) security(1) cryptography(1) ua-pki (1) alg (1) sym (1) dstu7624 (3) wrap(11) };

для алгоритму "GOST28147Wrap":

id-gost28147-wrap OBJECT IDENTIFIER ::= { iso(1) member-body(2) Ukraine(804) root(2) security(1) cryptography(1) ua-pki (1) alg (1) sym (1) gost28147(1) wrap(5) };

12) процес зашифрування (Key Wrap) алгоритму "GOST28147Wrap"

Вхідними даними процесу зашифрування є:

"dke" - довгостроковий ключовий елемент (ДКЕ);

"КЕК" - ключ шифрування ключа (КШК);

"СЕК" - ключові дані для зашифрування (в операції формування "захищені дані" - ключ шифрування даних КШД).

Вихідними даними процесу зашифрування є "result" - зашифровані ключові дані.

Процес зашифрування виконується за такими етапами:

виконати ініціалізацію алгоритму вхідними даними "dke" та "КЕК";

обчислити контрольну суму ключових даних "СЕК". Контрольна сума ключових даних (позначена як "ICV") призначена для контролю правильності розшифрування зашифрованих ключових даних та обчислюється як імітовставка довжини 32 біти ("MAC32") згідно з розділом 5 ДСТУ ГОСТ 28147:2009.

Значення "dke" та ключ під час обчислення "КЕК" беруться ті, що встановлені під час виконання етапів процесу зашифрування:

$ICV = MAC32(СЕК, dke, КЕК)$ [4 байти];

виконати конкатенацію ключових даних з отриманою контрольною сумою:

$СЕКICV = СЕК || ICV$;

згенерувати випадкові 8 байтів як вектор ініціалізації (синхропосилка, позначено як "IV");

виконати зашифрування даних "СЕКICV" алгоритмом ДСТУ ГОСТ 28147:2009 у режимі гамування зі зворотним зв'язком (GOST28147-CFB), використовуючи "dke" та ключ "КЕК", встановлені на кроці 1, і вектор ініціалізації "IV", отриманий за результатами виконання позиції 4 цього пункту:

$TEMP1 = GOST28147-CFB_encrypt(СЕКICV, IV, dke, КЕК)$.

Довжина вихідних даних "TEMP1" дорівнює довжині "СЕКICV";

виконати конкатенацію:

$TEMP2 = IV || TEMP1$;

виконати реверсне перетворення порядку байтів TEMP2 так, що перший байт TEMP2 стає останнім байтом. Результат перетворення позначимо TEMP3;

зашифрувати TEMP3 алгоритмом ДСТУ ГОСТ 28147:2009 у режимі гамування зі зворотним зв'язком (GOST28147-CFB), використовуючи "dke" та ключ "КЕК", встановлені під час виконання позиції 1 цього пункту, та вектор ініціалізації "IV1":

$IV1 = 4a\ dd\ a2\ 2c\ 79\ e8\ 21\ 05$ (4a - молодший байт).

Результатом зашифрування алгоритмом GOST28147Wrap є:

$result = GOST28147-CFB_encrypt(TEMP3, IV1, dke, КЕК)$;

13) процес розшифрування (Key Unwrap) алгоритму GOST28147Wrap

Вхідними даними процесу розшифрування є:

"result" - зашифровані ключові дані;

"dke" - довгостроковий ключовий елемент (ДКЕ);

"КЕК" - ключ шифрування ключа (КШК).

Вихідними даними процесу розшифрування є:

"СЕК" - ключові дані (в операції формування "захищені дані" - ключ шифрування даних КШД).

Процес розшифрування виконується за такими етапами:

виконати ініціалізацію алгоритму вхідними даними "dke" та "КЕК". Особливості ініціалізації щодо "dke" наведено у пункті 8.4 глави 8 розділу VI цих Вимог;

виконати розшифрування "result" на алгоритмі ДСТУ ГОСТ 28147:2009 у режимі гамування зі зворотним зв'язком (GOST28147-CFB), використовуючи "dke" та ключ "КЕК", встановлені під час виконання етапу, зазначеного у позиції 1 цього пункту, та вектор ініціалізації "IV1":

$IV1 = 4a\ dd\ a2\ 2c\ 79\ e8\ 21\ 05$ (4a - молодший байт);

$TEMP3 = GOST28147-CFB_decrypt(result, IV1, dke, КЕК)$;

виконати реверсне перетворення порядку байтів TEMP3 так, що перший байт TEMP3 стає останнім байтом. Результат перетворення позначимо TEMP2;

відокремити складові у TEMP2 (перші 8 байтів - IV, усі інші - TEMP1):

$TEMP2 = IV || TEMP1$;

виконати розшифрування TEMP1 алгоритмом ДСТУ ГОСТ 28147:2009 у режимі гамування зі зворотним зв'язком (GOST28147-CFB), використовуючи "dke" та ключ "КЕК", встановлені під час виконання етапу, зазначеного у позиції 1 цього пункту, та вектор ініціалізації "IV", отриманий за результатами виконання етапу, зазначеного у позиції 3 цього пункту:

$CEKICV = GOST28147-CFB_decrypt(TEMP1, IV, dke, KEK);$

відокремити складові у CEKICV (останні 4 байти - контрольна сума ICV, усі інші перші - ключові дані CEK):

$CEKICV = CEK || ICV;$

обчислити контрольну суму ("ICV1") отриманих ключових даних "CEK" як імітовставку довжини 32 біти ("MAC32") згідно з розділом 5 ДСТУ ГОСТ 28147:2009.

Значення "dke" та ключ під час обчислення "КЕК" беруться ті, що встановлені під час виконання етапу, зазначеного у позиції 1 цього пункту:

$ICV1 = MAC32(CEK, dke, KEK) [4 \text{ байти}];$

порівняти контрольну суму "ICV", отриману за результатами виконання етапу, зазначеного у позиції 6 цього пункту, з контрольною сумою "ICV1", отриманою за результатами виконання етапу, зазначеного у позиції 7 цього пункту.

У разі нееквівалентності зазначених контрольних сум припинити подальше оброблення з результатом "помилка розшифрування ключа".

У разі еквівалентності зазначених контрольних сум повернути як результат розшифрування алгоритму "GOST28147Wrap" отримане значення ключового матеріалу "CEK";

14) під час використання "GOST28147Wrap" як алгоритму захисту ключа шифрування ключів КШК у структурі "захищені дані" ("EnvelopedData") "dke" (довгостроковий ключовий елемент) визначається з параметрів алгоритму відкритого ключа одержувача;

15) процес зашифрування (Key Wrap) алгоритму Dstu7624Wrap

Умовні позначення:

CMAC(T,K) - функція обчислення імітовставки (контрольної суми) за алгоритмом "Калина-256/256-CMAC-256" (розділ 9 ДСТУ 7624:2014) повідомлення T на основі ключа K;

E(T,K,S) - функція шифрування повідомлення T на основі ключа K та синхропосилки S;

D(T,K,S) - функція розшифрування повідомлення T на основі ключа K та синхропосилки S;

REV(T) - функція реверсного перетворення порядку байтів повідомлення T так, що останній байт стає першим;

X||Y - операція конкатенації блоків X та Y;

L(T,N) - функція отримання молодших N-двійкових розрядів повідомлення T;

R(T,N) - функція отримання старших N-двійкових розрядів повідомлення T;

I(T) - функція отримання довжини повідомлення T.

Вхідні параметри:

КЕК - ключ шифрування ключа (КШК), двійковий рядок довжиною 256;

CEK - ключові дані для шифрування (в операції формування "захищені дані" - ключ шифрування даних КШД);

IV - синхропосилка, двійковий рядок довжиною 256, генерація здійснюється перед використанням алгоритму;

IV1 - фіксована синхропосилка, двійковий рядок довжиною 256 із значенням "6973271D6E611D06616715046C65504C2020004F6D68011F65610C0 C73734714".

Вихідні параметри:

RES - зашифровані ключові дані.

Алгоритм:

виконати такі обчислення:

$ICV = CMAC(CEK, KEK)$

$CEKICV = CEK || ICV$

$TEMP1 = E(CEKIV, KEK, IV)$

$TEMP2 = IV || TEMP1$

$TEMP3 = REV(TEMP2)$

$RES = E(TEMP3, KEK, IV1);$

16) процес розшифрування (Key Unwrap) алгоритму Dstu7624Wrap

Вхідні параметри:

КЕК - ключ шифрування ключа (КШК), двійковий рядок довжиною 256;

RES - зашифровані ключові дані;

IV1 - фіксована синхропосилка, двійковий рядок довжиною 256 із значенням "6973271D6E611D06616715046C65504C2020004F6D68011F65610C0 C73734714".

Вихідні параметри:

СЕК - ключові дані для шифрування (в операції формування "захищені дані" - ключ шифрування даних КШД).

Алгоритм:

виконати такі обчислення:

$TEMP3 = E(RES, KEK, IV1)$

$TEMP2 = REV(TEMP3)$

$IV = L(TEMP2, 256)$

$TEMP1 = R(TEMP2, l(TEMP2) - 256)$

$CEKICV = E(TEMP1, KEK, IV)$

$CEK = L(CEKICV, l(CEKICV) - 256)$

$ICV = R(CEKICV, 256)$

$ICV1 = CMAC(CEK, KEK)$.

Порівняти контрольні суми ICV, ICV1. У разі нееквівалентності зазначених контрольних сум припинити подальше оброблення з результатом "помилка розшифрування ключа".

У разі еквівалентності зазначених контрольних сум повернути як результат розшифрування алгоритму Dstu7624Wrap отримане значення ключового матеріалу СЕК.

**Заступник директора Департаменту
захисту інформації
Адміністрації Державної служби
спеціального зв'язку та
захисту інформації України
підполковник**

А. Головенко