

Центральноукраїнський національний технічний університет
Механіко-технологічний факультет
Кафедра кібербезпеки та програмного забезпечення

”Допущено до захисту”
Завідувач кафедри кібербезпеки
та програмного забезпечення
д.т.н., професор
_____ Олексій СМІРНОВ
“ ____ ” _____ 2023 р.

ВИПУСКНА КВАЛІФІКАЦІЙНА РОБОТА
за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти
на тему
“Програмне забезпечення системи кібербезпеки для захисту
інформації на переносних носіях”

Виконав здобувач вищої освіти
IV курсу, групи КБ-20-3СК
ОПП «Кібербезпека»
спеціальності 125 «Кібербезпека»
_____ Барабаш А.І.
« ____ » _____ 2023 р.

Керівник проекту
кандидат технічних наук, доцент
_____ Смірнов С.А.
« ____ » _____ 2023 р.
Рецензент _____

Центральноукраїнський національний технічний університет
Факультет Механіко-технологічний
Кафедра Кібербезпеки та програмного забезпечення
Освітній ступінь бакалавр
Галузь знань . 12 "Інформаційні технології"
Спеціальність 125 "Кібербезпека"
Освітньо-професійна (освітньо-наукова) програма "Кібербезпека"

ЗАТВЕРДЖУЮ

Завідувач кафедри

д.т.н., проф.

Олексій СМІРНОВ

« 17 » січня 2023 року

ЗАВДАННЯ НА ВИПУСКНУ КВАЛІФІКАЦІЙНУ РОБОТУ ЗА ПЕРШИМ (БАКАЛАВРСЬКИМ) РІВНЕМ ВИЩОЇ ОСВІТИ ЗДОБУВАЧА ВИЩОЇ ОСВІТИ

Барабашу Артему Івановичу

(прізвище, ім'я, по батькові)

- Тема роботи Програмне забезпечення системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях
- Керівник роботи Смірнов Сергій Анатолійович, канд. техн. наук, доцент
(прізвище, ім'я, по батькові, науковий ступінь, вчене звання)
затверджені наказом вищого навчального закладу № 13-02 від 5.01.2023 року
- Строк подання студентом роботи до захисту 23.05.2023 р.
- Мета та завдання випускної кваліфікаційної роботи: Метою роботи є розробка програмного забезпечення системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях
- Зміст розрахунково-пояснювальної записки (перелік питань, які потрібно розробити)
 - Призначення та область використання.
 - Перегляд аналогічних існуючих систем.
 - Опис і обґрунтування проектних рішень.
 - Етапи програмування системи.
 - Впровадження системи кібербезпеки в промислову експлуатацію.
 - Висновки
- Перелік графічного матеріалу (з точним зазначенням обов'язкових креслень)

<u>Структурна схема системи кібербезпеки</u>	<u>1 аркуш</u>
<u>Функціональна схема системи кібербезпеки</u>	<u>1 аркуш</u>
<u>Діаграма процесів</u>	<u>1 аркуш</u>
<u>Блок-схема алгоритму роботи додатку</u>	<u>2 аркуша</u>

7. Дата видачі завдання « 17 » січня 2023 р.

КАЛЕНДАРНИЙ ПЛАН

№ з/п	Назва етапів випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти	Строк виконання етапів випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти	Примітка
1.	Аналіз існуючих систем	10.03.2023 р.	
2.	Постановка задачі, оформлення ТЗ	15.03.2023 р.	
3.	Розробка моделі компонента	20.03.2023 р.	
4.	Розробка структур даних	25.03.2023 р.	
5.	Розробка алгоритмів зв'язку та відображення	30.03.2023 р.	
6.	Програмування алгоритмів	10.04.2023 р.	
7.	Оформлення ПЗ	17.04.2023 р.	
8.	Попередній захист роботи	23.05.2023 р.	

Дата видачі завдання
« 17 » січня 2023 р.

Підпис керівника

Смірнов С.А.
(прізвище та ініціали)

Завдання прийнято до виконання
« 17 » січня 2023 р.

Підпис здобувача

Барабаш А.І.
(прізвище та ініціали)

АНОТАЦІЯ

Барабаш А.І. Програмне забезпечення системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях. 125 Кібербезпека. Центральноукраїнський національний технічний університет. Кропивницький. 2023.

В даній випускній кваліфікаційній роботі за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти розроблено програмне забезпечення, яке призначено для системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях.

Метою розробки є програмне забезпечення системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях.

Результат роботи – програмна реалізація системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях.

В процесі роботи над програмною моделлю виконано аналіз існуючих апаратних та програмних засобів. В повній мірі описані всі компоненти розробленого програмного забезпечення.

Розроблено зручний інтерфейс користувача. Наведені інструкції по роботі з програмними засобами.

Програма може використовуватися на ПЕОМ архітектури IBM PC з ОС Windows 10/11.

Програму розроблено в середовищі Delphi 10.4.

Ключові слова: кібербезпека, захисту інформації, переносні носії

ABSTRACT

Barabash A.I. Cybersecurity system software for protecting information on portable media. 125 Cyber security. Central Ukrainian National Technical University. Kropyvnytskyi. 2023.

In this final qualification work for the first (bachelor) level of higher education, software is developed, which is intended for a cyber security system to protect information on portable media.

The purpose of the development is the software of the cyber security system for the protection of information on portable media.

The result of the work is the software implementation of the cyber security system for the protection of information on portable media.

In the process of working on the software model, an analysis of existing hardware and software was performed. All components of the developed software are fully described.

A convenient user interface has been developed. Instructions for working with software tools are provided.

The program can be used on PCs of IBM PC architecture with Windows 10/11 OS.

The program was developed in the Delphi 10.4 environment.

Keywords: cyber security, information protection, portable media

ЗМІСТ

ПЕРЕЛІК УМОВНИХ ПОЗНАЧЕНЬ, СИМВОЛІВ, ОДИНИЦЬ І ТЕРМІНІВ	2
ВСТУП.....	3
1 ПРИЗНАЧЕННЯ ТА ОБЛАСТЬ ВИКОРИСТАННЯ	5
1.1 Призначення системи.....	5
1.2 Область застосування.....	7
2 ПЕРЕГЛЯД АНАЛОГІЧНИХ ІСНУЮЧИХ СИСТЕМ	9
2.1 Огляд існуючих систем, технологій, архітектур та програмних рішень за профілем теми випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти.....	9
2.2 Обґрунтування вибору засобів для побудови системи кібербезпеки та мови програмування.....	17
2.3 Розгорнута постановка завдання	23
3 ОПИС І ОБҐРУНТУВАННЯ ПРОЕКТНИХ РІШЕНЬ	25
3.1 Опис функціонування системи	25
3.2 Розробка структурної схеми.....	35
3.3 Розробка функціональної схеми	38
3.4 Розробка діаграми процесів.....	44
4 РЕАЛІЗАЦІЯ РОБОТИ. РОЗРАХУНКИ І ЕКСПЕРИМЕНТАЛЬНІ ДАНІ, ЩО ПІДТВЕРДЖУЮТЬ ВІРНІСТЬ ПРОЕКТНИХ ТА ПРОГРАМНИХ РІШЕНЬ.....	47
4.1 Розробка блок-схем та опис алгоритмів функціонування системи.....	47
4.2 Захист розробленого програмного забезпечення.....	54
5 ВПРОВАДЖЕННЯ СИСТЕМИ КІБЕРБЕЗПЕКИ В ПРОМИСЛОВУ ЕКСПЛУАТАЦІЮ	57
6 ОСНОВНІ ВИСНОВКИ.....	59
СПИСОК ВИКОРИСТАНИХ ДЖЕРЕЛ	61

ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ

Вим.	Арк.	№ докум.	Підп.	Дата				
Розроб.		Барабаш А.І.			<i>Програмне забезпечення системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях</i>	Літ.	Аркуш	Аркушів
Перев.		Смірнов С.А.				Б	1	67
Н.контр.		Гермак В.С.			<i>ЦНТУ КБ-20-3СК</i>			
Затв.		Смірнов О.А.						

ВСТУП

Актуальність теми. Будь-хто, хто зберігає захищені дані на портативних пристроях (таких як ноутбуки та смартфони) або знімних і легко транспортованих носіях (таких як USB-накопичувачі або CD/DVD), повинен використовувати технології шифрування, прийняті в галузі.

Зловмисники можуть отримати несанкціонований фізичний або логічний доступ до пристрою, передавати інформацію з пристрою в систему зловмисника та виконувати інші дії, які ставлять під загрозу конфіденційність інформації на пристрої.

Знімні носії та мобільні пристрої мають бути належним чином зашифровані відповідно до наведених нижче вказівок, якщо вони використовуються для зберігання захищених даних. До мобільних пристроїв можуть належати ноутбуки та смартфони:

1. Розробіть і протестуйте відповідний план відновлення даних.
2. Використовуйте сумісні алгоритми та інструменти шифрування. За можливості використовуйте AES (Advanced Encryption Standard) для алгоритму шифрування через його потужність і швидкість.
3. Створюючи пароль, дотримуйтеся вимог до надійного пароля. НЕ використовуйте той самий пароль з інших систем.
4. Використовуйте безпечний інструмент керування пароллями, щоб зберігати конфіденційну інформацію, таку як паролі та ключі відновлення. Якщо паролі потрібно надати іншим користувачам, переконайтеся, що паролі надсилаються окремо від зашифрованого файлу. Наприклад, зателефонуйте людині, щоб усно повідомити пароль. НЕ записуйте пароль і не зберігайте його в тому самому місці, що й носій (наприклад, листок із паролем поруч із зашифрованим USB-накопичувачем)
5. Після копіювання захищених даних на знімний носій (наприклад, компакт-диск, зовнішні жорсткі диски): Переконайтеся, що знімний носій

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		3

працює, дотримуючись інструкцій для читання зашифрованих закритих даних. Якщо можливо, безпечно видаліть незашифровані дані.

6. Змінний носій має бути позначений такою інформацією:

- Назва. Наприклад, "Дані проекту XYZ".
- Власник даних (дослідник або назва дослідницького підрозділу).
- Дата шифрування.

7. Коли знімні носії залишаються без нагляду, їх слід зберігати в безпечному та замкненому місці (наприклад, у шафах, ящиках із замками тощо), доступ до яких обмежено користувачами.

8. Задokumentуйте фізичне розташування знімних носіїв разом із інформацією на ярликах (зазначеною вище) для відстеження та використання в майбутньому.

Мета й завдання дослідження. Метою роботи є програмне забезпечення системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях.

Для досягнення поставленої мети визначена програма дослідження, що складається з наступних завдань:

- Огляд існуючих систем для захисту інформації на переносних носіях.
- Дослідження системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях.
- Програмна реалізація системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях.

Практична цінність отриманих результатів полягає в тому, що розроблені алгоритми дозволяють успішно вирішувати задачі для захисту інформації на переносних носіях.

Таким чином, виходячи з вищеперерахованого, програмне забезпечення системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях, є актуальною задачею, яка потребує вирішення у даній випускній кваліфікаційній роботі за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		4

1 ПРИЗНАЧЕННЯ ТА ОБЛАСТЬ ВИКОРИСТАННЯ

1.1 Призначення системи

Різні інструменти для шифрування даних можна розділити на 3 великі категорії:

- USB-накопичувачі з самошифруванням;
- програмне забезпечення для шифрування медіафайлів;
- програмне забезпечення для шифрування файлів.

USB-накопичувачі з самошифруванням – це портативні USB-накопичувачі, у яких вбудовано алгоритми шифрування на жорсткому диску, що усуває необхідність інстальювати будь-яке програмне забезпечення для шифрування. Обмеження таких пристроїв полягає в тому, що файли шифруються лише тоді, коли вони зберігаються на зашифрованому USB-накопичувачі, а це означає, що файли, скопійовані з USB-накопичувача для надсилання електронною поштою або іншими параметрами спільного використання файлів, не будуть захищені. Ці USB-накопичувачі також зазвичай дорожчі, ніж USB-накопичувачі без шифрування.

Програмне забезпечення для шифрування повного диска це програмне забезпечення, яке використовується для шифрування незахищених носіїв інформації, таких як компакт-диски, DVD-диски, USB-накопичувачі або жорсткі диски ноутбуків. Гнучкість цього програмного забезпечення дозволяє застосовувати захист до більшої кількості носіїв інформації. Однак до програмного забезпечення для шифрування медіафайлів застосовуються ті самі обмеження щодо співпраці, що й до USB-накопичувачів із самошифруванням.

Програмне забезпечення для шифрування файлів забезпечує більшу гнучкість застосування шифрування до конкретних файлів. При належному використанні програмного забезпечення для шифрування файлів власники

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		5

ресурсів можуть обмінюватися зашифрованими файлами електронною поштою чи іншими механізмами обміну файлами, зберігаючи захист. Щоб поділитися зашифрованими файлами, переконайтеся, що паролі надано безпечно.

Таблиця 1.1 – зразок списку інструментів, які відповідають вимогам шифрування знімних носіїв

Категорія інструменту	Параметри інструмента	Найкраще для
USB-накопичувачі з самошифруванням	Imation D250/S200/S250 IronKey S200/D200 Kingston DataTraveler 4000	Невелика група користувачів (менше 5) Необхідний мінімальний обмін файлами або співпраця Невеликий або помірний обсяг даних Мінімальні ресурси технічної підтримки
Програмне забезпечення для шифрування повного диска	Дискові утиліти Apple Mac OS X / FileVault2 dm-crypt Microsoft Windows Bitlocker Шифрування всього диска Symantec PGP VeraCrypt	Невелика група користувачів (менше 5) Необхідний мінімальний обмін файлами або співпраця Велика кількість даних
Програмне забезпечення для шифрування файлів	7zip (з використанням шифрування AES 256) Microsoft Windows EFS VeraCrypt	Від середньої до великої групи користувачів (більше 5) Над файлами мають працювати спільно користувачі з географічно розподілених місць Помірний або великий розмір даних

Перераховані інструменти зазвичай підтримують сучасні операційні системи, такі як Microsoft Windows, Mac OS X і Linux. Будь ласка, зверніться до веб-сайтів постачальників щодо конкретних системних вимог.

1.2 Область застосування

Багато програмних програм надають функції захисту паролем, які забезпечують лише завісу безпеки, яку легко подолати. Програмне забезпечення, яке не відповідає стандартам шифрування, включає:

- Adobe Acrobat до версії 10.0 (також відомої як версія X).
- Програма Microsoft Office до 2010 року.
- Winzip до версії 9.

План відновлення даних

Якщо знімний носій є єдиною копією захищених даних, ви повинні зробити наступне, щоб забезпечити надійне резервне копіювання захищених даних на інших пристроях.

- Захищені дані зберігаються на інших знімних носіях, які відповідають вимогам, викладеним у цьому документі;
- Захищені дані зберігаються в UCBackup із шифруванням.

Інструмент керування паролями

Інструмент керування паролями – це рішення, яке дозволяє використовувати єдиний складний головний пароль для централізованого захисту всіх ваших інших паролів і облікових даних. Це також зменшує необхідність для користувачів запам'ятовувати всі перестановки імені користувача та пароля, які використовуються для різних програм і веб-служб.

Хоча це зручно, широкі можливості доступу, які надає інструмент керування паролями, потребують підвищеної безпеки для захисту бази даних керування паролями. Ось кілька рекомендацій щодо того, як запобігти потраплянню вашої бази даних керування паролями в чужі руки:

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		7

– НЕ розповсюджуйте базу даних керування паролями на веб-сайтах або в службах обміну файлами.

– Створюючи головний пароль, дотримуйтесь правил створення пароля (відповідайте вимогам MSSND #5 ТА довжиною не менше 10 символів).

– Регулярно створюйте резервну копію файлу бази даних керування паролями, щоб запобігти блокуванню всіх ваших паролів.

– Увімкніть багатофакторну автентифікацію (MFA), якщо її підтримує інструмент керування паролями. Слід віддати перевагу наведеним нижче параметрам MFA, аніж будь-яким параметрам MFA на основі SMS (текстове повідомлення) або телефону, оскільки вони більш сприйнятливі до обходу:

- Програми OTP на основі часу, як-от Google Authenticator, Authy або Duo.

- Фізичний ключ безпеки U2F, наприклад YubiKey.

Прикладом інструменту керування паролями є LastPass, який доступний безкоштовно в операційних системах Windows, Linux і Mac OS X.

Таким чином, виходячи з вищеперерахованого, програмне забезпечення системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях, є актуальною задачею, яка потребує вирішення у даній випускній кваліфікаційній роботі за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		8

2 ПЕРЕГЛЯД АНАЛОГІЧНИХ ІСНУЮЧИХ СИСТЕМ

2.1 Огляд існуючих систем, технологій, архітектур, програмних рішень за профілем теми випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти

Розглянемо існуючі програми шифрування даних на переносних носіях інформації.

USB Safeguard

USB Safeguard це маленька безкоштовна програма, що легко зашифрує ваші конфіденційні дані алгоритмом AES 256, забезпечивши тим самим максимальний рівень безпеки. Для шифрування й дешифрування вам буде потрібно спеціальний ключ, які будете знати тільки ви й ніхто інший. Тому, навіть якщо переносний носій інформації буде загублений або украдений, то інформація на ньому буде в безпеці, тому що зловмисникові вона буде абсолютно марна.

Щоб зашифрувати за допомогою USB Safeguard ваші дані, досить скачати її з офіційного сайту й скопіювати файл на переносний носій інформації, на якій записана конфіденційна інформація. При першому запуску програми вам запропонують створити унікальний ключ для шифрування й потім вибрати файли й папки для шифрування. Просто перетягнете потрібні файли й папки у вікно програми й натисніть кнопку «Encrypt all». Після того, як всі дані будуть зашифровані, вам запропонують видалити оригінали одним із двох методів видалення (простим безповоротним видаленням і безповоротним видаленням за допомогою стандарту Do 5220-22M), щоб запобігти відновленню даних за допомогою спеціалізованих програмних продуктів. Для відновлення даних досить запустити USB Safeguard, увести свій ключ, вибрати файли й папки для

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		9

відновлення (вони вже будуть у списку програми) і натиснути кнопку «Decrypt All». Після цього програма відновить дані, і ви зможете скористатися ними.

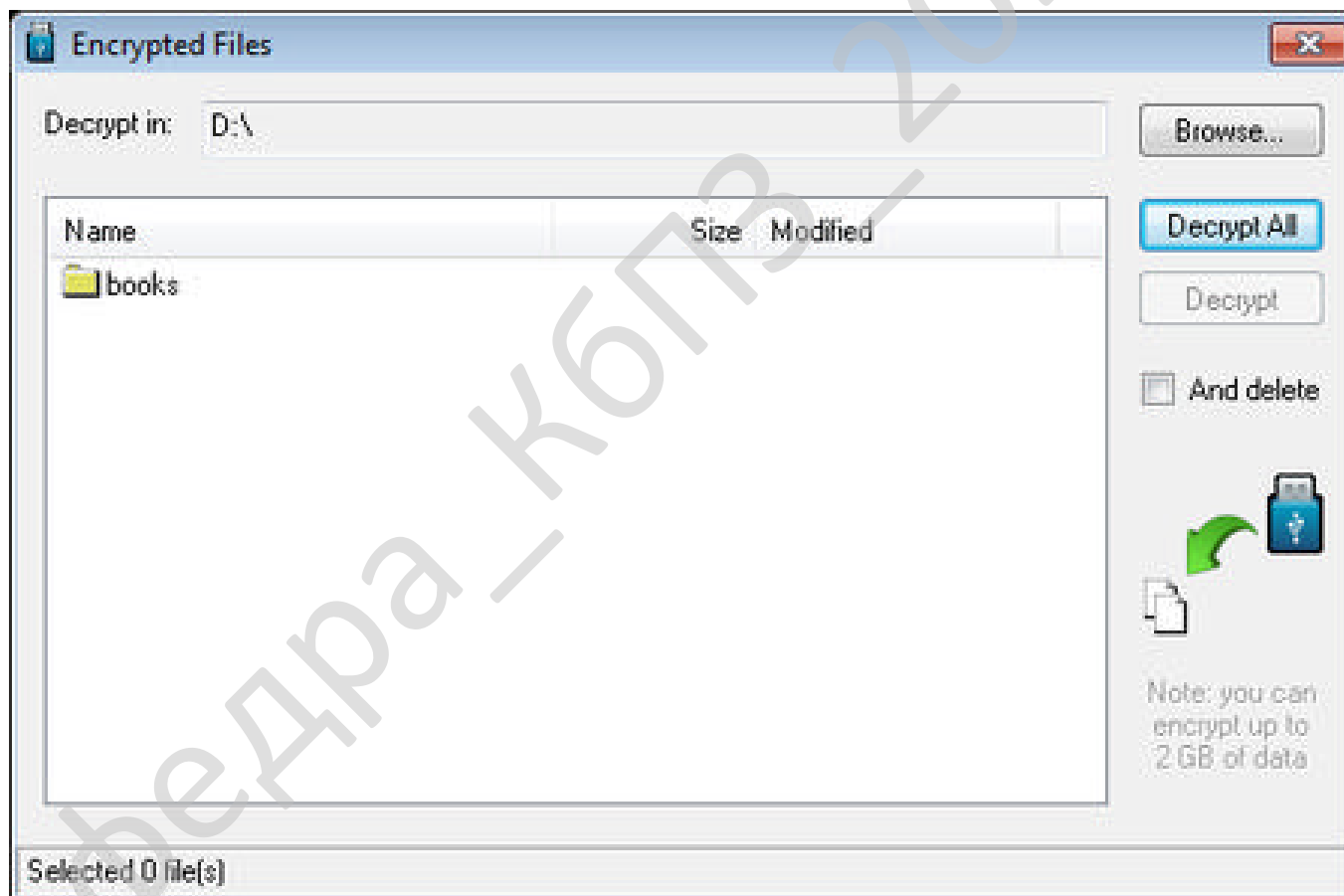


Рисунок 2.1 – Інтерфейс користувача USB Safeguard

Гарна програма, особливо, якщо врахувати її безкоштовність. Звичайно, є чого бажати їй у майбутньому, але це тільки перша версія й багато чого, думаю, у неї ще спереду.

Шифрування захисту даних Dell (DDPE)

Dell Data Protection Encryption (DDPE) – це корпоративна програма UCSF для шифрування настільних комп'ютерів і ноутбуків. External Media Shield (EMS) – це функція DDPE, яка дозволяє зберігати зашифровані файли на знімних пристроях зберігання даних, таких як флеш-накопичувачі або зовнішні жорсткі диски.

DDPE недоступний для macOS Big Sur, оскільки Dell припинила подальшу розробку цього програмного забезпечення. Клацніть тут, щоб отримати додаткові відомості про шифрування та використання знімних пристроїв зберігання на macOS Big Sur в UCSF.

Як зашифрувати файли на USB-накопичувачі?

Спочатку вам потрібно активувати EMS на вашому диску. Ви можете зробити це, підключивши його до комп'ютера UCSF, який має DDPE, і натиснувши «Так» у запиті шифрування. Це пов'язує диск з вашим логіном UCSF і вимагає встановлення пароля диска.

Після активації EMS на диску файли, скопійовані з комп'ютера з підтримкою DDPE на диск, будуть зашифровані. Файли, які вже знаходяться на диску, який ви використовуєте, не шифруються автоматично. Щоб зашифрувати їх, скопіюйте файли з диска, а потім знову ввімкніть їх.

Як читати зашифровані файли на комп'ютері без DDPE?

Після активації EMS на диску, залежно від вашої операційної системи, програма Windows або Mac під назвою AccessEncryptedData копіюється на диск. Програма EMS Explorer дозволить вам читати та зберігати зашифровані файли на диску, використовуючи пароль диска, який ви створили під час активації EMS на диску.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		11

Що робити, якщо я забув свій пароль до диска?

Ви можете підключити свій накопичувач до будь-якого ПК UCSF, який має DDPE, і скинути пароль за допомогою програми DDPE.

Якщо у вас немає доступу до комп'ютера UCSF, зателефонуйте в службу IT Service Desk за номером 415-514-4100 і попросіть скинути пароль. Вам потрібно буде підтвердити свою особу, подібно до скидання пароля електронною поштою.

Як запобігти шифруванню пристрою за допомогою DDPE Removable Storage Encryption?

Деякі пристрої можуть бути схвалені для обходу шифрування знімних носіїв. Ми вже додали типові USB-накопичувачі з апаратним шифруванням. Зв'яжіться зі службою IT Service Desk за номером 415-514-4100 або надішліть запит на сайті <https://help.ucsf.edu>. Запит має містити дійсне бізнес-обґрунтування дозволу пристрою обійти шифрування знімного носія DDPE (наприклад, пристрій зашифровано апаратним забезпеченням).

Як розшифрувати диск, зашифрований за допомогою DDPE Removable Storage Encryption?

Ви можете (1) скопіювати файли з диска на комп'ютер, який має DDPE, або (2) використати програми DDPE на диску та відформатувати диск. Користувачі Campus можуть не активувати EMS на диску знову та скопіювати файли на диск.

Зв'яжіться зі службою IT Service Desk за номером 415-514-4100 або надішліть запит на сайті <https://help.ucsf.edu>, якщо у вас є диск, який не можна відформатувати, але з нього потрібно видалити шифрування DDPE EMS.

У мене на комп'ютері немає DDPE; як я можу зашифрувати свої зовнішні диски?

Ви можете використовувати диски з апаратним шифруванням, як-от рекомендовані тут.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		12

Якщо у вас є доступ до будь-якого комп'ютера UCSF, який має DDPE, ви можете активувати на ньому EMS, увійшовши за допомогою свого облікового запису UCSF і підключивши диск до комп'ютера.

Ви також можете зв'язатися зі службою IT Service Desk за номером 415-514-4100 або надіслати заявку на сайті <https://help.ucsf.edu>, якщо хочете встановити DDPE на свій комп'ютер.

Завжди створюйте резервну копію своїх даних перед шифруванням або дешифруванням пристрою. Можливо, вам знадобиться розшифрувати та видалити старі програми шифрування.

У мене зовнішній диск з апаратним шифруванням; чи попросить шифрування знімної пам'яті DDPE зашифрувати його?

UCSF вже схвалив деякі поширені зовнішні диски з апаратним шифруванням для обходу шифрування знімних носіїв. Якщо у вас є такий, якого немає в наведеному нижче списку, зв'яжіться зі службою IT Service Desk за номером 415-514-4100 або надішліть заявку на сторінці <https://help.ucsf.edu>, щоб подати запит на схвалення диска з апаратним шифруванням для обходу DDPE Removable Шифрування зберігання.

Таблиця 2.1 – Моделі пристроїв

Виробник	Модель	Фото пристрою
Apricorn	Padlock 2	

Продовження таблиці 2.1

<p>Apricorn</p>	<p>Aegis Padlock 3.0</p>	
<p>Apricorn</p>	<p>Aegis Padlock DT</p>	
<p>Apricorn</p>	<p>Aegis Padlock SSD</p>	

Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата

ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ

Арк.

14

Продовження таблиці 2.1

<p>Apricorn</p>	<p>Aegis Secure Key 2.0</p>	
<p>Apricorn</p>	<p>Aegis Secure Key 3.0</p>	
<p>Corsair</p>	<p>Padlock v2</p>	

Продовження таблиці 2.1

EDGE	DiskGO Secure Pro 3.0	
IronKey	Secure Drive	
Кінгстон	DataTraveler Locker+ G3	

Чи існують способи шифрування даних на знімних носіях, які не використовують DDPE?

Так. Ви також можете використовувати диски з апаратним шифруванням або програмне шифрування.

Диски з апаратним шифруванням

Ви можете придбати та використовувати знімний диск із апаратним шифруванням. Диски з апаратним шифруванням коштують дорожче, але вони не потребують встановлення додаткового програмного забезпечення та можуть бути відформатовані будь-яким способом. Накопичувач шифрує інформацію за

допомогою вбудованого механізму. Для доступу до цих дисків потрібен створений користувачем код; вони не потребують додаткового програмного забезпечення.

Symantec Encryption Desktop і PGP

Symantec Encryption Desktop і PGP можуть шифрувати зовнішні диски. UCSF більше не розгортає PGP; зв'яжіться зі службою IT Service Desk, щоб отримати допомогу у визначенні того, чи потрібно шифрувати знімний накопичувач за допомогою PGP чи DDPE EMS.

Доступ до знімного диска, зашифрованого за допомогою PGP, може мати лише комп'ютер, на якому встановлено PGP.

FileVault 2 (зовнішній)

FileVault 2 – це рідна служба шифрування Apple, яка входить до складу OS X, і її також можна використовувати для шифрування знімних дисків. FileVault 2 працюватиме лише на дисках, відформатованих під Mac; Ви не можете прочитати диск, зашифрований FileVault 2, на ПК. Докладніше про використання FileVault 2 на зовнішньому диску читайте тут.

BitLocker To Go

BitLocker To Go – це служба шифрування знімних носіїв, вбудована в версії Pro, Ultimate та Enterprise Microsoft Windows 7, 8 і 10. BitLocker працюватиме лише на дисках, відформатованих у ПК; ви не можете прочитати диск, зашифрований BitLocker, на Mac.

2.2 Обґрунтування вибору засобів для побудови системи кібербезпеки та мови програмування

Embarcadero Delphi, раніше Borland Delphi і Codegear Delphi, – інтегроване середовище розробки ПЗ для Microsoft Windows, Mac OS, iOS і Android мовою Delphi (що раніше носила назву Object Pascal), створена спочатку фірмою Borland і на даний момент належить й розроблюється Embarcadero Technologies.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		17

Embarcadero Delphi є частиною пакета Embarcadero RAD Studio і поставляється в чотирьох редакціях: Community (поширюється безкоштовно й має обмежену ліцензію на використання в комерційних цілях), Professional, Enterprise і Architect.

Delphi 10.4 Sydney

Випущено 26 травня 2020 року. RAD Studio Delphi 10.4 забезпечує значно поліпшену високопродуктивну нативну підтримку Windows, кращу продуктивність розробки, миттєві підказки code completion, прискорення виконання коду із синтаксисом керованих записів, поліпшення виконання паралельних завдань на сучасних багатоядерних CPU, а також містить більш 1000 виправлень багів, поліпшення продуктивності середовища й бібліотек і багато чого крім того.

Основні можливості Delphi 10.4.1:

– Істотні розширення для Windows: поліпшення для застосунків на моніторах 4K High DPI, інтеграція з новим WebView2 на базі Chromium, використання розширених title bars, таких же, як в Office, Explorer, Google Chrome.

– Керування пам'яттю в Delphi тепер стандартизоване на всіх підтримуваних платформах – мобільних, настільних і серверних – використовувачи класичну реалізацію керування пам'яттю об'єктів.

– Істотне поліпшення Delphi Code Insight (без можливого блокування IDE – в окремому процесі), що допоможе при роботі з великими проектами.

– Тип даних Delphi «record» тепер підтримуватимуть довільні ініціалізацію, фіналізацію й операції копіювання.

– Розширена підтримка бібліотек C++: ZeroMQ, SDL2, SOCl, libSIMDpp і Nematode.

– Відладник Win 64 (на LLDB) і збирач для C++.

– Поліпшення для C++: Включена велика кількість поліпшень STL з Dinkumware.

– Підтримка Metal Driver GPU для macOS і iOS.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		18

- Вбудований Fmxlinux.
- Компонент Twebbrowser для iOS тепер реалізований на Wkwebview API.

Реалізація компонента Media Player для macOS тепер використовує Avfoundation. Реалізований заново стилізуємий FMX компонент TМемо на платформі Windows значно поліпшений і тепер має відмінну підтримку ІМЕ.

- Численні поліпшення швидкості й стабільності роботи нашої бібліотеки The Parallel Programming Library (PPL).

- Додані оновлені драйвери для FireBird, PostgreSQL і SQLite.

- Клієнтські бібліотеки HTTP і REST Client розширені застосунковими можливостями роботи з HTTPS. Також були розширені можливості підтримки Amazon AWS services

- У технологію Visual LiveBindings внесена безліч поліпшень, у тому числі швидкодії, що стосуються, застосунків на VCL і FireMonkey

RAD Studio 10.4 Короткий огляд:

- Істотні розширення для Windows. Створення застосунків, що чудово виглядають, із чіткими елементами інтерфейсу на 4к моніторах High DPI за допомогою нової гнучкої підтримки стилів елементів керування на екрані. Інтеграція із сучасними, безпечними web-технологіями від Microsoft – новим WebView2 на базі Chromium. Використання сучасних розширених title bars, таких же, як в Office, Explorer, Google Chrome, у своїх проектах. Істотні поліпшення надійності налагодження в новому відладнику для C++ Windows 64-bit.

- Зросла продуктивність розробки. Ріст продуктивності за рахунок миттєвої реакції підказок code completion у середовищі IDE. Краща сумісність із уже наявною кодовою базою, і спрощення програмування за рахунок уніфікованої архітектури керування пам'яттю. Швидке зв'язування даних і візуальних елементів за допомогою розширеної технології Visual LiveBindings з підвищеною швидкодією. Просте використання розповсюджених бібліотек C++, наприклад, ZeroMQ, SDL2, SOCI, libSIMDpp і Nematode. Оновлена підтримка Amazon AWS cloud.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		19

– Поліпшення швидкодії і якості. Більш 1000 поліпшень швидкодії і якості. Краща ефективність коду за допомогою нового синтаксису `custom managed records`. Більш швидке виконання паралельних завдань на сучасних багатоядерних CPU. Переконаєтеся в прискоренні відображення на екрані з підтримкою Metal API на macOS і iOS. Краща сумісність із уже наявною кодовою базою й спрощення програмування за рахунок уніфікованої архітектури керування пам'яттю.

Істотне поліпшення Delphi Code Insight

Як найбільше й головне поліпшення інструментів програмування Delphi за багато років, в 10.4 Delphi Code Insight реалізований через Language Server Protocol (LSP). LSP – це технологія генерації результатів для code completion, навігації й інших сервісів в окремому процесі. Це значить, що code completion і Code Insight одержать більш точні результати без блокування IDE. 10.4 забезпечує набагато більш високу продуктивність розроблювачів, які працюють із більшими проектами, що містять мільйони рядків коду.

Delphi Custom Managed Records

Ключове розширення мови Delphi: тип даних Delphi «record» тепер підтримуть довільні ініціалізацію, фіналізацію й операції копіювання. Управляйте тем, як ці структури створюються, копіюються й звільнюються з допомогу вашого коду, який буде виконуватися у відповідний момент.

Це розширює потужність конструкцій records в Delphi, які використовуються щоб одержати більшу ефективність у порівнянні із класами.

Єдине керування пам'яттю

Керування пам'яттю в Delphi тепер стандартизоване на всіх підтримуваних платформах – мобільних, настільних і серверних – використовувачи класичну реалізацію керування пам'яттю об'єктів.

У порівнянні з Automatic Reference Counting (ARC), це дає кращу сумісність із існуючим кодом і спрощує написання компонентів, бібліотек і застосунків.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		20

ARC модель керування пам'яттю model залишилася для керування рядками й посиланнями на тип інтерфейсу на всіх платформах. Для C++ це означає, що при створенні й звільненні Delphi-style класів в C++ використовується звичайне керування пам'яттю, як у будь-якого heap-allocated класу C++, що значно знижує складність коду.

Розширена підтримка бібліотек C++

В 10.4 ми портували багато популярних бібліотек C++ у C++Builder.

Забезпечивши оптимізовану підтримку бібліотек ZeroMQ, SDL2, SOCI, libSMDpp і Nematode, поряд із уже підтримуваними Boost і Eigen, які можуть бути додані за допомогою менеджера пакетів Getit.

Win 64-відладник і збирач для C++

В 10.4 з'явився новий відладник C++ для Windows 64-bit. Відладник заснований на LLDB і показує значне збільшення стабільності при налагодженні 64-bit застосунків поряд з новими відладочними можливостями, такими як перегляд і інспекція типів начебто рядків C++ і Delphi, а також колекцій STL, включаючи std::vector, std::map і інших. Крім того, згенерована для застосунку відладочна інформація має інший внутрішній формат, сприяючи більш стабільному й багатому на можливості процесу налагодження, більш докладним перегляду й інспекції в debug-time.

Підвищення якості й швидкодії інструментів

- Велика кількість поліпшень STL від Dinkumware.
- Поліпшені деякі найважливіші методи й області RTL, на базі поліпшень сумісності з популярними бібліотеками C++.
- Поліпшена підтримка Cmake.
- Велика кількість виправлень для підвищення стабільності і якості.
- Відновлення Windows API – Обновлено й додали безліч декларацій API щоб добитися ще більшої інтеграції із платформою Windows.

- Загальні вдосконалення в бібліотеці доступу до БД FireDAC, включаючи оновлені драйвера для FireBird, PostgreSQL і SQLite. Вибір статичного або динамічного підключення SQLite до застосунку.

Змінені стилі VCL для High DPI

В 10.4, архітектура стилізації VCL була суттєво розширена для підтримки High DPI і 4K моніторів. Тепер усі елементи UI на формі VCL автоматично масштабуються під відповідне до монітора дозвіл для показу форми. Був оновлений API стилізації для підтримки стилів high DPI.

Кожний графічний елемент UI може бути обраний з наборів різних масштабів і масштабований до потрібного DPI, що дає чітке зображення елементів UI на всіх моніторах.

Нові High DPI стилі й стилізація окремих VCL компонент

Обновлено велике число вбудованих і преміальних VCL стилів для підтримки нового режиму стилізації High-dpi. Це дозволяє вам створювати застосунку з відмінним дизайном для всіх моніторів.

Розроблювачі VCL застосунків тепер можуть використовувати трохи VCL стилів на різних формах в одному застосунку або в різних компонентах на одній формі. Це також включає стилізацію компонентів загальною темою для платформи. Крім застосункової гнучкості використання стилів, це дозволяє використовувати нестилізовані компоненти із зовнішніх бібліотек в VCL застосунках, що використовують стиль.

Поліпшена кроссплатформеність

- Додана підтримка Metal Driver GPU для macOS і iOS.
- Крім підтримки останнього iOS SDK, в RAD Studio 10.4 розроблювачі можуть задовольнити нові вимоги Apple до набору стартових екранів.
- Реалізований заново стилізуємий FMX компонент TMemo на платформі Windows значно поліпшений і тепер має відмінну підтримку IME.
- Користувачам редакцій Enterprise або Architect доступна повна інтеграція Fmxlinux з IDE для створення клієнтських застосунків Linux з GUI.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		22

- Компонент Twebbrowser для iOS тепер реалізований на Wkwebview API.
- Реалізація компонента Media Player для macOS тепер використовує Avfoundation.

Оновлений менеджер пакетів Getit

Менеджер пакетів Getit в IDE був значно вдосконалений.

Дати випуску релізів пакетів тепер видні, і можливе сортування списку по цих датах; відбір тільки встановлених пакетів, контенту, доступного тільки при наявності підписки, багато чого іншого.

Універсальний інсталятор для установки Online і Offline

В 10.4 включений новий універсальний інсталятор, який використовує технологію на базі Getit. Цей інсталятор підтримує як online, так і offline (з ISO) варіанти установки.

Тепер обоє варіанта установки дозволяють вам указати початковий набір можливостей RAD Studio для установки, наприклад, свою комбінацію мов програмування й цільових платформ, мов інтерфейсу, і додавати до нього або видаляти непотрібне в будь-який момент.

2.3 Розгорнута постановка завдання

Згідно з технічним завданням на випуск кваліфікаційну роботу за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти, реалізації підлягає програмне забезпечення, яке призначено для системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях.

В процесі розробки випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти необхідно виконати наступний обсяг роботи:

а) провести аналіз існуючих систем-аналогів для виявлення їх позитивних і негативних якостей. Результати аналізу врахувати в подальших розробках;

б) вибрати та обґрунтувати методику побудови системи кібербезпеки контролю роботи технологічного обладнання на виробництві в автоматизованому

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		23

режимі. Розробити функціональну та структурну схеми системи;

в) розробити програмне забезпечення системи, що дозволить реалізувати поставлену технічним завданням задачу. Побудувати блок-схеми алгоритмів програми та підпрограми;

г) організувати інтерфейс користувача з метою формування та виводу на екран ЕОМ повідомлень про некоректні дії користувача та нестандартні ситуації в роботі технологічного обладнання;

д) розробити рекомендації по організаційних та методичних заходах, які забезпечать впровадження системи кібербезпеки в промислову експлуатацію та її подальшу успішну експлуатацію;

е) провести розрахунки по визначенню економічної ефективності розробленої системи;

ж) розробити заходи по охороні праці при впровадженні та експлуатації системи, а також розробити заходи з цивільного захисту;

з) сформулювати висновки про виконаний обсяг робіт та одержані результати.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		24

3 ОПИС І ОБҐРУНТУВАННЯ ПРОЕКТНИХ РІШЕНЬ

3.1 Опис функціонування системи

Шифрування даних – це поширений і ефективний метод захисту – правильний вибір для захисту інформації організації. Однак існує кілька різних методів шифрування, тож як вибрати?

У світі, де кількість кіберзлочинів зростає, приємно знати, що існує стільки ж методів захисту мережі, скільки способів її проникнення. Справжнє завдання полягає в тому, щоб вирішити, які методи повинен застосувати експерт з безпеки в Інтернеті, щоб найкраще відповідати конкретній ситуації в організації.

Шифрування даних – це метод захисту даних шляхом їх кодування таким чином, що їх може розшифрувати або отримати доступ лише особа, яка має правильний ключ шифрування. Коли особа або організація отримує доступ до зашифрованих даних без дозволу, вони виглядають зашифрованими або нечитабельними.

Шифрування даних – це процес перетворення даних із читабельного формату на зашифровану інформацію. Це зроблено для того, щоб сторонні очі не могли прочитати конфіденційні дані під час передачі. Шифрування можна застосовувати до документів, файлів, повідомлень або будь-якої іншої форми зв'язку через мережу.

Щоб зберегти цілісність наших даних, шифрування є життєво важливим інструментом, значення якого неможливо переоцінити. Майже все, що ми бачимо в Інтернеті, проходить певний рівень шифрування, будь то веб-сайти чи програми.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		25

Визначається шифрування як «... перетворення даних із читабельного формату в закодований формат, який можна прочитати або обробити лише після того, як його було розшифровано».

Шифрування вважається основним будівельним блоком безпеки даних, який широко використовується великими організаціями, малими підприємствами та окремими споживачами. Це найпростіший і найважливіший засіб захисту інформації, яка переходить від кінцевих точок до серверів.

Враховуючи підвищений ризик кіберзлочинності сьогодні, кожна особа та група, яка користується Інтернетом, повинна бути знайома принаймні з основними методами шифрування та використовувати їх.

Як працює шифрування даних?

Дані, які потрібно зашифрувати, називають відкритим текстом або відкритим текстом. Відкритий текст потрібно передати за допомогою певних алгоритмів шифрування, які в основному є математичними обчисленнями, які виконуються з необробленою інформацією. Існує кілька алгоритмів шифрування, кожен з яких відрізняється програмою та індексом безпеки.

Окрім алгоритмів, потрібен також ключ шифрування. За допомогою згаданого ключа та відповідного алгоритму шифрування відкритий текст перетворюється на зашифрований фрагмент даних, також відомий як зашифрований текст. Замість того, щоб надсилати відкритий текст одержувачу, зашифрований текст надсилається через незахищені канали зв'язку.

Коли зашифрований текст досягає призначеного одержувача, він/вона може використати ключ дешифрування, щоб перетворити зашифрований текст назад у вихідний читабельний формат, тобто відкритий текст. Цей ключ розшифровки має постійно зберігатися в таємниці та може бути або не схожий на ключ, який використовується для шифрування повідомлення. Зрозуміємо те ж саме на прикладі.

Якщо хтось цікавиться, чому організаціям потрібно практикувати шифрування, майте на увазі ці чотири причини:

– Автентифікація: шифрування з відкритим ключем доводить, що вихідний сервер веб-сайту володіє закритим ключем і тому йому законно призначено сертифікат SSL. У світі, де існує так багато шахрайських веб-сайтів, це важлива функція.

– Конфіденційність: шифрування гарантує, що ніхто не зможе прочитати повідомлення або отримати доступ до даних, крім законного одержувача або власника даних. Цей захід запобігає доступу та читанню особистих даних кіберзлочинцями, хакерами, інтернет-провайдерами, спамерами та навіть державними установами.

– Відповідність нормативним вимогам: у багатьох галузях і державних установах діють правила, які вимагають від організацій, які працюють з особистою інформацією користувачів, зберігати ці дані в шифруванні. Вибірка нормативних стандартів і стандартів відповідності, які забезпечують дотримання шифрування, включає HIPAA, PCI-DSS і GDPR.

– Безпека: шифрування допомагає захистити інформацію від витоку даних, незалежно від того, чи перебувають вони в стані спокою чи в дорозі. Наприклад, навіть якщо корпоративний пристрій загубили або вкрали, дані, що зберігаються на ньому, швидше за все, будуть у безпеці, якщо жорсткий диск належним чином зашифровано. Шифрування також допомагає захистити дані від зловмисних дій, як-от атак типу "людина посередині", і дозволяє сторонам спілкуватися, не боячись витоку даних.

Читайте також: Подолання розриву між HIPAA та хмарними обчисленнями

Давайте тепер дізнаємось про важливі типи методів шифрування даних.

Існує кілька доступних підходів до шифрування даних. Більшість спеціалістів із безпеки в Інтернеті (IS) розбивають шифрування на три різні

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		27

методи: симетричне, асиметричне та гешування. Вони, у свою чергу, поділяються на різні типи. Ми розглянемо кожен окремо.

Симетричний метод шифрування також називається криптографією із закритим ключем або алгоритмом секретного ключа. Цей метод вимагає, щоб відправник і одержувач мали доступ до одного ключа. Отже, одержувач повинен мати ключ до того, як повідомлення буде розшифровано. Цей метод найкраще працює для закритих систем, які мають менший ризик вторгнення третьої сторони.

Позитивним є те, що симетричне шифрування швидше, ніж асиметричне. Однак негативним є те, що обидві сторони мають переконатися, що ключ надійно зберігається та доступний лише програмному забезпеченню, яке має його використовувати.

Асиметричний метод шифрування, також званий криптографією з відкритим ключем, використовує два ключі для процесу шифрування, відкритий і закритий, які математично пов'язані між собою. Користувач використовує один ключ для шифрування, а інший – для дешифрування, хоча не має значення, який ви виберете першим.

Як впливає з назви, відкритий ключ є у вільному доступі для всіх, тоді як закритий ключ залишається лише в тих одержувачів, яким він потрібен для розшифровки повідомлень. Обидва ключі є просто великими числами, які не є ідентичними, але поєднані один з одним, і тут виникає «асиметрична» частина.

Гешування генерує унікальний підпис фіксованої довжини для набору даних або повідомлення. Кожне конкретне повідомлення має свій унікальний геш, що дозволяє легко відстежувати незначні зміни в інформації. Дані, зашифровані за допомогою гешування, неможливо розшифрувати або повернути до початкової форми. Тому гешування використовується лише як метод перевірки даних.

Багато експертів з безпеки в Інтернеті навіть не вважають гешування фактичним методом шифрування, але лінія досить розмита, щоб класифікація

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		28

залишалася в силі. Суть полягає в тому, що це ефективний спосіб показати, що ніхто не змінював інформацію.

Тепер, коли ми розглянули типи методів шифрування даних, давайте вивчимо конкретні алгоритми шифрування.

Алгоритми шифрування використовуються для перетворення даних у зашифрований текст. Використовуючи ключ шифрування, алгоритм може змінювати дані передбачуваним чином, у результаті чого зашифровані дані виглядають випадковими, але їх можна перетворити назад у відкритий текст за допомогою ключа дешифрування.

Найкращі алгоритми шифрування

Сьогодні існує безліч різноманітних алгоритмів шифрування. Ось п'ять найпоширеніших.

– AES. Advanced Encryption Standard (AES) – надійний стандартний алгоритм, який використовується урядом Сполучених Штатів, а також іншими організаціями. Хоча надзвичайно ефективний у 128-бітній формі, AES також використовує 192- та 256-бітні ключі для дуже вимогливих цілей шифрування. AES широко вважається невразливим до всіх атак, крім грубої сили. Незважаючи на це, багато експертів з інтернет-безпеки вважають, що AES з часом вважатиметься основним стандартом для шифрування даних у приватному секторі.

– Потрійний DES. Triple DES є наступником оригінального алгоритму Data Encryption Standard (DES), створеного у відповідь на хакерів, які з'ясували, як зламати DES. Це симетричне шифрування, яке колись було найпоширенішим симетричним алгоритмом у галузі, хоча воно поступово припиняється. TripleDES застосовує алгоритм DES тричі до кожного блоку даних і зазвичай використовується для шифрування паролів UNIX і PIN-кодів банкоматів.

– RSA. RSA – це асиметричний алгоритм шифрування з відкритим ключем і стандарт для шифрування інформації, що передається через Інтернет. Шифрування RSA є надійним і надійним, оскільки створює величезну купу

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		29

тарабарщини, яка розчаровує потенційних хакерів, змушуючи їх витратити багато часу та енергії на злом систем.

– Blowfish. Blowfish – ще один алгоритм, розроблений для заміни DES. Цей симетричний інструмент розбиває повідомлення на 64-розрядні блоки та шифрує їх окремо. Blowfish має репутацію швидкості, гнучкості та непорушності. Це загальнодоступне надбання, тож це робить його безкоштовним і ще більше додає йому привабливості. Blowfish зазвичай зустрічається на платформах електронної комерції, у захисті платежів і в інструментах керування паролями.

– Twofish. Twofish є наступником Blowfish. Це безліцензійне симетричне шифрування, яке розшифровує 128-бітні блоки даних. Крім того, Twofish завжди шифрує дані в 16 циклів, незалежно від розміру ключа. Twofish ідеально підходить як для програмного, так і для апаратного середовища і вважається одним із найшвидших у своєму типі. Багато сучасних програмних рішень для шифрування файлів і папок використовують цей метод.

– Рівест-Шамір-Адлеман (RSA). Рівест-Шамір-Адлеман – це асиметричний алгоритм шифрування, який розкладає добуток двох великих простих чисел на множники. Лише користувач, який знає ці два числа, може успішно розшифрувати повідомлення. Цифрові підписи зазвичай використовують RSA, але алгоритм сповільнюється під час шифрування великих обсягів даних.

3DES

Незважаючи на те, що алгоритм потрійного шифрування даних (3DEA) є формальною назвою, він більш відомий як 3DES. Це пояснюється тим, що метод 3DES тричі шифрує свої дані за допомогою шифру Data Encryption Standard (DES). DES – це мережевий метод Feistel із симетричним ключем. Як шифр із симетричним ключем, він використовує той самий ключ як для шифрування, так і для дешифрування. Мережа Feistel робить кожен із цих процесів майже ідентичним, що забезпечує більш ефективну техніку для реалізації.

Хоча DES має 64-бітний блок і розмір ключа, на практиці ключ забезпечує лише 56-бітний захист. Через коротку довжину ключа DES 3DES було створено

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		30

як більш безпечну альтернативу. Алгоритм DES виконується тричі з трьома ключами в 3DES; незважаючи на це, він вважається безпечним, лише якщо використовуються три різні ключі.

Коли недоліки стандартного DES стали очевидними, 3DES широко використовувався в різноманітних програмах. До появи AES це був один із найпоширеніших алгоритмів шифрування.

Приклади його застосування:

- Платіжні системи EMV.
- Microsoft Office.
- Firefox.

Оскільки існують кращі альтернативи, деякі з цих сайтів більше не використовують 3DES.

Згідно з проектом пропозиції, наданим Національним інститутом стандартів і технологій (NIST), усі варіанти 3DES будуть припинені до 2023 року та заборонені, починаючи з 2024 року. Хоча це лише чернетка, план означає кінець цілої ери.

Майбутнє шифрування даних

У результаті індустрія просуває шифрування на кількох фронтах. Робляться деякі спроби збільшити розміри ключів, щоб запобігти грубому декодуванню. Інші ініціативи досліджують нові алгоритми криптографії. Наприклад, Національний інститут стандартів і технологій тестує квантово безпечний алгоритм відкритого ключа наступного покоління.

Справа в тому, що більшість квантово-безпечних алгоритмів неефективні на традиційних комп'ютерних системах. Щоб подолати цю проблему, галузь зосереджується на винаході прискорювачів для прискорення алгоритмів у системах x86.

Гомоморфне шифрування – це захоплююче поняття, яке дозволяє користувачам виконувати обчислення із зашифрованими даними без їх попереднього розшифрування. У результаті аналітик, якому це потрібно, може

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		31

запитувати базу даних, що містить секретну інформацію, без необхідності запитувати дозвіл аналітика вищого рівня або вимагати розсекречення даних.

Окрім захисту даних у всіх станах, гомоморфне шифрування також захищає їх у русі, під час використання та під час спокою (на жорсткому диску). Ще одна перевага полягає в тому, що він квантово безпечний, оскільки використовує ту саму арифметику, що й квантові комп'ютери.

Асиметричне та симетричне шифрування краще підходять для конкретних сценаріїв. Симетричне шифрування, яке використовує один ключ, краще для даних у спокої. Дані, що містяться в базах даних, повинні бути зашифровані, щоб запобігти їх злому або крадіжці. Оскільки ці дані мають бути захищеними лише до тих пір, поки їх не знадобиться отримати в майбутньому, для цього не потрібні два ключі, просто один, наданий за допомогою симетричного шифрування. Асиметричне шифрування, з іншого боку, слід використовувати для даних, які передаються іншим особам електронною поштою. Якщо для даних в електронних листах використовувалося лише симетричне шифрування, зловмисник може викрасти або скомпрометувати матеріал, отримавши ключ, який використовується для шифрування та дешифрування. Оскільки їхній відкритий ключ використовувався для шифрування даних, відправник і одержувач гарантують, що лише одержувач може розшифрувати дані за допомогою асиметричного шифрування.

Шифрування даних у бізнесі усуває інформаційні витрати та зменшує вартість їх впливу. Це один із найефективніших методів безпеки для захисту конфіденційної інформації, але ви повинні розуміти, які документи шифрувати та як їх ефективно використовувати.

Згідно з опитуванням 2019 року, близько 45% компаній мають узгоджену політику шифрування на своїх підприємствах. Якщо ваша компанія працює в хмарній інфраструктурі, ви повинні спочатку спланувати свої вимоги до безпеки для розгортання хмари та будь-яких даних, які будуть переміщені в хмару.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		32

Складіть список усіх конфіденційних джерел даних, щоб знати, що потрібно зашифрувати з яким ступенем безпеки бітового ключа.

Наприклад, якщо ваша організація розробляє хмарний веб-сайт, вам потрібно буде дозволити інженерам і виробникам обмінюватися вихідним кодом і проектними документами між собою. Вам потрібно буде встановити захист наскрізного шифрування, використовуючи один із численних способів, розглянутих у цій статті, щоб захистити конфіденційні дані, які їм знадобиться для передачі. Ви можете забезпечити безпеку своїх даних у хмарі, навіть якщо постачальник хмарного сховища або ваш обліковий запис скомпрометовано, навіть якщо деякі хмарні постачальники забезпечують певний рівень шифрування.

Кроки для впровадження ефективної стратегії шифрування

Співпраця

Розробка стратегії шифрування вимагає командної роботи. Краще підходити до цього як до великомасштабного проекту, включаючи членів керівництва, ІТ та операцій. Почніть зі збору важливих даних від зацікавлених сторін і визначення законодавства, законів, інструкцій і зовнішніх сил, які впливатимуть на рішення про купівлю та впровадження. Потім можна переходити до визначення місць високого ризику, таких як ноутбуки, мобільні пристрої, бездротові мережі та резервні копії даних.

Визначте свої вимоги до безпеки

Корисно мати загальне уявлення про ваші вимоги до безпеки. Розумно почати з оцінки загрози, оскільки вона допоможе вам визначити, які дані потрібно зашифрувати. Вимоги до міцності та обробки різних систем шифрування можуть відрізнятися, тому також важливо оцінити, наскільки безпечною має бути ваша система.

Виберіть відповідні інструменти шифрування

Визначивши свої вимоги до безпеки, можна починати шукати рішення, які найкраще їх задовольняють. Майте на увазі, що для ефективного захисту мережі

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		33

вам, швидше за все, знадобиться встановити різні алгоритми шифрування даних. Наприклад, ви можете використовувати протокол рівня безпечних сокетів (SSL) для шифрування даних, які надсилаються на ваш веб-сайт і з нього, разом із розширеним стандартом шифрування (AES) для захисту даних у стані спокою та резервного копіювання. Використання правильних технологій шифрування на кожному рівні зберігання та передачі даних допоможе максимально захистити дані вашої компанії. Зашифровані програми, як-от зашифровані служби електронної пошти, також можуть допомогти забезпечити загальну безпеку.

Підготуйтеся до плавного розгортання свого плану шифрування

Виконання вашої стратегії шифрування, як і будь-які великі зміни у вашій фірмі, має бути добре спланованим. Якщо у вас є програми, орієнтовані на клієнтів, ваше нове шифрування може знадобитися інтегрувати у серверну частину програми. Подібним чином можуть знадобитися додаткові процедури для інтеграції вашого нового методу шифрування із застарілими системами. Ви можете впровадити ці зміни з мінімальними порушеннями, якщо добре сплануєте їх заздалегідь. Співпраця зі стороннім постачальником ІТ-послуг також може допомогти в переході. Ви не будете перевантажувати свій власний ІТ-персонал занадто великою роботою, пов'язаною із впровадженням вашого підходу до шифрування.

Після встановлення підтримуйте культуру безпеки

Шифрування даних, яким би цінним воно не було, не є панацеєю від ваших проблем безпеки. Щоб отримати хороші результати, переконайтеся, що ваша команда навчена використовувати належні методи шифрування та керування ключами. Якщо працівники розмістять свої ключі шифрування на незахищених серверах, ворожі зловмисники можуть отримати доступ до зашифрованих даних вашої компанії. Вважається, що саме цей тип людської помилки відповідає за 84 відсотки порушень кібербезпеки. Шифрування слід використовувати в поєднанні з іншими методами безпеки, щоб максимально підвищити безпеку. Ваша компанія може захистити свої дані з багатьма рівнями

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		34

безпеки, розгорнувши захищене обладнання та надійний брандмауер у поєднанні з шифруванням даних.

Що таке ключ у криптографії?

Ключ – це рядок випадкових символів у певній послідовності. Методи шифрування використовують ключ для перемішування даних, щоб будь-хто без ключа не міг розшифрувати інформацію. У сучасному шифруванні використовуються алгоритми, які представляють собою складні математичні розрахунки. Сучасні ключі, як правило, рандомізовані набагато далі, ніж базовий рядок випадкових цілих чисел.

Це вірно з кількох причин:

1. Комп'ютери можуть виконувати набагато складніші обчислення за значно менший час, ніж люди-криптографи, що робить складніше шифрування не тільки можливим, але й необхідним.

2. Комп'ютери можуть змінювати інформацію на двійковому рівні, 1 і 0, які складають дані, а не лише на рівні літер і цифр.

3. Комп'ютерне програмне забезпечення може декодувати зашифровані дані, якщо вони недостатньо рандомізовані. Справжня випадковість є критичною для справді безпечного шифрування.

Криптографічний ключ у поєднанні з методом шифрування змішає текст до невпізнання людини.

3.2 Розробка структурної схеми

Структурна схема наведена на рисунку 3.1. З неї ми бачимо, що розроблена система складається з наступних структурних блоків.

1. Переносний носій інформації на який записані зашифровані дані.
2. Дані, які записуються на переносний носій інформації.
3. Блок шифрування за допомогою алгоритму AES.
4. Блок розшифрування за допомогою алгоритму AES.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		35

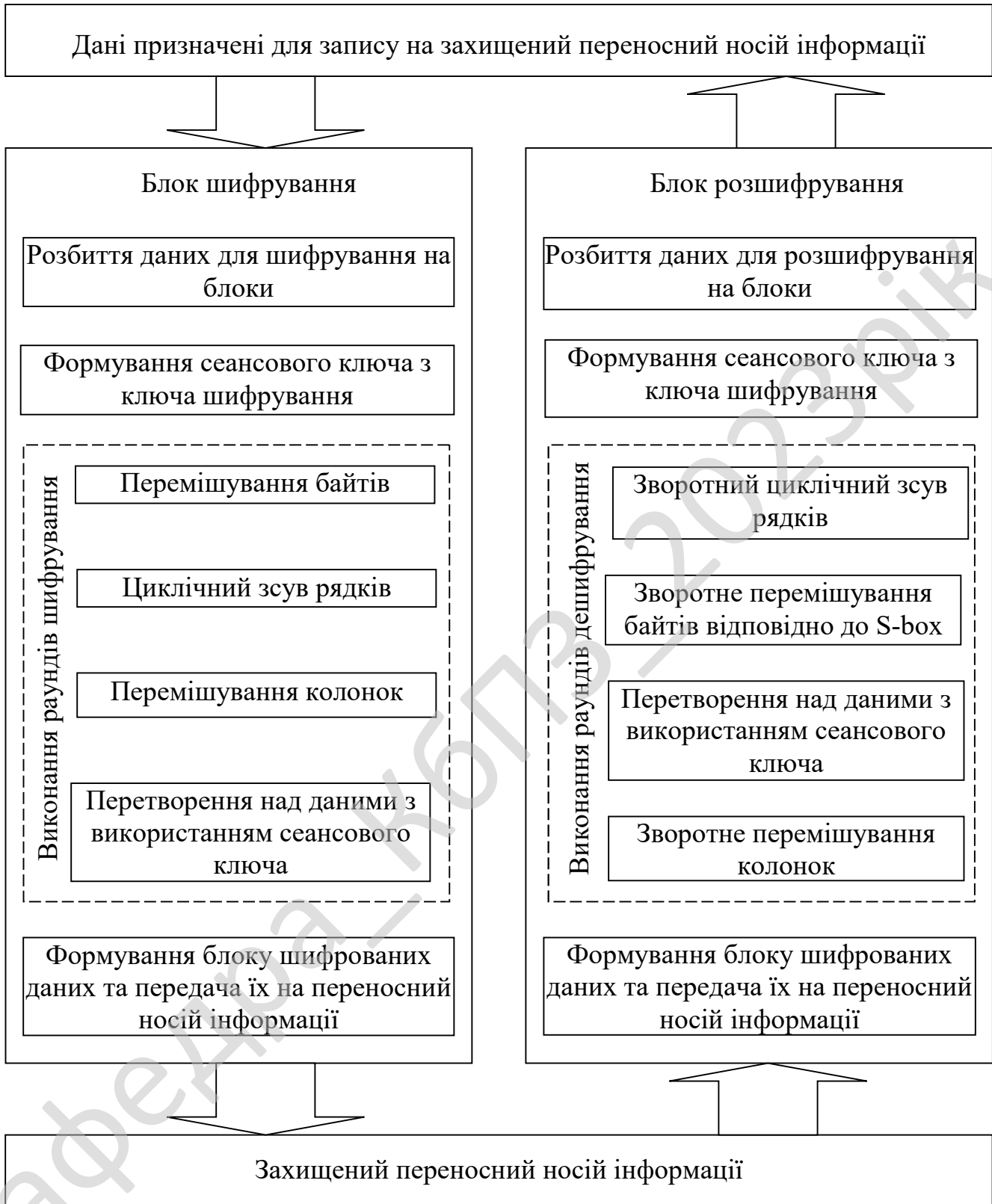


Рисунок 3.1 – Структурна схема системи

Основним блоком системи є блок шифрування AES. Розглянемо його більш детально. Алгоритм шифрування AES працює наступним чином:

1. Дані для шифрування *input*, розбивається на блоки та копіюються до установочного масиву *State*, згідно визначеного правила.

2. Формується сеансовий ключ *Round Key* з ключа шифрування *Cipher Key*, за допомогою функції *KeyExpansion()*.

3. Визначається число раундів в залежності від довжини ключа 10, 12, або 14 разів.

4. Виконання операції шифрування, тобто виконання раундів шифрування визначену в пункті 3 кількість раз:

– застосування *SubBytes()*, тобто трансформації при шифруванні які обробляють *State* використовуючи нелінійну таблицю заміщення байтів (*S-box*), застосовуючи її незалежно до кожного байта *State*;

– застосування *ShiftRows()*, тобто трансформації при шифруванні, які обробляють *State*, циклічно зміщуючи останні три рядки *State* на різні величини;

– застосування *MixColumns()*, тобто трансформація при шифруванні яка бере всі стовпці *State* і змішує їх дані (незалежно друг від друга), щоб одержати нові стовпці;

– застосування *AddRoundKey()*, тобто трансформація при шифруванні, при якому *Round Key* XOR *c* *State*. Довжина *RoundKey* дорівнює розміру *State* (ті, якщо $Nb = 4$, то довжина *RoundKey* дорівнює 128 біт або 16 байт).

5. Формування блоку зашифрованих даних, для цього після завершення останнього раунду трансформації, *State* копіюється в *output* за визначеним правилом.

Алгоритм розшифрування AES працює наступним чином:

1. Дані для розшифрування *input*, розбивається на блоки та копіюються до установочного масиву *State*, згідно визначеного правила.

2. Формується сеансовий ключ *Round Key* з ключа шифрування *Cipher Key*, за допомогою функції *KeyExpansion()*.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		37

3. Визначається число раундів в залежності від довжини ключа 10, 12, або 14 разів.

4. Виконання операції розшифрування, тобто виконання раундів шифрування визначену в пункті 3 кількість раз:

– застосування `InvShiftRows()`, яке призначене для трансформації при розшифруванні яка є зворотною стосовно `ShiftRows()`, тобто трансформації при шифруванні, які обробляють `State`, циклічно зміщуючи останні три рядки `State` на різні величини;

– застосування `InvSubBytes()`, яке призначене для трансформації при розшифруванні яка є зворотною стосовно `SubBytes()`, тобто трансформації при шифруванні які обробляють `State` використовуючи нелінійну таблицю заміщення байтів (S-box), застосовуючи її незалежно до кожного байта `State`;

– застосування `InvAddRoundKey()`, тобто трансформація при зворотному шифруванні, при якому `Round Key` XOR з `State`. Довжина `RoundKey` дорівнює розміру `State` (ті, якщо $Nb = 4$, то довжина `RoundKey` дорівнює 128 біт або 16 байт).

– застосування `InvMixColumns()`, яке призначене для трансформації при розшифруванні яка є зворотною стосовно `MixColumns()`, тобто трансформації при шифруванні яка бере всі стовпці `State` і змішує їх дані (незалежно друг від друга), щоб одержати нові стовпці.

5. Формування блоку дешифрованих даних, для цього після завершення останнього раунду трансформації, `State` копіюється в `output` за визначеним правилом.

3.3 Розробка функціональної схеми

На рисунку 3.2 зображена функціональна схема системи. Нижче розглянемо її більш докладно.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		38

Функціональна схема складається з наступних блоків:

1. Головне вікно програми.
2. Блок розбиття переносного носія інформації на незашифровану частину, та зашифровану частину.
3. Блок зчитування та перевірки на легітимність пароллю.
4. Блок підрахунку спроб введення некоректного пароллю.
5. Блок шифрування даних.
6. Блок дешифрування даних.
7. Блок гарантованого знищення інформації.
8. Блок блокування комп'ютера за допомогою переносного носія інформації.
9. Блок допомоги та інформації про програму.

Розглянувши усі блоки функціональної схеми перейдемо до розгляду діаграми взаємодії процесів, які відбуваються у системі.

Розглянемо більш детально функціональні блоки програмного забезпечення.

Головне вікно програми

Головне вікно додатка призначене для доступу до усіх функцій програми й містить в собі:

- назву програмного модуля;
- рядок головного меню;
- панель інструментів;
- робочу область;
- статусний рядок стану.

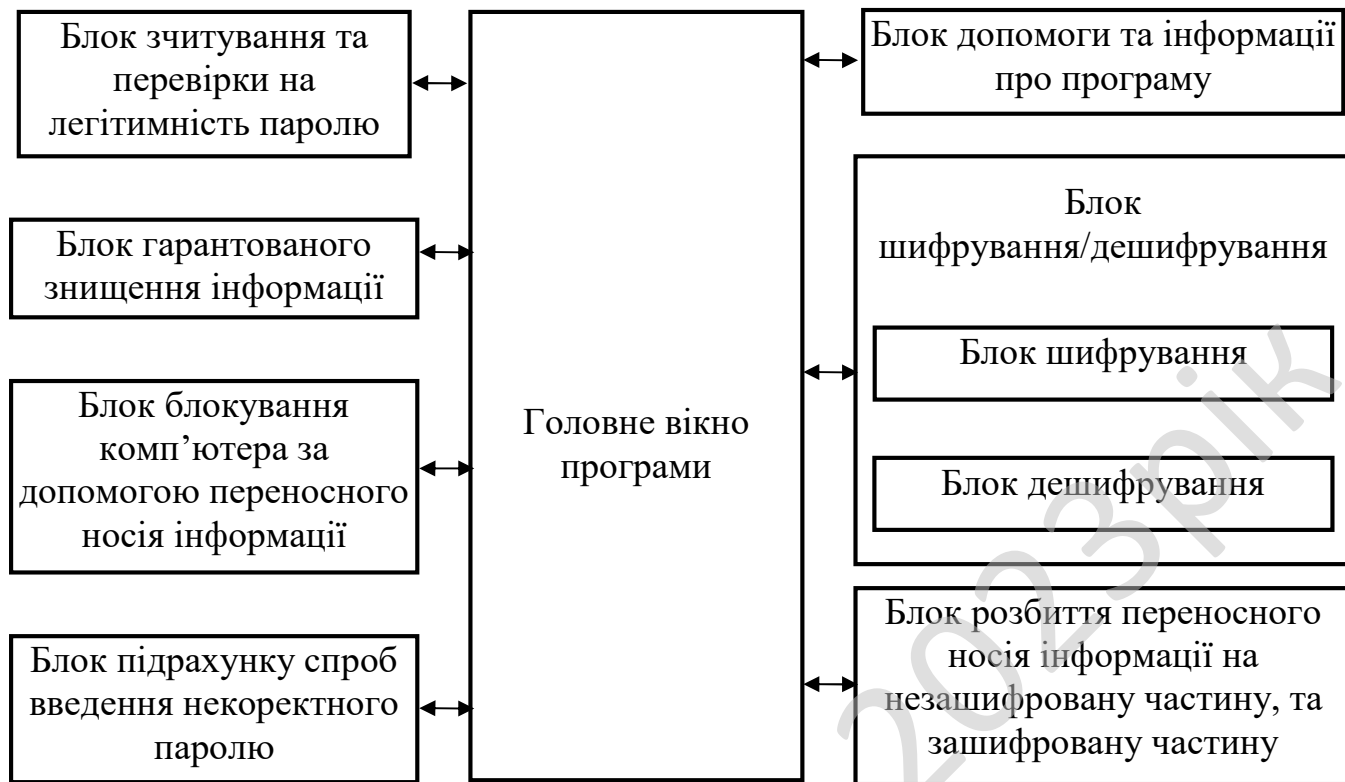


Рисунок 3.2 – Функціональна схема програмного забезпечення

Блок гарантованого знищення інформації

Цей блок призначений для гарантованого знищення інформації, при неправильному введенні паролю. З основу був вибраний алгоритм Гутмана, виходячи з наступних міркувань.

Всі програмні реалізації алгоритмів знищення інформації засновані на найпростіших операціях запису, тим самим відбувається багаторазовий перезапис інформації в секторах диска помилковими даними. Залежно від алгоритму це може бути випадкове число генератора псевдовипадкових чисел або фіксоване значення. Як правило, кожний алгоритм передбачає запис восьми бітових одиниць (#FF) і нуля (#00). В існуючих алгоритмах перезапис може виробляється від одного до 35 і більше раз. Існують реалізації з можливістю довільного вибору числа циклів перезапису.

Теоретично, найпростішим методом знищенні вихідного файлу є його повний перезапис байтом #FF, тобто бітовою маскою з восьми логічних одиниць

(11111111), нулів або довільних чисел, тим самим виключивши його програмне відновлення стандартними засобами, доступними користувачеві. Однак з використанням спеціалізованих апаратних засобів, що аналізують поверхню магнітних носіїв і дозволяють відновити вихідну інформацію виходячи з показників залишкової намагніченості, існує ймовірність, що найпростіший перезапис не гарантує повноцінне знищення.

Таблиця 3.1 – Алгоритм Гутмана

Цикл	Дані	Цикл	Дані
1	Псевдовипадкові	19	#99
2	Псевдовипадкові	20	#AA
3	Псевдовипадкові	21	#BB
4	Псевдовипадкові	22	#CC
5	#55	23	#DD
6	#AA	24	#EE
7	#92 #49 #24	25	#FF
8	#49 #24 #92	26	#92 #49 #24
9	#24 #92 #49	27	#49 #24 #92
10	#00	28	#24 #92 #49
11	#11	29	#6D #B6 #DB
12	#22	30	#B6 #DB #6D
13	#33	31	#DB #6D #B6
14	#44	32	Псевдовипадкові
15	#55	33	Псевдовипадкові
16	#66	34	Псевдовипадкові
17	#77	35	Псевдовипадкові
18	#88		

З метою виключення можливості відновлення й розроблені існуючі алгоритми знищення інформації:

– Найбільш відомий і розповсюджений алгоритм, застосовуваний в американському національному стандарті Міністерства оборони Do 5220.22-M. Варіант E відповідно до даного стандарту передбачає два цикли запису псевдовипадкових чисел і один – фіксованих значень, залежних від значень першого циклу, четвертий цикл – верифікація записів. У варіанті ECE перезапис даних виробляється 7 разів – 3 рази байтом #FF, три #00 і один #F6.

– В алгоритмі Брюса Шнайра в першому циклі записується #FF, у другому – #00 і в п'яти циклах – псевдовипадкові числа. Уважається одним з найбільш ефективних.

– У найбільш повільному, але, на думку безлічі експертів, найбільш ефективному алгоритмі Питера Гутмана, існує 35 циклів, у яких записують усе найбільш ефективні бітові маски, даний алгоритм заснований на його теорії знищення інформації.

– В алгоритмі, передбаченого американським національним стандартом NAVSO P-5239-26 для MFM-кодуємих пристроїв у першому циклі записується #01, у другому – #7FFFFFFF, у третьому – послідовність псевдовипадкових чисел, у четвертому проходить верифікація. У варіанті для RLL – кодуємих пристроїв даного алгоритму в другому циклі записується #27FFFFFFF.

– В алгоритмі, що описує німецький національний стандарт VSITR з першого по шостий цикл записуються послідовно байти #00 і #FF, у сьомому #AA.

– Існує думка про існування алгоритму, описаного Російським національним стандартом ДЕРЖСТАНДАРТ Р 50739-95, що передбачає запис #00 у кожний байт кожного сектора для систем з 4-6 класи захисту й запис псевдовипадкових чисел у кожний байт кожного сектора для систем 1-3 класу захисту. Однак даний стандарт містить лише формулювання «Очищення повинне вироблятися шляхом запису інформації, що маскує, до пам'яті при її звільненні

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		42

перерозподілі», що не містить якої-небудь деталізації щодо порядку перезапису, кількості циклів і бітових масок. У той же час, існує діючий Керівний документ Держтехкомісії Росії «Автоматизовані системи. Захист від несанкціонованого доступу до інформації. Класифікація автоматизованих систем і вимоги по захисту інформації», виданий в 1992 році й ряд, що передбачає, вимог до механізму знищення інформації для систем певних класів захищеності. Зокрема, для класів 3А и 2А «Очищення здійснюється дворазовим довільним записом у область пам'яті, що звільняється, раніше використану для зберігання захищаємих даних (файлів)», для класу 1Г передбачений однократний перезапис.

– В алгоритмі Парагона перший цикл полягає в перезаписі унікальними 512-бітними блоками, використовуючи криптографічно безпечний генератор випадкових чисел, потім, у другому циклі кожний перезаписуваний блок переписується своїм двійковим доповненням, третій цикл повторює перший цикл із новими унікальними випадковими блокам, у четвертому циклі відбувається перезапис байтом #АА. Завершується знищення інформації циклом верифікації.

Як правило, для утруднення програмного відновлення інформації, перезапис інформації в окремому файлі відповідно до алгоритму знищення супроводжується установкою нульового розміру файлу і його перейменуванням, використовуючи довільний набір символів. Потім слідує видалення файлу з таблиці розміщення файлів.

Блок розбиття переносного носія інформації на незашифровану частину, та зашифровану частину

Дозволяє розбити накопичувач на відкриту й захищену частини. При виконанні даної операції на першу буде поміщений і невеликий додаток для доступу до другої (хоча перемикається можна й за допомогою «загальної» утиліти).

Потім задаємо пароль звичайним чином і все готово. Єдиний недолік цієї схеми – оскільки обидві частини монтуються під одним ім'ям і просто перемикаються, одержати доступ відразу до обох неможливо.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		43

Блок зчитування та перевірки на легітимність паролю

Блок зчитування та перевірки на легітимність паролю дозволяє зчитати пароль та порівняти його з тим, який збережений у програмі. Також є можливість заміни паролю, засобом введення старого паролю, та нового паролю з підтвердженням.

Блок підрахунку спроб введення некоректного паролю

Призначення цього блоку заключається у тому, що пристрій автоматично блокується й гарантовано видаляється інформація після 10 невдалих спроб уведення пароля.

Блок шифрування даних

Цей блок шифрує дані використовуючи алгоритм AES. Детальна робота цього алгоритму розписана у пунктах 3.1, та 3.2.

Блок дешифрування даних

Цей блок розшифрує дані використовуючи алгоритм AES. Детальна робота цього алгоритму розписана у пунктах 3.1, та 3.2.

Блок блокування комп'ютера за допомогою переносного носія інформації

Цей блок дозволяє блокувати комп'ютер при необхідності й надавати доступ до даних, які зберігаються на ЕОМ, тільки при підключеній флешці.

Блок допомоги та інформації про програму

У цьому блоці знаходиться допомога по використанню програми, та інформацію про розробника, версію, та дату випуску програмного продукту.

Розглянувши усі блоки функціональної схеми перейдемо до розгляду діаграми взаємодії процесів, які відбуваються у системі.

3.4 Розробка діаграми процесів

Діаграма взаємодії процесів системи, розробленої у результаті виконання бакалаврського проектування, наведена на рисунку 3.3.

						ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата			44

Другий процес взаємодіє з наступними процесами:

- Процес створення ключа шифрування.
- Процес формування сеансового ключа з ключа шифрування.

Процес роботи з зашифрованою областю диску взаємодіє з процесом введення ключа.

Цей процес взаємодіє з наступними процесами:

- Процес підрахунку спроб введення коректного ключа, який у свою чергу взаємодіє з процесом гарантованого знищення інформації.
- Процес шифрування інформації за допомогою алгоритму AES, який у свою чергу взаємодіє з процесом запису зашифрованої інформації.
- Процес дешифрування інформації за допомогою алгоритму AES, який у свою чергу взаємодіє з процесом читання зашифрованої інформації.

Таким чином, розглянувши опис системи, структурну, функціональну схеми системи, та діаграму взаємодії процесів перейдемо до опису блок-схем основної програми, та підпрограм, які використовуються, для реалізації системи.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		46

Наступним кроком, є виведення списку підключених флеш-дисків.

Після цього користувач обирає той флеш-диск, з яким він збирається працювати.

Обравши цей флеш-диск, користувач визначає чи збирається він створювати захищений розділ.

Якщо так, тоді він створює окремий захищений розділ на флеш-диску для конфіденційної інформації.

У іншому випадку, він обирає, чи є необхідність шифрувати, якусь інформацію, яка є на диску.

Якщо так, тоді користувач виконує наступні дії:

- Задає пароль доступу до зашифрованого розділу.
- Шифрує розділ алгоритмом AES.

Якщо користувач обирає дешифрувати дані, які перебувають у захищеній області на флеш-диску, тоді він виконує наступні дії:

- Вводить пароль доступу до зашифрованого розділу.
- Дешифрує розділ алгоритмом AES.

Якщо користувач вирішує блокувати комп'ютер, тоді він виконує наступні дії:

- Задає пароль доступу до комп'ютера.
- Блокує комп'ютер.

Якщо користувач вирішує розблокувати заблокований, за допомогою флеш-диску комп'ютер, тоді він виконує наступні дії:

- Вводить пароль доступу до комп'ютера.
- Розблоковує комп'ютер.

Крім усіх вище перерахованих дій, користувач може використовувати функцію повного знищення інформації. Для цього йому необхідно виконати наступні дії:

- Задати кількість спроб введення невірною ключа.
- Ввімкнути функцію гарантованого знищення інформації.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		48

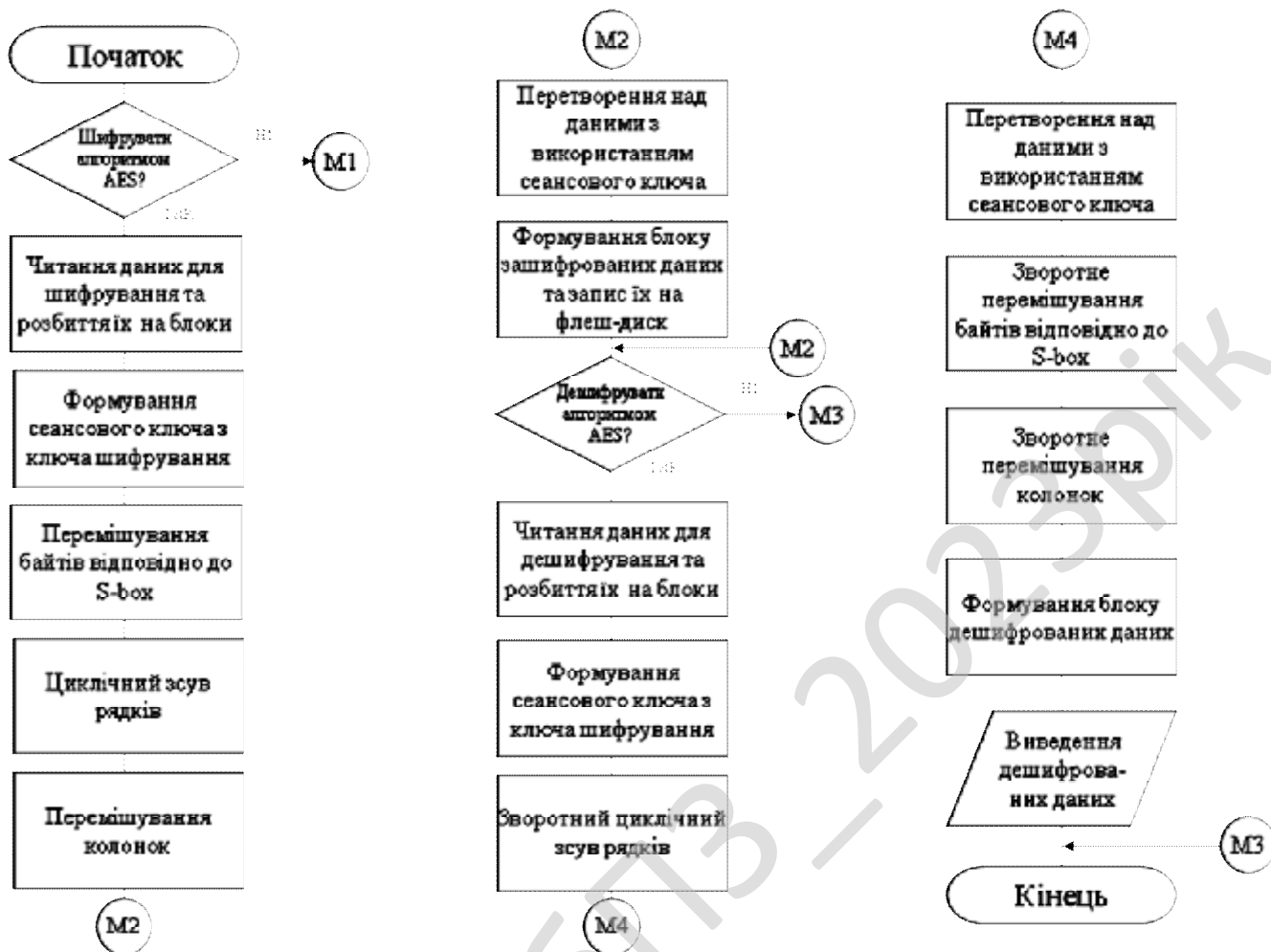


Рисунок 4.2 – Блок-схема підпрограми шифрування/дешифрування за допомогою алгоритму AES

На рисунку 4.2 зображено блок-схему підпрограми шифрування/дешифрування за допомогою алгоритму AES. Вона працює наступним чином.

Якщо необхідно зашифрувати інформацію за допомогою симетричного алгоритму шифрування AES, то програма виконує наступні дії:

- Читає дані для шифрування, й розбиває їх на блоки.
- Формує сеансовий ключ з ключа шифрування.
- Перемішує байти відповідно до S-бок.
- Відбувається циклічний зсув рядків.
- Відбувається перемішування колонок.

– Відбуваються перетворення над даними з використання сеансового ключа.

– Формується блок зашифрованих даних та запис їх на флеш-диск.

Якщо ж необхідно дешифрувати інформацію за допомогою симетричного алгоритму шифрування AES, то програма виконує наступні дії:

– Читає дані для дешифрування, й розбиває їх на блоки.

– Формує сеансовий ключ з ключа шифрування.

– Відбувається зворотній циклічний зсув рядків.

– Зворотно переміщує байти відповідно до S-box.

– Відбуваються перетворення над даними з використання сеансового ключа.

– Відбувається зворотне перемішування колонок.

– Формується блок дешифрованих даних.

– Виводяться дешифровані дані.

Наведемо частини коду, у якій реалізовано саме операцію шифрування та дешифрування за допомогою алгоритму AES.

```
const
    PROV_RSA_AES = 24;
    ALG_SID_AES_128 = 14;
    CALG_AES_128 = ALG_CLASS_DATA_ENCRYPT or ALG_TYPE_BLOCK or ALG_SID_AES_128;
//Функція шифрування
function encrypt(input, key: AnsiString): AnsiString;
var
    hProv: HCRYPTPROV;
    hKey: HCRYPTKEY;
    keyBlob: record
        keyHeader: BLOBHEADER;
        keySize: DWORD;
        keyData: array[0..15] of Byte;
    end;
    keyLen, dataLen: Integer;
    cryptMode, padMode: DWORD;
function AlignUp(dwValue, dwAlignment: DWORD): DWORD; register;
asm
    dec edx
```

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		50

```

    add eax,edx
    not edx
    and eax,edx
end;
begin
    if (Length(input) = 0) then
        raise Exception.Create('[INPUT] параметр не визначений.');
```

Кафедра КБПЗ - 2023 рік

```

    if (Length(key) = 0) then
        raise Exception.Create('[KEY] параметр не визначений.');
```

if not CryptAcquireContext(@hProv, nil, nil, PROV_RSA_AES, CRYPT_VERIFYCONTEXT)

then

```

    RaiseLastOSError();
try
    FillChar(keyBlob, SizeOf(keyBlob), 0);
    with keyBlob do
        begin
            keyHeader.bType := PLAINTEXTKEYBLOB;
            keyHeader.bVersion := CUR_BLOB_VERSION;
            keyHeader.aiKeyAlg := CALG_AES_128;
            keySize := 16;
            if (Length(key) < 16) then
                keyLen := Length(key)
            else
                keyLen := 16;
            Move(key[1], keyData[0], keyLen);
        end;
        if not CryptImportKey(hProv, @keyBlob, SizeOf(keyBlob), 0, 0, @hKey) then
            RaiseLastOSError();
        try
            cryptMode := CRYPT_MODE_CBC;
            if not CryptSetKeyParam(hKey, KP_MODE, @cryptMode, 0) then
                RaiseLastOSError();
            padMode := PKCS5_PADDING;
            if not CryptSetKeyParam(hKey, KP_PADDING, @padMode, 0) then
                RaiseLastOSError();
            Result := input;
            dataLen := Length(Result);
            SetLength(Result, AlignUp(Length(Result) + 1, 16));
            if not CryptEncrypt(hKey, 0, True, 0, @Result[1], @dataLen, Length(Result))
        then
            RaiseLastOSError();
        finally
```

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		51

```

        CryptDestroyKey(hKey);
    end;
finally
    CryptReleaseContext(hProv, 0);
end;
end;
//Функція дешифрування
function decrypt(input, key: AnsiString): AnsiString;
var
    hProv: HCRYPTPROV;
    hKey: HCRYPTKEY;
    keyBlob: record
        keyHeader: BLOBHEADER;
        keySize: DWORD;
        keyData: array[0..15] of Byte;
    end;
    keyLen, dataLen: Integer;
    cryptMode, padMode: DWORD;
begin
    if (Length(input) = 0) then
        raise Exception.Create('[INPUT] параметр не визначений.');
```

Кафедра КОІЗ-2023рік

```

    if (Length(key) = 0) then
        raise Exception.Create('[KEY] параметр не визначений.');
```

Кафедра КОІЗ-2023рік

```

    if not CryptAcquireContext(@hProv, nil, nil, PROV_RSA_AES, CRYPT_VERIFYCONTEXT)
then
    RaiseLastOSError();
    try
        FillChar(keyBlob, SizeOf(keyBlob), 0);
        with keyBlob do
            begin
                keyHeader.bType := PLAINTEXTKEYBLOB;
                keyHeader.bVersion := CUR_BLOB_VERSION;
                keyHeader.aiKeyAlg := CALG_AES_128;
                keySize := 16;
                if (Length(key) < 16) then
                    keyLen := Length(key)
                else
                    keyLen := 16;
                Move(key[1], keyData[0], keyLen);
            end;
            if not CryptImportKey(hProv, @keyBlob, SizeOf(keyBlob), 0, 0, @hKey) then
                RaiseLastOSError();
```

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата	52	


```

chars: array of Char;
cbChars: Integer;
begin
  AssignFile(f, 'ciphertext.txt');
  Reset(f);
  try
    cbChars := FileSize(f);
    SetLength(chars, cbChars);
    BlockRead(f, chars[0], cbChars);
  finally
    CloseFile(f);
  end;
  edtText.Text := decrypt(edtText.TextAnsiString(chars), edtKey.Text);
  MessageBox(Handle, 'прочитано з ciphertext.txt.', 'Далі.', MB_OK);
end;
end.

```

4.2 Захист розробленого програмного забезпечення

Захист розробленого програмного забезпечення буде відбуватися за допомогою RC6 – симетричний блоковий криптографічний алгоритм, похідний від алгоритму RC5. Був створений Роном Рівестом, Меттом Робшай і Реєм Сіднеєм для задоволення вимог конкурсу Advanced Encryption Standard (AES). Алгоритм був одним з п'яти фіналістів конкурсу, був також представлений NESSIE і CRYPTREC. Є власницьким (пропріетарним) алгоритмом, і запатентований RSA Security, однак дія патентів сплила, і зараз алгоритм знаходиться у відкритому доступі. В той же час, "RC6" залишається зареєстрованою торговою маркою RSA.

Варіант шифру RC6, заявлений на конкурс AES, підтримує блоки довжиною 128 біт і ключі довжиною 128, 192 і 256 біт, але сам алгоритм, як і RC5, може бути налаштований для підтримки більш широкого діапазону довжин як блоків, так і ключів (від 0 до 2040 біт)^[1]. RC6 дуже схожий на RC5 за своєю структурою і також досить простий у реалізації.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		54

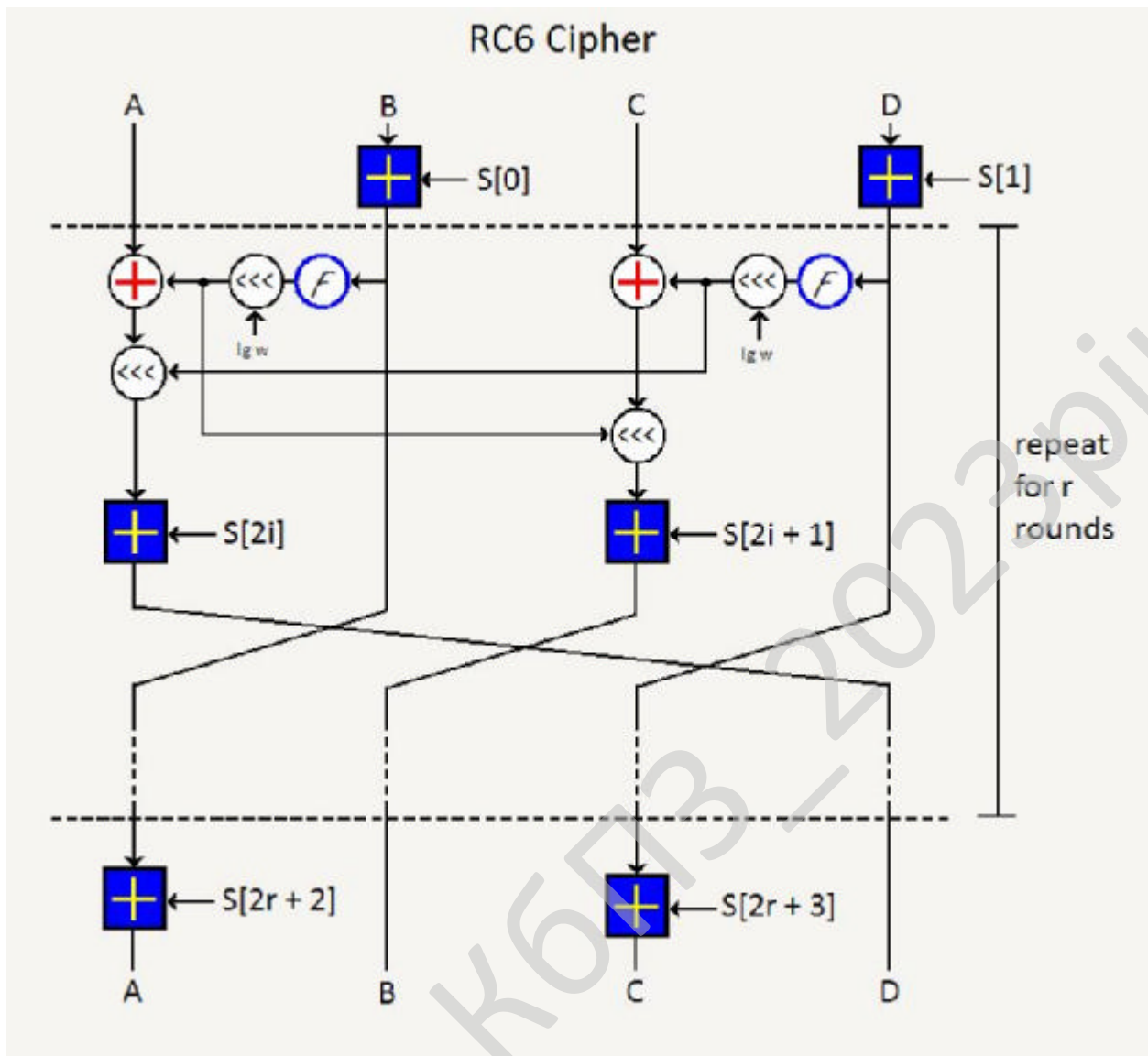


Рисунок 4.3 – Структура RC6

Є фіналістом AES, проте одна з примітивних операцій – операція множення, повільно виконується на певному обладнанні і ускладнює реалізацію шифру на ряді апаратних платформ і, що виявилось сюрпризом для авторів, на системах з архітектурою Intel IA-64 також реалізована досить погано. В даному випадку алгоритм втрачає одну зі своїх ключових переваг – високу швидкість виконання, що стало причиною для критики і однією з перепон для обрання як нового стандарту.

Деталі RC6

Так само, як і RC5, RC6 – повністю параметризована сім'я алгоритмів шифрування. Для специфікації алгоритму з конкретними параметрами, прийнято позначення RC6-w/r/b, де

- W – довжина машинного слова в бітах.
- R – число раундів.
- B – довжина ключа в байтах. Можливі значення 0 .. 255 байт.

Для того щоб відповідати вимогам AES, блочний шифр повинен працювати з 128-бітовими блоками. Так як RC5 – виключно швидкий блочний шифр, розширення його, щоб працювати з 128-бітовими блоками, привело б до використання двох 64-бітових робочих регістрів. Але архітектура і мови програмування ще не підтримують 64-бітні операції, тому довелося змінити проект так, щоб використовувати чотири 32-бітних регістри замість двох 64-бітних.

5 МЕТОДИКА ВПРОВАДЖЕННЯ СИСТЕМИ КІБЕРБЕЗПЕКИ В ПРОМИСЛОВУ ЕКСПЛУАТАЦІЮ

На рисунку 5.1 зображено основне вікно програми. Як ми бачимо, воно складається з наступних основних блоків:

- Блок меню.
- Блок відображення розташування даних на флеш-диску.
- Блок кнопок швидкого доступу до функцій програми.

Блок меню складається з наступних елементів меню:

- Файл.
- Флеш-диски.
- Шифрування
- Блокування комп'ютера.
- Параметри.
- Довідка.

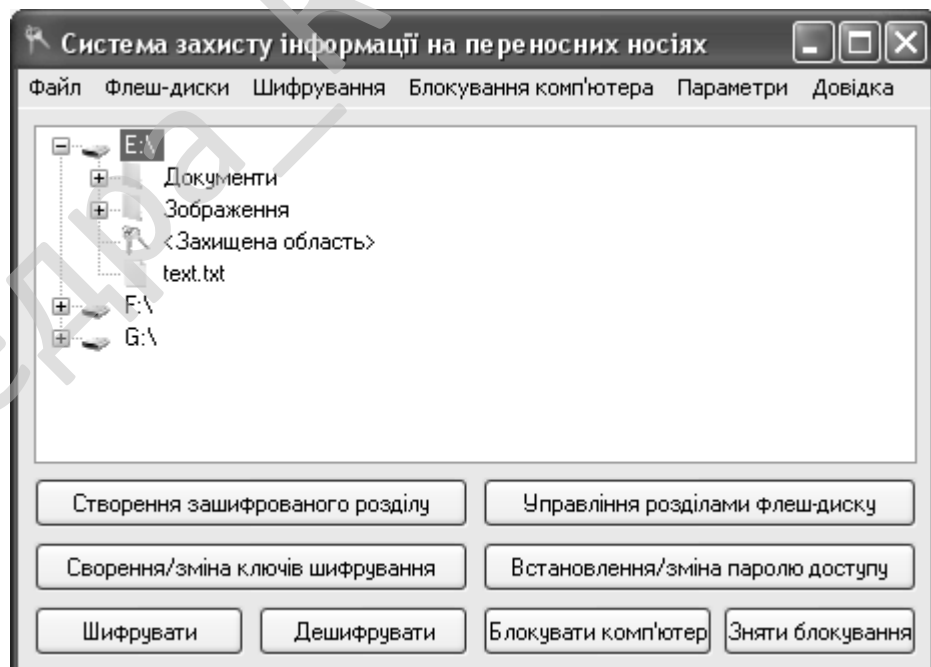


Рисунок 5.1– Основне вікно програми

Блок кнопок швидкого доступу дає доступ до наступних функцій програми:

- Створення зашифрованого розділу.
- Створення/зміна ключів шифрування.
- Шифрувати.
- Дешифрувати.
- Управління розділами флеш-диску.
- Встановлення/зміна паролю доступу.
- Блокувати комп'ютер.
- Зняти блокування.

На рисунку 5.2 зображено довідку про програму, у якій вказано, де розроблявся бакалаврський проект, ким він розроблявся й хто керівник бакалаврського проекту.

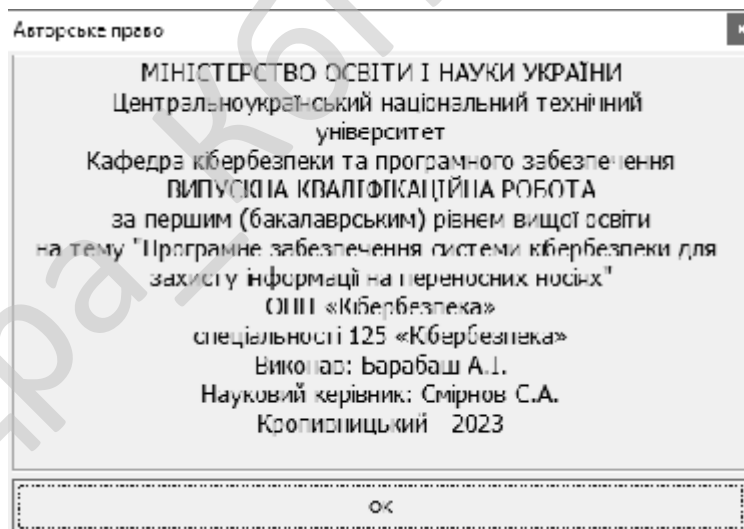


Рисунок 5.2 – Довідка

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		58

6 ОСНОВНІ ВИСНОВКИ

Програмне забезпечення, створене в результаті виконання випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти, призначено для системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях.

В межах України в недостатній мірі представлені вітчизняні розробки в цій області.

Рішення завдання полягало у вирішенні наступних задач:

– Був проведений огляд існуючих систем для захисту інформації на переносних носіях.

– Досліджена система для захисту інформації на переносних носіях.

– На основі отриманих результатів досліджень створена програмна реалізація системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях.

Розроблені під час виконання випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти алгоритми дозволяють успішно вирішувати завдання для захисту інформації на переносних носіях.

Розроблене програмне забезпечення має простий, дружній та зручний інтерфейс користувача, що забезпечує легкість у освоєнні роботи програмного продукту, зручність у використанні, і не потребує особливих спеціальних знань.

При створенні програмного забезпечення було використано об'єктно-орієнтований підхід, що відповідає сучасним тенденціям у галузі розробки комерційних програмних систем.

Програма реалізована на мові високого рівня Delphi 10.4. Дана мова програмування дозволяє найбільш ефективно обробляти дані призначені для системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях. Це дозволило мінімізувати строк розробки програмного забезпечення, і, як слід, зменшити витрати на його розробку. Запропоноване програмне забезпечення ділиться на

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		59

загальне програмне забезпечення, що поставляється із засобами обчислювальної техніки й спеціальне програмне забезпечення, що спеціально розроблене для даної конкретної системи кібербезпеки й включає програми, що реалізують її функції.

Програма призначена для виконання під управлінням багатозадачної операційної системи кібербезпеки Windows 10/11.

Даються необхідні рекомендації з установки розробленого програмного забезпечення.

Для підвищення рівня безпеки запропоновано застосовувати алгоритм RC6.

В цілому створене програмне забезпечення підтверджує правильність використаних проектних рішень та повністю відповідає вимогам технічного завдання. Створене програмне забезпечення має потенційну можливість для подальшого вдосконалення і застосування у різних галузях.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		60

СПИСОК ВИКОРИСТАНИХ ДЖЕРЕЛ

1. Smirnov, O., Neskorodieva, T., Fedorov, E., Rudakov, K., Neskorodieva, A. «Method Detection Audit Data Anomalies on Basis Restricted Cauchy Machine» *CEUR Workshop Proceedings*, Volume 3187, 2022, pp. 1-12. **(Scopus)**.

2. Smirnov O., Smirnova T., Anas M. Al-Oraiqat, Drieiev O., Polishchuk L., Sheroz Khan, Yassin M. Y. Hasan, Aladdein M. Amro, Hazim S. AlRawashdeh «Method for Determining Treated Metal Surface Quality Using Computer Vision Technology». *Sensors (Basel, Switzerland)* Volume 22, Issue 16, 6223, 2022. **(Scopus)**.

3. Smirnov, O., Lakhno, V., Akhmetov, B., Chubaievskiy, V., Khorolska, K., Bebeshko, B. «Selection of a Rational Composition of Information Protection Means Using a Genetic Algorithm». In: *Rajakumar, G., Du, KL., Vuppalapati, C., Beligiannis, G.N. (eds) Intelligent Communication Technologies and Virtual Mobile Networks. Lecture Notes on Data Engineering and Communications Technologies*, vol 131. 2023. **Springer**, Singapore. pp. 21-34. **(Scopus)**.

4. Smirnov O.A., Al-Oraiqat A.M., Ulichev O.S., Meleshko Ye.V., Al-Rawashdeh H.S., Polishchuk L.I. «Modeling strategies for information influence dissemination in social networks». *Journal of Ambient Intelligence and Humanized Computing* Volume 13, Issue 5. **Springer**, Cham. 2022, pp. 2463-2477. **(Scopus)**.

5. Smirnov O., Kuznetsov A., Kryvinska N., Kiian A., Kuznetsova K. «Full Non-Binary Constant-Weight Codes». *SN Computer Science*, Vol 2, 337, 2021. <https://doi.org/10.1007/s42979-021-00739-w> **(Scopus)**.

6. Smirnov O., Kovalenko O., Kovalenko A., Kavun S. «Quantitative Risk Assessment Method Development in the Context of the SDLC-model». *2021 IEEE 8th International Conference on Problems of Infocommunications, Science and Technology (PIC S&T)*, 2021, pp. 203-208, doi: 10.1109/PICST54195.2021.9772143 **(Scopus)**.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		61

7. Smirnov O., Neskorodieva T., Fedorov E., Rymar P. «Neural Network Modeling Method of Transformations Data of Audit Production with Returnable Waste». *CEUR Workshop Proceedings* Volume 3101, 2021, Pages 192-207. **(Scopus)**.

8. Smirnov O., Kuznetsov A., Kiian A., Kuznetsova K. «Data hiding scheme based on spread sequence addressing». *CEUR Workshop Proceedings* Volume 2805, 2020, Pages 44-58. **(Scopus)**.

9. Smirnov, O., Kuznetsov, A., Potii, O., Poluyanenko, N., Stelnyk, I., Mialkovsky, D. «Combining and filtering functions in the framework of nonlinear-feedback shift register». *International Journal of Computing*; 2020, Volume 19, Issue 2 – Research Institute for Intelligent Computer Systems – 2020. – P. 247-256. **(Scopus)**.

10. Smirnov O., Kuznetsov A., Kiian A., Kuznetsova T. «Non-binary constant weight coding technique». *CEUR Workshop Proceedings*. Volume 2740, 2020, Pages 102-114. **(Scopus)**.

11. Smirnov O.A., Alimseitova Zh., Adranova A., Akhmetov B., Lakhno V., Zhilkishbayeva G. «Models and algorithms for ensuring functional stability and cybersecurity of virtual cloud resources». *Journal of theoretical and applied information technology* Vol.98. No 21, 2020, P. 3334-3346. **(Scopus)**.

12. Smirnov O., Kuznetsov A., Arischenko A., Chepurko I., Onikiychuk A., Kuznetsova T. «Pseudorandom sequences for spread spectrum image steganography». *CEUR Workshop Proceedings* Volume 2654, 2020, Pages 122-131. **(Scopus)**.

13. Smirnov O., Kuznetsov A., Kovalchuk D., Kuznetsova T. «New technique for data hiding in cover images using adaptively generated pseudorandom sequences». *CEUR Workshop Proceedings* Volume 2654, 2020, Pages 1-14. **(Scopus)**.

14. Smirnov O., Lutsenko M., Kuznetsov A., Kiian A., Kuznetsova T., «Biometric cryptosystems: overview, state-of-the-art and perspective directions». *Lecture Notes in Networks and Systems*, vol 152. **Springer**, Cham. 2021, pp 66-84. **(Scopus)**.

					БКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		62

15. Smirnov O., Kuznetsov A., Pushkar'ov A., Serhienko R., Babenko V., Kuznetsova T., «Representation of Cascade Codes in the Frequency Domain». In: Radivilova T., Ageyev D., Kryvinska N. (eds) Data-Centric Business and Applications. Lecture Notes on Data Engineering and Communications Technologies, vol 48. **Springer**, Cham. 2021. pp 557-587. **(Scopus)**.

16. Smirnov, O., Markovets, O. Vovk, N., Turchyn, Y., «Model of informational support for social network administrators' content creation». *CEUR Workshop Proceedings* Volume 2616, 2020, Pages 125-136. **(Scopus)**.

17. Smirnov, O., Drieieva, H., Drieiev, O., Polishchuk, Y., Brzhanov, R., Aleksander, M. «Method of fractal traffic generation by a model of generator on the graph». *CEUR Workshop Proceedings* Volume 2616, 2020, Pages 366-379. **(Scopus)**.

18. Smirnov, O., Shekhanin, K., Kuznetsov, A., Krasnobayev, V. «Detecting Hidden Information in FAT». *International Journal of Computer Network and Information Security (IJCNIS)*. Vol. 12, No. 3, 2020. PP.33-43. **(Scopus)**.

19. Smirnov, O., Drieieva, H., Drieiev, O., Simakhin, V., Bondar, S., Odarchenko, R. «Managing multifractal properties of the binary sequence generated with the Markov chains», *CEUR Workshop Proceedings* Volume 2608, 2020, Pages 633-645. **(Scopus)**.

20. Smirnov, O., Kuznetsov, A., Gorbacheva, L., Babenko, V., «Hiding data in images using a pseudo-random sequence», *CEUR Workshop Proceedings* Volume 2608, 2020, Pages 646-660., **(Scopus)**.

21. Smirnov, O., Kuznetsov, A., Kolovanova, I., Kuznetsova, T., «Noise immunity of the algebraic geometric codes». *International Journal of Computing*; 2019, Volume 18, Issue 4 – Research Institute for Intelligent Computer Systems – 2019. – P. 393-407. **(Scopus)**.

22. Smirnov, O., Ulichev, O., Meleshko, Y., Khokh, V., Goncharenko, I. «Method of Choosing Objects for Informational Influence in Social Networks during Information Campaign Based on the Analytic Hierarchy Process». *CEUR Workshop Proceedings*, Vol 2588, P. 215-227, 2019. **(Scopus)**.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		63

23. Smirnov, O., Krasnobayev, V., Yanko, A., Kuznetsova, T. «Methods of nulling numbers in the system of residual classes». *CEUR Workshop Proceedings*, Vol 2588, P. 90-106, 2019. **(Scopus)**.

24. Smirnov, O., Kuznetsov, A., Kovalchuk, D., Pastukhov, M., Kuznetsova, K., Prokopovych-Tkachenko, D., «Discrete Signals with Special Correlation Properties», *CEUR Workshop Proceedings Volume 2353, CEUR Workshop Proceedings 2019*, Pages 618-629. **(Scopus)**.

25. Smirnov, O., Kuznetsov, A., Kiian, A., Kuznetsova, K., Ivko, T., Prokopovych-Tkachenko, D., «Soft Decoding Based on Ordered Subsets of Verification Equations of Turbo-Productive Codes», *CEUR Workshop Proceedings Volume 2353, CEUR Workshop Proceedings 2019*, Pages 873-884. **(Scopus)**.

26. Smirnov, O., Kuznetsov, A., Prokopovych-Tkachenko, D. «Hiding Data in Images Using a Pseudo-Random Sequence». *ISCI'2020: Information Security in Critical Infrastructures. Collective monograph*. Edited by Ivan D. Gorbenko, Victor A. Krasnobayev and Alexandr A. Kuznetsov. ASC Academic Publishing, USA, 2020. pp. 46-59. – ISBN: 978-1-7362833-0-1 (Hardback), ISBN: 978-1-7362833-1-8 (Ebook).

27. Smirnov, O., Kuznetsov, A., Shekhanin, K., Chepurko, I. Detecting Hidden Information in FAT. Монографія: In.: *ISCI'2019: Information Security in Critical Infrastructures. Collective monograph*. Edited by Ivan D. Gorbenko and Alexandr A. Kuznetsov, ASC Academic Publishing, USA, 2019, pp. 412-429. – ISBN: 978-0-9989826-8-7 (Hardback), ISBN: 978-0-9989826-9-4 (Ebook).

28. Smirnov, O., Kuznetsov, A., Kuznetsova, K. Synthesis of Discrete Signals with Improved Correlation Properties. Монографія: In.: *ISCI'2019: Information Security in Critical Infrastructures. Collective monograph*. Edited by Ivan D. Gorbenko and Alexandr A. Kuznetsov, ASC Academic Publishing, USA, 2019, pp. 281-299. – ISBN: 978-0-9989826-8-7 (Hardback), ISBN: 978-0-9989826-9-4 (Ebook).

29. О.А. Смірнов, П.С. Усік, «Дослідження перспектив використання технологічних рішень в мережах 5G» у *Кібербезпека та інформаційні технології: монографія*. – Х. : ТОВ «ДІСА ПЛЮС», 2020.С. 122-135.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		64

30. Смірнов О.А., Дреєва Г.М., «Метод генерування фрактального трафіку за допомогою моделі генератора на графі» у Інформаційна безпека та інформаційні технології: монографія / за заг. ред. В. С. Пономаренка. – Х. : Вид. Рожко С.Г. 2019. С. 123-139.

31. Смирнов А.А., Коваленко А.В. Комплекс математических моделей технологии тестирования WEB-приложений. Информационные технологии: современный стан та перспективи: монографія / За загальною редакцією В.С. Пономаренка. – Х.: ТОВ «ДІСА ПЛЮС», 2018. – 461 с.

32. Смирнов А.А., Коваленко А.В. Разработка метода управления рисками разработки программного обеспечения. Информационные технологии: проблемы та перспективи: монографія / За загальною редакцією В.С. Пономаренка. – Х.: Видавець Рожко С.Г., 2017. – 447 с.

33. Смірнов О.А., Смірнова Т.В., Якименко Н.М., Смірнов С.А., Поліщук Л.І., «Дослідження стійкості до диференціального криптоаналізу запропонованої функції гешування удосконаленого модуля криптографічного захисту в інформаційно-комунікаційних системах» *Системи управління, навігації та зв'язку*, 2022, № 3(69). С. 93-98. 2022.

34. Смірнов О.А., Смірнова Т.В., Якименко Н.М., Поліщук Л.І., Смірнов С.А. «Дослідження статистичної стійкості та швидкісних характеристик запропонованої функції гешування удосконаленого модуля криптографічного захисту в інформаційно-комунікаційних системах» *Вісник Хмельницького національного університету. Серія: «Технічні науки»*, № 2 (307). С. 46-52. 2022.

35. Смірнов О.А., Смірнова Т.В., Константинова Л.В., Смірнов С.А., Якименко Н.М., «Дослідження стійкості до лінійного криптоаналізу запропонованої функції гешування удосконаленого модуля криптографічного захисту в інформаційно-комунікаційних системах» *Системи управління, навігації та зв'язку*, 2022, № 1(67). С. 84-89.

36. Смірнов О.А., Смірнова Т.В., Буравченко К.О., Кравченко С.С., Горбов В.О., «Хмарна система підтримки прийняття рішень технологічного

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		65

процесу відновлення поверхонь конструкцій і деталей машин». *Сучасні інформаційні системи*. 2021. Т. 5, № 4. С. 79-95

37. Смирнов А., Кузнецов А., Кузнецова Т. «Шумоподобные дискретные сигналы для асинхронных систем кодового разделения радиоканалов». *Радиотехника*, № 2(205), 175–183. 2021.

38. Smirnov O., Kuznetsov A., Kovalchuk D., Kuznetsova T. «New Technique for Hiding Data in Cover Images Using Adaptively Generated Pseudorandom Sequences». *CEUR Workshop Proceedings Volume 2732*, 2020, Pages 214-227.

39. Смірнов, О.А., Полігенько О.О., Одарченко Р.С., Терещенко Л.Ю.Усік П.С., «Інформаційна технологія та програмне забезпечення для підвищення ефективності планування підсистеми базових станцій стільникового зв'язку». *Проблеми телекомунікацій*. № 1(26). С. 83-96. 2020.

40. Смирнов А.А., Кузнецов А.А., Киян А.С., Кузнецова Е.А. «Соккрытие данных на основе адресации шумоподобных сигналов». *Всеукраїнський міжвідомчий науково-технічний збірник "Радиотехніка"* – Харків: ХНУРЕ. – 2020. – Вип. 203. – С. 38-49.

41. Смирнов А.А., Дудан А.В., Смирнова Т.В. «Формализация структуры технологического процесса электродугового напыления». *Сборник научных трудов «Актуальные вопросы машиноведения»*. Объединенный институт машиностроения Национальной Академии Наук Беларуси. №9. С. 308-312, 2020.

42. Смірнов О.А., Усік П.С., Миронець І.В., Буравченко К.О., Якименко Н.М. «Метод підвищення ефективності розподіленої обробки даних у комп'ютерних системах операторів стільникового зв'язку» *Вісник Черкаського державного технологічного університету. Технічні науки*. №4. С. 103-110. 2020.

43. О.А.Смірнов, Т.В.Смірнова, Л.І. Поліщук, К.О. Буравченко, А.О.Макевнін, «Дослідження хмарних технологій як сервісів», *Кібербезпека: освіта, наука, техніка*. № 3(7). С. 43-62. 2020.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		66

44. А.А. Смирнов, Т.В. Смирнова, А.Н. Дреев, А.В. Дудан. «Оптимизация технологического процесса восстановления и упрочнения поверхностей с заданными характеристиками в виде облачного сервиса». Вестник Полоцкого государственного университета. Серия В, Промышленность. Прикладные науки. Республика Беларусь - 2020. - № 3. - С. 50-61.

45. Смірнов О.А., Дреєва Г.М., Дреєв О.М., Смірнова Т.В. «Фрактальний аналіз генератора самоподібного трафіку на основі ланцюга Маркова». *Центральноукраїнський науковий вісник. Технічні науки.* № 2(33). с. 161-172, 2019.

46. О.А. Смірнов, Т.В. Смірнова, О.М. Дреєв, Є.К. Солових, «Методи оптимізації технологічних процесів відновлення сталевих покриттів», *Shipbuilding & marine infrastructure / Суднобудування і морська інфраструктура* № 1 (11). с. 48-57, 2019.

47. Смірнов О.А., Дреєва Г.М., Дреєв О.М., «Побудова хмарних інформаційних технологій оптимізації технологічного процесу відновлення та зміцнення поверхонь деталей». *Центральноукраїнський науковий вісник. Технічні науки.* № 1(32). с. 184-194, 2019.

48. Смірнов О.А., Смірнова Т.В., Солових Є.К., Дреєв О.М., «Побудова хмарних інформаційних технологій оптимізації технологічного процесу відновлення та зміцнення поверхонь деталей». *Центральноукраїнський науковий вісник. Технічні науки.* № 1(32). с. 184-194, 2019.

49. Смірнов О.А., Смірнова Т.В., Дреєв О.М., «Експертна система оптимізації процесу відновлення та зміцнення поверхонь деталей типу «вал» електродуговим напиленням», *Системи управління, навігації та зв'язку*, № 2 (54). с. 149-154, 2019.

50. Смірнов О.А., Смірнов С.А., Поліщук Л.І., Смірнова Т.В., Коноплицька-Слободенюк О.К. Метод формування антивірусного захисту даних з використанням безпечної маршрутизації метаданих. *Кібербезпека: освіта, наука, техніка.* – Том 3 № 3. – Київ: КУ ім. Бориса Грінченка. – 2019. – С. 63-87.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		67

Додаток А
(обов'язковий)

Технічне завдання

Зміст

1 Найменування та область застосування.....	2
2 Підстава для розробки.....	2
3 Мета та призначення розробки.....	2
4 Джерела розробки.....	2
5 Технічні вимоги.....	2
5.1 Вміст проекту.....	2
5.2 Показники призначення.....	3
5.3 Вимоги до функціональних характеристик.....	3
5.4 Вимоги до архітектури.....	3
5.5 Вимоги до надійності.....	3
5.6 Умови експлуатації.....	4
5.7 Вимоги до складу та параметрів технічних засобів.....	4
5.8 Вимоги до інформаційної і програмної сумісності.....	4
5.8.1 Обладнання.....	4
5.8.2 Мова програмування.....	4
5.8.3 Вхідні дані.....	5
5.8.4 Вихідні дані.....	5
6 Вимоги до програмної документації.....	5
7 Перелік документів, що розробляються.....	5
8 Етапи розробки.....	6
9 Порядок контролю та приймання.....	6

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ТЗ			
Вим.	Арк.	№ документа	Підпис	Дата				
Розробив	Барабаш А.І.				Програмне забезпечення системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях	Літ.	Аркуш	Аркушів
Перевірів	Смірнов С.А.					Б	1	6
Н. Контр.	Гермак В.С.				ЦНТУ КБ-20-3СК			
Затв.	Смірнов О.А.							

1 Найменування та область застосування

Це технічне завдання розповсюджується на розробку системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях.

2 Підстава для розробки

Підставою для розробки служить завдання на випускню кваліфікаційну роботу за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти, видане на кафедрі кібербезпеки та програмного забезпечення (нак. № 13-02 від 5.01.2023 року).

3 Мета та призначення розробки

Метою випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти є розробка програмного забезпечення системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях.

4 Джерела розробки

Джерелом цієї випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти є стосовна до теми література і існуючі аналоги.

5 Технічні вимоги

5.1 Склад продукції

Складниками розробки є:

- вибір і обґрунтування методів реалізації проекту;

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ТЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ документа	Підпис	Дата		2

- розробка програмної частин системи, а також розробка взаємодії системи кібербезпеки з ОС та з користувачем;
- розробка програми, що реалізує спроектовані алгоритми роботи системи.

5.2 Показники призначення

Система повинна забезпечувати:

- системи кібербезпеки для захисту інформації на переносних носіях;
- цілісність даних у процесі роботи та при зберіганні;
- простий, інтуїтивно зрозумілий інтерфейс.

5.3 Вимоги до функціональних характеристик

Розроблене програмне забезпечення не повинно мати обмежень на версію драйверів та операційної системи.

5.4 Вимоги до архітектури

Компонент, що розробляється повинен використовувати системні засоби та апаратні засоби, що на даному етапі розвитку обчислювальної техніки найбільше поширені.

5.5 Вимоги до надійності

Програмні модулі написані по всім правилам, які стосуються стандартних викликів процедур, функцій, методів і форм, визначених технічною документацією на середовище розробки.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ТЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ документа	Підпис	Дата		3

5.6 Умови експлуатації

Робочі місця користувачів ПЗ повинні задовольняти наступним умовам експлуатації:

- температура повітря: 19-20 град. по Цельсію;
- відносна вологість повітря до 80%;
- атмосферний тиск 107 кПа.

5.7 Вимоги до складу та параметрів технічних засобів

Програмне забезпечення повинно бути реалізоване на ПЕОМ архітектури IBM PC, працювати в ОС Windows 10/11 і з сумісними з цією платформою пристроями і прикладним програмним забезпеченням.

5.8 Вимоги до інформаційної і програмної сумісності

Переносність програмного забезпечення повинна бути забезпечена за рахунок його реалізації стандартного інтерфейсу взаємодії з ОС, що працюють під управлінням ОС Windows 10/11.

5.8.1 Обладнання

Комп'ютер Intel® Celeron/8 Mb/1.2 Gb/SVGA 14" 1Mb або сумісні з ним.

5.8.2 Мова програмування

Середовище Delphi 10.4.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ТЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ документа	Підпис	Дата		2

5.8.3 Вхідні дані

Опис алгоритму роботи запропонованої системи.

5.8.4 Вихідні дані

Робоча програма.

6 Вимоги до програмної документації

Програмна продукція повинна бути представлена у виді опису структури даних, схем та опису алгоритму, а також текстів вихідних модулів програмного забезпечення згідно ЄСПД .

7 Перелік документів, що розробляються

- Структурна схема системи – 1 аркуш.
- Функціональна схема системи – 1 аркуш.
- Діаграма процесів – 1 аркуш.
- Блок-схема алгоритму роботи програми – 2 аркуша.
- Пояснювальна записка – 67 аркушів.

8 Етапи розробки

8.1 Збір і обробка інформації по темі випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти. Постановка задачі на виконання випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти (складання ТЗ).

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ТЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ документа	Підпис	Дата		5

8.2 Проведення досліджень або експериментальних робіт для уточнення основних положень випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти.

8.3 Розробка функціональних схем, блок схем алгоритмів роботи програмного забезпечення.

8.4 Побудова схем взаємодії даних.

8.5 Створення прототипу ПЗ.

8.6 Віднаходження ПЗ, аналіз отриманих результатів.

8.7 Оформлення пояснювальної записки і виконання робіт по графічній частині.

9 Порядок контролю та приймання

9.1 Подання випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти на попередній захист 23.05.2023 р.

9.2 Подання випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти на захист 8.06.2023 р.

					ВКРБ-125.23.0027.00.00.ТЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ документа	Підпис	Дата		6

Додаток Б
(обов'язковий)

Міністерство освіти і науки України
Центральноукраїнський національний технічний університет

ЗАТВЕРДЖУЮ

Керівник випускної кваліфікаційної роботи за
першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти
_____ Смірнов С.А.

*Програмне забезпечення системи кібербезпеки для захисту інформації на
переносних носіях*

Лістинг програми

Код документу 12

Носій: CD/DVD-диск / USB-флеш-накопичувач

Загальна кількість аркушів: 53

Літера: РП

Кропивницький – 2023 року

Файл El_AES.pas - шифрування/дешифрування алгоритмом AES

```

unit El_AES;

interface

uses
  Classes, SysUtils;

type
  E_AES_Error = class(Exception);

  PInteger = ^Integer;

  T_AES_Buffer = array [0..15] of byte;
  T_AES_Key128 = array [0..15] of byte;
  T_AES_Key192 = array [0..23] of byte;
  T_AES_Key256 = array [0..31] of byte;
  T_AES_ExpandedKey128 = array [0..43] of longword;
  T_AES_ExpandedKey192 = array [0..53] of longword;
  T_AES_ExpandedKey256 = array [0..63] of longword;

  P_AES_Buffer = ^T_AES_Buffer;
  P_AES_Key128 = ^T_AES_Key128;
  P_AES_Key192 = ^T_AES_Key192;
  P_AES_Key256 = ^T_AES_Key256;
  P_AES_ExpandedKey128 = ^T_AES_ExpandedKey128;
  P_AES_ExpandedKey192 = ^T_AES_ExpandedKey192;
  P_AES_ExpandedKey256 = ^T_AES_ExpandedKey256;

// Розширення ключа для шифрування

procedure Expand_AES_KeyForEncryption(const Key: T_AES_Key128;
  var ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey128); overload;
procedure Expand_AES_KeyForEncryption(const Key: T_AES_Key192;
  var ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey192); overload;
procedure Expand_AES_KeyForEncryption(const Key: T_AES_Key256;
  var ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey256); overload;

// Блок раундів шифрування

procedure Encrypt_AES_(const InBuf: T_AES_Buffer; const Key:
  T_AES_ExpandedKey128;
  var OutBuf: T_AES_Buffer); overload;
procedure Encrypt_AES_(const InBuf: T_AES_Buffer; const Key:
  T_AES_ExpandedKey192;
  var OutBuf: T_AES_Buffer); overload;
procedure Encrypt_AES_(const InBuf: T_AES_Buffer; const Key:
  T_AES_ExpandedKey256;
  var OutBuf: T_AES_Buffer); overload;

// Поток раундів Шифрування (ECB mode)

procedure Encrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
  const Key: T_AES_Key128; Dest: TStream); overload;
procedure Encrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
  const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey128; Dest: TStream); overload;

procedure Encrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
  const Key: T_AES_Key192; Dest: TStream); overload;
procedure Encrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
  const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey192; Dest: TStream); overload;

procedure Encrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
  const Key: T_AES_Key256; Dest: TStream); overload;
procedure Encrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;

```

```

    const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey256; Dest: TStream); overload;

// Поток раундів шифрування (CBC mode)

procedure Encrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
    const Key: T_AES_Key128; const InitVector: T_AES_Buffer; Dest: TStream);
overload;
procedure Encrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
    const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey128; const InitVector: T_AES_Buffer;
    Dest: TStream); overload;

procedure Encrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
    const Key: T_AES_Key192; const InitVector: T_AES_Buffer; Dest: TStream);
overload;
procedure Encrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
    const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey192; const InitVector: T_AES_Buffer;
    Dest: TStream); overload;

procedure Encrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
    const Key: T_AES_Key256; const InitVector: T_AES_Buffer; Dest: TStream);
overload;
procedure Encrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
    const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey256; const InitVector: T_AES_Buffer;
    Dest: TStream); overload;

// Перетворення сеансового ключа для дешифрування

procedure Expand_AES_KeyForDecryption(var ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey128);
overload;
procedure Expand_AES_KeyForDecryption(const Key: T_AES_Key128;
    var ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey128); overload;

procedure Expand_AES_KeyForDecryption(var ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey192);
overload;
procedure Expand_AES_KeyForDecryption(const Key: T_AES_Key192;
    var ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey192); overload;

procedure Expand_AES_KeyForDecryption(var ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey256);
overload;
procedure Expand_AES_KeyForDecryption(const Key: T_AES_Key256;
    var ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey256); overload;

// Блок раундів дешифрування

procedure Decrypt_AES_(const InBuf: T_AES_Buffer; const Key:
T_AES_ExpandedKey128;
    var OutBuf: T_AES_Buffer); overload;
procedure Decrypt_AES_(const InBuf: T_AES_Buffer; const Key:
T_AES_ExpandedKey192;
    var OutBuf: T_AES_Buffer); overload;
procedure Decrypt_AES_(const InBuf: T_AES_Buffer; const Key:
T_AES_ExpandedKey256;
    var OutBuf: T_AES_Buffer); overload;

// Поток раундів дешифрування (ECB mode)

procedure Decrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
    const Key: T_AES_Key128; Dest: TStream); overload;
procedure Decrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
    const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey128; Dest: TStream); overload;

procedure Decrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
    const Key: T_AES_Key192; Dest: TStream); overload;
procedure Decrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
    const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey192; Dest: TStream); overload;

procedure Decrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
    const Key: T_AES_Key256; Dest: TStream); overload;
procedure Decrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;

```

```

const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey256; Dest: TStream); overload;

// Поток раундів дешифрування (CBC mode)

procedure Decrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
  const Key: T_AES_Key128; const InitVector: T_AES_Buffer; Dest: TStream);
overload;
procedure Decrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
  const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey128; const InitVector: T_AES_Buffer;
  Dest: TStream); overload;

procedure Decrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
  const Key: T_AES_Key192; const InitVector: T_AES_Buffer; Dest: TStream);
overload;
procedure Decrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
  const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey192; const InitVector: T_AES_Buffer;
  Dest: TStream); overload;

procedure Decrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
  const Key: T_AES_Key256; const InitVector: T_AES_Buffer; Dest: TStream);
overload;
procedure Decrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
  const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey256; const InitVector: T_AES_Buffer;
  Dest: TStream); overload;

resourcestring
  SInvalidInBufSize = 'Не хватає розміру буферу для дешифрування';
  SReadError = 'Stream read error';
  SWriteError = 'Stream write error';

implementation

type
  PLongWord = ^LongWord;

function Min(A, B: integer): integer;
begin
  if A < B then
    Result := A
  else
    Result := B;
end;

const
  Rcon: array [1..30] of longword = (
    $00000001, $00000002, $00000004, $00000008, $00000010, $00000020,
    $00000040, $00000080, $0000001B, $00000036, $0000006C, $000000D8,
    $000000AB, $0000004D, $0000009A, $0000002F, $0000005E, $000000BC,
    $00000063, $000000C6, $00000097, $00000035, $0000006A, $000000D4,
    $000000B3, $0000007D, $000000FA, $000000EF, $000000C5, $00000091
  );

  ForwardTable: array [0..255] of longword = (
    $A56363C6, $847C7CF8, $997777EE, $8D7B7BF6, $0DF2F2FF, $BD6B6BD6, $B16F6FDE,
    $54C5C591,
    $50303060, $03010102, $A96767CE, $7D2B2B56, $19FEFEE7, $62D7D7B5, $E6ABAB4D,
    $9A7676EC,
    $45CACA8F, $9D82821F, $40C9C989, $877D7DFA, $15FAFAEF, $EB5959B2, $C947478E,
    $0BF0F0FB,
    $ECADAD41, $67D4D4B3, $FDA2A25F, $EAAFAF45, $BF9C9C23, $F7A4A453, $967272E4,
    $5BC0C09B,
    $C2B7B775, $1CFDFDE1, $AE93933D, $6A26264C, $5A36366C, $413F3F7E, $02F7F7F5,
    $4FCCCC83,
    $5C343468, $F4A5A551, $34E5E5D1, $08F1F1F9, $937171E2, $73D8D8AB, $53313162,
    $3F15152A,
    $0C040408, $52C7C795, $65232346, $5EC3C39D, $28181830, $A1969637, $0F05050A,
    $B59A9A2F,
    $0907070E, $36121224, $9B80801B, $3DE2E2DF, $26EBEB CD, $6927274E, $CDB2B27F,
    $9F7575EA,

```

```

    $1B090912, $9E83831D, $742C2C58, $2E1A1A34, $2D1B1B36, $B26E6EDC, $EE5A5AB4,
    $FBA0A05B,
    $F65252A4, $4D3B3B76, $61D6D6B7, $CEB3B37D, $7B292952, $3EE3E3DD, $712F2F5E,
    $97848413,
    $F55353A6, $68D1D1B9, $00000000, $2CEDEDC1, $60202040, $1FFCFCE3, $C8B1B179,
    $ED5B5BB6,
    $BE6A6AD4, $46CBCB8D, $D9BEBE67, $4B393972, $DE4A4A94, $D44C4C98, $E85858B0,
    $4ACFCF85,
    $6BD0D0BB, $2AEFEFC5, $E5AAAA4F, $16FBFBED, $C5434386, $D74D4D9A, $55333366,
    $94858511,
    $CF45458A, $10F9F9E9, $06020204, $817F7FFE, $F05050A0, $443C3C78, $BA9F9F25,
    $E3A8A84B,
    $F35151A2, $FEA3A35D, $C0404080, $8A8F8F05, $AD92923F, $BC9D9D21, $48383870,
    $04F5F5F1,
    $DFBCBC63, $C1B6B677, $75DADAAF, $63212142, $30101020, $1AFFFE5, $0EF3F3FD,
    $6DD2D2BF,
    $4CCDCD81, $140C0C18, $35131326, $2FECECC3, $E15F5FBE, $A2979735, $CC444488,
    $3917172E,
    $57C4C493, $F2A7A755, $827E7EFC, $473D3D7A, $AC6464C8, $E75D5DBA, $2B191932,
    $957373E6,
    $A06060C0, $98818119, $D14F4F9E, $7FDCDCA3, $66222244, $7E2A2A54, $AB90903B,
    $8388880B,
    $CA46468C, $29EEEE7, $D3B8B86B, $3C141428, $79DEDEA7, $E25E5EBC, $1D0B0B16,
    $76DBDBAD,
    $3BE0E0DB, $56323264, $4E3A3A74, $1E0A0A14, $DB494992, $0A06060C, $6C242448,
    $E45C5CB8,
    $5DC2C29F, $6ED3D3BD, $EFACAC43, $A66262C4, $A8919139, $A4959531, $37E4E4D3,
    $8B7979F2,
    $32E7E7D5, $43C8C88B, $5937376E, $B76D6DDA, $8C8D8D01, $64D5D5B1, $D24E4E9C,
    $E0A9A949,
    $B46C6CD8, $FA5656AC, $07F4F4F3, $25EAEACF, $AF6565CA, $8E7A7AF4, $E9AEAE47,
    $18080810,
    $D5BABA6F, $887878F0, $6F25254A, $722E2E5C, $241C1C38, $F1A6A657, $C7B4B473,
    $51C6C697,
    $23E8E8CB, $7CDDDA1, $9C7474E8, $211F1F3E, $DD4B4B96, $DCBDBD61, $868B8B0D,
    $858A8A0F,
    $907070E0, $423E3E7C, $C4B5B571, $AA6666CC, $D8484890, $05030306, $01F6F6F7,
    $120E0E1C,
    $A36161C2, $5F35356A, $F95757AE, $D0B9B969, $91868617, $58C1C199, $271D1D3A,
    $B99E9E27,
    $38E1E1D9, $13F8F8EB, $B398982B, $33111122, $BB6969D2, $70D9D9A9, $898E8E07,
    $A7949433,
    $B69B9B2D, $221E1E3C, $92878715, $20E9E9C9, $49CECE87, $FF5555AA, $78282850,
    $7ADFDFA5,
    $8F8C8C03, $F8A1A159, $80898909, $170D0D1A, $DABFBF65, $31E6E6D7, $C6424284,
    $B86868D0,
    $C3414182, $B0999929, $772D2D5A, $110F0F1E, $CBB0B07B, $FC5454A8, $D6BBBB6D,
    $3A16162C
  );

```

```

LastForwardTable: array [0..255] of longword = (
    $00000063, $0000007C, $00000077, $0000007B, $000000F2, $0000006B, $0000006F,
    $000000C5,
    $00000030, $00000001, $00000067, $0000002B, $000000FE, $000000D7, $000000AB,
    $00000076,
    $000000CA, $00000082, $000000C9, $0000007D, $000000FA, $00000059, $00000047,
    $000000F0,
    $000000AD, $000000D4, $000000A2, $000000AF, $0000009C, $000000A4, $00000072,
    $000000C0,
    $000000B7, $000000FD, $00000093, $00000026, $00000036, $0000003F, $000000F7,
    $000000CC,
    $00000034, $000000A5, $000000E5, $000000F1, $00000071, $000000D8, $00000031,
    $00000015,
    $00000004, $000000C7, $00000023, $000000C3, $00000018, $00000096, $00000005,
    $0000009A,
    $00000007, $00000012, $00000080, $000000E2, $000000EB, $00000027, $000000B2,
    $00000075,
    $00000009, $00000083, $0000002C, $0000001A, $0000001B, $0000006E, $0000005A,
    $000000A0,

```

```

$00000052, $0000003B, $000000D6, $000000B3, $00000029, $000000E3, $0000002F,
$00000084,
$00000053, $000000D1, $00000000, $000000ED, $00000020, $000000FC, $000000B1,
$0000005B,
$0000006A, $000000CB, $000000BE, $00000039, $0000004A, $0000004C, $00000058,
$000000CF,
$000000D0, $000000EF, $000000AA, $000000FB, $00000043, $0000004D, $00000033,
$00000085,
$00000045, $000000F9, $00000002, $0000007F, $00000050, $0000003C, $0000009F,
$000000A8,
$00000051, $000000A3, $00000040, $0000008F, $00000092, $0000009D, $00000038,
$000000F5,
$000000BC, $000000B6, $000000DA, $00000021, $00000010, $000000FF, $000000F3,
$000000D2,
$000000CD, $0000000C, $00000013, $000000EC, $0000005F, $00000097, $00000044,
$00000017,
$000000C4, $000000A7, $0000007E, $0000003D, $00000064, $0000005D, $00000019,
$00000073,
$00000060, $00000081, $0000004F, $000000DC, $00000022, $0000002A, $00000090,
$00000088,
$00000046, $000000EE, $000000B8, $00000014, $000000DE, $0000005E, $0000000B,
$000000DB,
$000000E0, $00000032, $0000003A, $0000000A, $00000049, $00000006, $00000024,
$0000005C,
$000000C2, $000000D3, $000000AC, $00000062, $00000091, $00000095, $000000E4,
$00000079,
$000000E7, $000000C8, $00000037, $0000006D, $0000008D, $000000D5, $0000004E,
$000000A9,
$0000006C, $00000056, $000000F4, $000000EA, $00000065, $0000007A, $000000AE,
$00000008,
$000000BA, $00000078, $00000025, $0000002E, $0000001C, $000000A6, $000000B4,
$000000C6,
$000000E8, $000000DD, $00000074, $0000001F, $0000004B, $000000BD, $0000008B,
$0000008A,
$00000070, $0000003E, $000000B5, $00000066, $00000048, $00000003, $000000F6,
$0000000E,
$00000061, $00000035, $00000057, $000000B9, $00000086, $000000C1, $0000001D,
$0000009E,
$000000E1, $000000F8, $00000098, $00000011, $00000069, $000000D9, $0000008E,
$00000094,
$0000009B, $0000001E, $00000087, $000000E9, $000000CE, $00000055, $00000028,
$000000DF,
$0000008C, $000000A1, $00000089, $0000000D, $000000BF, $000000E6, $00000042,
$00000068,
$00000041, $00000099, $0000002D, $0000000F, $000000B0, $00000054, $000000BB,
$00000016
);

```

```

InverseTable: array [0..255] of longword = (
$50A7F451, $5365417E, $C3A4171A, $965E273A, $CB6BAB3B, $F1459D1F, $AB58FAAC,
$9303E34B,
$55FA3020, $F66D76AD, $9176CC88, $254C02F5, $FCD7E54F, $D7CB2AC5, $80443526,
$8FA362B5,
$495AB1DE, $671BBA25, $980EEA45, $E1C0FE5D, $02752FC3, $12F04C81, $A397468D,
$C6F9D36B,
$E75F8F03, $959C9215, $EB7A6DBF, $DA595295, $2D83BED4, $D3217458, $2969E049,
$44C8C98E,
$6A89C275, $78798EF4, $6B3E5899, $DD71B927, $B64FE1BE, $17AD88F0, $66AC20C9,
$B43ACE7D,
$184ADF63, $82311AE5, $60335197, $457F5362, $E07764B1, $84AE6BBB, $1CA081FE,
$942B08F9,
$58684870, $19FD458F, $876CDE94, $B7F87B52, $23D373AB, $E2024B72, $578F1FE3,
$2AAB5566,
$0728EBB2, $03C2B52F, $9A7BC586, $A50837D3, $F2872830, $B2A5BF23, $BA6A0302,
$5C8216ED,
$2B1CCF8A, $92B479A7, $F0F207F3, $A1E2694E, $CDF4DA65, $D5BE0506, $1F6234D1,
$8AFEA6C4,
$9D532E34, $A055F3A2, $32E18A05, $75EBF6A4, $39EC830B, $AAEF6040, $069F715E,
$51106EBD,

```

```

    $F98A213E, $3D06DD96, $AE053EDD, $46BDE64D, $B58D5491, $055DC471, $6FD40604,
    $FF155060,
    $24FB9819, $97E9BDD6, $CC434089, $779ED967, $BD42E8B0, $888B8907, $385B19E7,
    $DBEEC879,
    $470A7CA1, $E90F427C, $C91E84F8, $00000000, $83868009, $48ED2B32, $AC70111E,
    $4E725A6C,
    $FBFF0EFD, $5638850F, $1ED5AE3D, $27392D36, $64D90F0A, $21A65C68, $D1545B9B,
    $3A2E3624,
    $B1670A0C, $0FE75793, $D296EEB4, $9E919B1B, $4FC5C080, $A220DC61, $694B775A,
    $161A121C,
    $0ABA93E2, $E52AA0C0, $43E0223C, $1D171B12, $0B0D090E, $ADC78BF2, $B9A8B62D,
    $C8A91E14,
    $8519F157, $4C0775AF, $BBDD99EE, $FD607FA3, $9F2601F7, $BCF5725C, $C53B6644,
    $347EFB5B,
    $7629438B, $DCC623CB, $68FCEDB6, $63F1E4B8, $CAD31D7, $10856342, $40229713,
    $2011C684,
    $7D244A85, $F83DBBD2, $1132F9AE, $6DA129C7, $4B2F9E1D, $F330B2DC, $EC52860D,
    $D0E3C177,
    $6C16B32B, $99B970A9, $FA489411, $2264E947, $C48CFCA8, $1A3FF0A0, $D82C7D56,
    $EF903322,
    $C74E4987, $C1D138D9, $FEA2CA8C, $360BD498, $CF81F5A6, $28DE7AA5, $268EB7DA,
    $A4BFAD3F,
    $E49D3A2C, $0D927850, $9BCC5F6A, $62467E54, $C2138DF6, $E8B8D890, $5EF7392E,
    $F5AFC382,
    $BE805D9F, $7C93D069, $A92DD56F, $B31225CF, $3B99ACC8, $A77D1810, $6E639CE8,
    $7BBB3BDB,
    $097826CD, $F418596E, $01B79AEC, $A89A4F83, $656E95E6, $7EE6FFAA, $08CFBC21,
    $E6E815EF,
    $D99BE7BA, $CE366F4A, $D4099FEA, $D67CB029, $AFB2A431, $31233F2A, $3094A5C6,
    $C066A235,
    $37BC4E74, $A6CA82FC, $B0D090E0, $15D8A733, $4A9804F1, $F7DAEC41, $0E50CD7F,
    $2FF69117,
    $8DD64D76, $4DB0EF43, $544DAACC, $DF0496E4, $E3B5D19E, $1B886A4C, $B81F2CC1,
    $7F516546,
    $04EA5E9D, $5D358C01, $737487FA, $2E410BFB, $5A1D67B3, $52D2DB92, $335610E9,
    $1347D66D,
    $8C61D79A, $7A0CA137, $8E14F859, $893C13EB, $EE27A9CE, $35C961B7, $EDE51CE1,
    $3CB1477A,
    $59DFD29C, $3F73F255, $79CE1418, $BF37C773, $EACDF753, $5BAAF5F, $146F3DDF,
    $86DB4478,
    $81F3AFCA, $3EC468B9, $2C342438, $5F40A3C2, $72C31D16, $0C25E2BC, $8B493C28,
    $41950DFF,
    $7101A839, $DEB30C08, $9CE4B4D8, $90C15664, $6184CB7B, $70B632D5, $745C6C48,
    $4257B8D0
  );

```

```

    LastInverseTable: array [0..255] of longword = (
    $00000052, $00000009, $0000006A, $000000D5, $00000030, $00000036, $000000A5,
    $00000038,
    $000000BF, $00000040, $000000A3, $0000009E, $00000081, $000000F3, $000000D7,
    $000000FB,
    $0000007C, $000000E3, $00000039, $00000082, $0000009B, $0000002F, $000000FF,
    $00000087,
    $00000034, $0000008E, $00000043, $00000044, $000000C4, $000000DE, $000000E9,
    $000000CB,
    $00000054, $0000007B, $00000094, $00000032, $000000A6, $000000C2, $00000023,
    $0000003D,
    $000000EE, $0000004C, $00000095, $0000000B, $00000042, $000000FA, $000000C3,
    $0000004E,
    $00000008, $0000002E, $000000A1, $00000066, $00000028, $000000D9, $00000024,
    $000000B2,
    $00000076, $0000005B, $000000A2, $00000049, $0000006D, $0000008B, $000000D1,
    $00000025,
    $00000072, $000000F8, $000000F6, $00000064, $00000086, $00000068, $00000098,
    $00000016,
    $000000D4, $000000A4, $0000005C, $000000CC, $0000005D, $00000065, $000000B6,
    $00000092,
    $0000006C, $00000070, $00000048, $00000050, $000000FD, $000000ED, $000000B9,
    $000000DA,

```

```

    $0000005E, $00000015, $00000046, $00000057, $000000A7, $0000008D, $0000009D,
    $00000084,
    $00000090, $000000D8, $000000AB, $00000000, $0000008C, $000000BC, $000000D3,
    $0000000A,
    $000000F7, $000000E4, $00000058, $00000005, $000000B8, $000000B3, $00000045,
    $00000006,
    $000000D0, $0000002C, $0000001E, $0000008F, $000000CA, $0000003F, $0000000F,
    $00000002,
    $000000C1, $000000AF, $000000BD, $00000003, $00000001, $00000013, $0000008A,
    $0000006B,
    $0000003A, $00000091, $00000011, $00000041, $0000004F, $00000067, $000000DC,
    $000000EA,
    $00000097, $000000F2, $000000CF, $000000CE, $000000F0, $000000B4, $000000E6,
    $00000073,
    $00000096, $000000AC, $00000074, $00000022, $000000E7, $000000AD, $00000035,
    $00000085,
    $000000E2, $000000F9, $00000037, $000000E8, $0000001C, $00000075, $000000DF,
    $0000006E,
    $00000047, $000000F1, $0000001A, $00000071, $0000001D, $00000029, $000000C5,
    $00000089,
    $0000006F, $000000B7, $00000062, $0000000E, $000000AA, $00000018, $000000BE,
    $0000001B,
    $000000FC, $00000056, $0000003E, $0000004B, $000000C6, $000000D2, $00000079,
    $00000020,
    $0000009A, $000000DB, $000000C0, $000000FE, $00000078, $000000CD, $0000005A,
    $000000F4,
    $0000001F, $000000DD, $000000A8, $00000033, $00000088, $00000007, $000000C7,
    $00000031,
    $000000B1, $00000012, $00000010, $00000059, $00000027, $00000080, $000000EC,
    $0000005F,
    $00000060, $00000051, $0000007F, $000000A9, $00000019, $000000B5, $0000004A,
    $0000000D,
    $0000002D, $000000E5, $0000007A, $0000009F, $00000093, $000000C9, $0000009C,
    $000000EF,
    $000000A0, $000000E0, $0000003B, $0000004D, $000000AE, $0000002A, $000000F5,
    $000000B0,
    $000000C8, $000000EB, $000000BB, $0000003C, $00000083, $00000053, $00000099,
    $00000061,
    $00000017, $0000002B, $00000004, $0000007E, $000000BA, $00000077, $000000D6,
    $00000026,
    $000000E1, $00000069, $00000014, $00000063, $00000055, $00000021, $0000000C,
    $0000007D
    );

```

```

procedure Expand_AES_KeyForEncryption(const Key: T_AES_Key128; var ExpandedKey:
T_AES_ExpandedKey128);
var
    I, J: integer;
    T: longword;
    W0, W1, W2, W3: longword;
begin
    ExpandedKey[0] := PLongWord(@Key[0])^;
    ExpandedKey[1] := PLongWord(@Key[4])^;
    ExpandedKey[2] := PLongWord(@Key[8])^;
    ExpandedKey[3] := PLongWord(@Key[12])^;
    I := 0; J := 1;
    repeat
        T := (ExpandedKey[I + 3] shl 24) or (ExpandedKey[I + 3] shr 8);
        W0 := LastForwardTable[Byte(T)]; W1 := LastForwardTable[Byte(T shr 8)];
        W2 := LastForwardTable[Byte(T shr 16)]; W3 := LastForwardTable[Byte(T shr
24)];
        ExpandedKey[I + 4] := ExpandedKey[I] xor
            (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor
            ((W2 shl 16) or (W2 shr 16)) xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Rcon[J];
        Inc(J);
        ExpandedKey[I + 5] := ExpandedKey[I + 1] xor ExpandedKey[I + 4];
        ExpandedKey[I + 6] := ExpandedKey[I + 2] xor ExpandedKey[I + 5];
        ExpandedKey[I + 7] := ExpandedKey[I + 3] xor ExpandedKey[I + 6];
        Inc(I, 4);
    until I = 12;
end;

```

```

    until I >= 40;
end;

procedure Expand_AES_KeyForEncryption(const Key: T_AES_Key192; var ExpandedKey:
T_AES_ExpandedKey192); overload;
var
    I, J: integer;
    T: longword;
    W0, W1, W2, W3: longword;
begin
    ExpandedKey[0] := PLongWord(@Key[0])^;
    ExpandedKey[1] := PLongWord(@Key[4])^;
    ExpandedKey[2] := PLongWord(@Key[8])^;
    ExpandedKey[3] := PLongWord(@Key[12])^;
    ExpandedKey[4] := PLongWord(@Key[16])^;
    ExpandedKey[5] := PLongWord(@Key[20])^;
    I := 0; J := 1;
    repeat
        T := (ExpandedKey[I + 5] shl 24) or (ExpandedKey[I + 5] shr 8);
        W0 := LastForwardTable[Byte(T)]; W1 := LastForwardTable[Byte(T shr 8)];
        W2 := LastForwardTable[Byte(T shr 16)]; W3 := LastForwardTable[Byte(T shr
24)];
        ExpandedKey[I + 6] := ExpandedKey[I] xor
            (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor
            ((W2 shl 16) or (W2 shr 16)) xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Rcon[J];
        Inc(J);
        ExpandedKey[I + 7] := ExpandedKey[I + 1] xor ExpandedKey[I + 6];
        ExpandedKey[I + 8] := ExpandedKey[I + 2] xor ExpandedKey[I + 7];
        ExpandedKey[I + 9] := ExpandedKey[I + 3] xor ExpandedKey[I + 8];
        ExpandedKey[I + 10] := ExpandedKey[I + 4] xor ExpandedKey[I + 9];
        ExpandedKey[I + 11] := ExpandedKey[I + 5] xor ExpandedKey[I + 10];
        Inc(I, 6);
    until I >= 46;
end;

procedure Expand_AES_KeyForEncryption(const Key: T_AES_Key256; var ExpandedKey:
T_AES_ExpandedKey256); overload;
var
    I, J: integer;
    T: longword;
    W0, W1, W2, W3: longword;
begin
    ExpandedKey[0] := PLongWord(@Key[0])^;
    ExpandedKey[1] := PLongWord(@Key[4])^;
    ExpandedKey[2] := PLongWord(@Key[8])^;
    ExpandedKey[3] := PLongWord(@Key[12])^;
    ExpandedKey[4] := PLongWord(@Key[16])^;
    ExpandedKey[5] := PLongWord(@Key[20])^;
    ExpandedKey[6] := PLongWord(@Key[24])^;
    ExpandedKey[7] := PLongWord(@Key[28])^;
    I := 0; J := 1;
    repeat
        T := (ExpandedKey[I + 7] shl 24) or (ExpandedKey[I + 7] shr 8);
        W0 := LastForwardTable[Byte(T)]; W1 := LastForwardTable[Byte(T shr 8)];
        W2 := LastForwardTable[Byte(T shr 16)]; W3 := LastForwardTable[Byte(T shr
24)];
        ExpandedKey[I + 8] := ExpandedKey[I] xor
            (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor
            ((W2 shl 16) or (W2 shr 16)) xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Rcon[J];
        Inc(J);
        ExpandedKey[I + 9] := ExpandedKey[I + 1] xor ExpandedKey[I + 8];
        ExpandedKey[I + 10] := ExpandedKey[I + 2] xor ExpandedKey[I + 9];
        ExpandedKey[I + 11] := ExpandedKey[I + 3] xor ExpandedKey[I + 10];
        W0 := LastForwardTable[Byte(ExpandedKey[I + 11])];
        W1 := LastForwardTable[Byte(ExpandedKey[I + 11] shr 8)];
        W2 := LastForwardTable[Byte(ExpandedKey[I + 11] shr 16)];
        W3 := LastForwardTable[Byte(ExpandedKey[I + 11] shr 24)];
        ExpandedKey[I + 12] := ExpandedKey[I + 4] xor
            (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor
            ((W2 shl 16) or (W2 shr 16)) xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Rcon[J];
        Inc(J);
        ExpandedKey[I + 13] := ExpandedKey[I + 5] xor ExpandedKey[I + 12];
        ExpandedKey[I + 14] := ExpandedKey[I + 6] xor ExpandedKey[I + 13];
        ExpandedKey[I + 15] := ExpandedKey[I + 7] xor ExpandedKey[I + 14];
        ExpandedKey[I + 16] := ExpandedKey[I + 8] xor ExpandedKey[I + 15];
        ExpandedKey[I + 17] := ExpandedKey[I + 9] xor ExpandedKey[I + 16];
        ExpandedKey[I + 18] := ExpandedKey[I + 10] xor ExpandedKey[I + 17];
        ExpandedKey[I + 19] := ExpandedKey[I + 11] xor ExpandedKey[I + 18];
        Inc(I, 8);
    until I >= 54;
end;

```

```

    ((W2 shl 16) or (W2 shr 16)) xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8));
    ExpandedKey[I + 13] := ExpandedKey[I + 5] xor ExpandedKey[I + 12];
    ExpandedKey[I + 14] := ExpandedKey[I + 6] xor ExpandedKey[I + 13];
    ExpandedKey[I + 15] := ExpandedKey[I + 7] xor ExpandedKey[I + 14];
    Inc(I, 8);
until I >= 52;
end;

procedure Encrypt_AES_(const InBuf: T_AES_Buffer; const Key:
T_AES_ExpandedKey128;
var OutBuf: T_AES_Buffer);
var
    T0, T1: array [0..3] of longword;
    W0, W1, W2, W3: longword;
begin
    // Ініціалізація
    T0[0] := PLongWord(@InBuf[0])^ xor Key[0];
    T0[1] := PLongWord(@InBuf[4])^ xor Key[1];
    T0[2] := PLongWord(@InBuf[8])^ xor Key[2];
    T0[3] := PLongWord(@InBuf[12])^ xor Key[3];
    // Попередня трансформація - 9 раз
    // раунд 1
    W0 := ForwardTable[Byte(T0[0])]; W1 := ForwardTable[Byte(T0[1] shr 8)];
    W2 := ForwardTable[Byte(T0[2] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[3] shr
24)];
    T1[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[4];
    W0 := ForwardTable[Byte(T0[1])]; W1 := ForwardTable[Byte(T0[2] shr 8)];
    W2 := ForwardTable[Byte(T0[3] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[0] shr
24)];
    T1[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[5];
    W0 := ForwardTable[Byte(T0[2])]; W1 := ForwardTable[Byte(T0[3] shr 8)];
    W2 := ForwardTable[Byte(T0[0] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[1] shr
24)];
    T1[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[6];
    W0 := ForwardTable[Byte(T0[3])]; W1 := ForwardTable[Byte(T0[0] shr 8)];
    W2 := ForwardTable[Byte(T0[1] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[2] shr
24)];
    T1[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[7];
    // раунд 2
    W0 := ForwardTable[Byte(T1[0])]; W1 := ForwardTable[Byte(T1[1] shr 8)];
    W2 := ForwardTable[Byte(T1[2] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T1[3] shr
24)];
    T0[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[8];
    W0 := ForwardTable[Byte(T1[1])]; W1 := ForwardTable[Byte(T1[2] shr 8)];
    W2 := ForwardTable[Byte(T1[3] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T1[0] shr
24)];
    T0[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[9];
    W0 := ForwardTable[Byte(T1[2])]; W1 := ForwardTable[Byte(T1[3] shr 8)];
    W2 := ForwardTable[Byte(T1[0] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T1[1] shr
24)];
    T0[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[10];
    W0 := ForwardTable[Byte(T1[3])]; W1 := ForwardTable[Byte(T1[0] shr 8)];
    W2 := ForwardTable[Byte(T1[1] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T1[2] shr
24)];
    T0[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[11];
    // раунд 3
    W0 := ForwardTable[Byte(T0[0])]; W1 := ForwardTable[Byte(T0[1] shr 8)];
    W2 := ForwardTable[Byte(T0[2] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[3] shr
24)];
    T1[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[12];

```



```

    W2 := ForwardTable[Byte(T0[1] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[2] shr
24)];
    T1[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[39];
    // останій раунд перетворень
    W0 := LastForwardTable[Byte(T1[0])]; W1 := LastForwardTable[Byte(T1[1] shr
8)];
    W2 := LastForwardTable[Byte(T1[2] shr 16)]; W3 := LastForwardTable[Byte(T1[3]
shr 24)];
    T0[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[40];
    W0 := LastForwardTable[Byte(T1[1])]; W1 := LastForwardTable[Byte(T1[2] shr
8)];
    W2 := LastForwardTable[Byte(T1[3] shr 16)]; W3 := LastForwardTable[Byte(T1[0]
shr 24)];
    T0[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[41];
    W0 := LastForwardTable[Byte(T1[2])]; W1 := LastForwardTable[Byte(T1[3] shr
8)];
    W2 := LastForwardTable[Byte(T1[0] shr 16)]; W3 := LastForwardTable[Byte(T1[1]
shr 24)];
    T0[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[42];
    W0 := LastForwardTable[Byte(T1[3])]; W1 := LastForwardTable[Byte(T1[0] shr
8)];
    W2 := LastForwardTable[Byte(T1[1] shr 16)]; W3 := LastForwardTable[Byte(T1[2]
shr 24)];
    T0[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[43];
    // кінець роботи алгоритму
    PLongWord(@OutBuf[0])^ := T0[0]; PLongWord(@OutBuf[4])^ := T0[1];
    PLongWord(@OutBuf[8])^ := T0[2]; PLongWord(@OutBuf[12])^ := T0[3];
end;

```

```

procedure Encrypt_AES_(const InBuf: T_AES_Buffer; const Key:
T_AES_ExpandedKey192;

```

```

    var OutBuf: T_AES_Buffer);

```

```

var

```

```

    T0, T1: array [0..3] of longword;

```

```

    W0, W1, W2, W3: longword;

```

```

begin

```

```

    // ініціалізація

```

```

    T0[0] := PLongWord(@InBuf[0])^ xor Key[0];

```

```

    T0[1] := PLongWord(@InBuf[4])^ xor Key[1];

```

```

    T0[2] := PLongWord(@InBuf[8])^ xor Key[2];

```

```

    T0[3] := PLongWord(@InBuf[12])^ xor Key[3];

```

```

    // Попередня трансформація - 11 раз

```

```

    // раунд 1

```

```

    W0 := ForwardTable[Byte(T0[0])]; W1 := ForwardTable[Byte(T0[1] shr 8)];

```

```

    W2 := ForwardTable[Byte(T0[2] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[3] shr
24)];

```

```

    T1[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[4];

```

```

    W0 := ForwardTable[Byte(T0[1])]; W1 := ForwardTable[Byte(T0[2] shr 8)];

```

```

    W2 := ForwardTable[Byte(T0[3] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[0] shr
24)];

```

```

    T1[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[5];

```

```

    W0 := ForwardTable[Byte(T0[2])]; W1 := ForwardTable[Byte(T0[3] shr 8)];

```

```

    W2 := ForwardTable[Byte(T0[0] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[1] shr
24)];

```

```

    T1[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[6];

```

```

    W0 := ForwardTable[Byte(T0[3])]; W1 := ForwardTable[Byte(T0[0] shr 8)];

```

```

    W2 := ForwardTable[Byte(T0[1] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[2] shr
24)];

```

```

    T1[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[7];

```

```

    // раунд 2

```



```

W2 := ForwardTable[Byte(T0[1] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[2] shr
24)];
T1[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[47];
// останій раунд перетворень
W0 := LastForwardTable[Byte(T1[0])]; W1 := LastForwardTable[Byte(T1[1] shr
8)];
W2 := LastForwardTable[Byte(T1[2] shr 16)]; W3 := LastForwardTable[Byte(T1[3]
shr 24)];
T0[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[48];
W0 := LastForwardTable[Byte(T1[1])]; W1 := LastForwardTable[Byte(T1[2] shr
8)];
W2 := LastForwardTable[Byte(T1[3] shr 16)]; W3 := LastForwardTable[Byte(T1[0]
shr 24)];
T0[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[49];
W0 := LastForwardTable[Byte(T1[2])]; W1 := LastForwardTable[Byte(T1[3] shr
8)];
W2 := LastForwardTable[Byte(T1[0] shr 16)]; W3 := LastForwardTable[Byte(T1[1]
shr 24)];
T0[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[50];
W0 := LastForwardTable[Byte(T1[3])]; W1 := LastForwardTable[Byte(T1[0] shr
8)];
W2 := LastForwardTable[Byte(T1[1] shr 16)]; W3 := LastForwardTable[Byte(T1[2]
shr 24)];
T0[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[51];
// кінець роботи алгоритму
PLongWord(@OutBuf[0])^ := T0[0]; PLongWord(@OutBuf[4])^ := T0[1];
PLongWord(@OutBuf[8])^ := T0[2]; PLongWord(@OutBuf[12])^ := T0[3];
end;

```

```

procedure Encrypt_AES_(const InBuf: T_AES_Buffer; const Key:
T_AES_ExpandedKey256;

```

```

var OutBuf: T_AES_Buffer);

```

```

var

```

```

T0, T1: array [0..3] of longword;

```

```

W0, W1, W2, W3: longword;

```

```

begin

```

```

// ініціалізація

```

```

T0[0] := PLongWord(@InBuf[0])^ xor Key[0];

```

```

T0[1] := PLongWord(@InBuf[4])^ xor Key[1];

```

```

T0[2] := PLongWord(@InBuf[8])^ xor Key[2];

```

```

T0[3] := PLongWord(@InBuf[12])^ xor Key[3];

```

```

// Попередня трансформація 13 разів

```

```

// раунд 1

```

```

W0 := ForwardTable[Byte(T0[0])]; W1 := ForwardTable[Byte(T0[1] shr 8)];

```

```

W2 := ForwardTable[Byte(T0[2] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[3] shr
24)];

```

```

T1[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[4];

```

```

W0 := ForwardTable[Byte(T0[1])]; W1 := ForwardTable[Byte(T0[2] shr 8)];

```

```

W2 := ForwardTable[Byte(T0[3] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[0] shr
24)];

```

```

T1[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[5];

```

```

W0 := ForwardTable[Byte(T0[2])]; W1 := ForwardTable[Byte(T0[3] shr 8)];

```

```

W2 := ForwardTable[Byte(T0[0] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[1] shr
24)];

```

```

T1[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[6];

```

```

W0 := ForwardTable[Byte(T0[3])]; W1 := ForwardTable[Byte(T0[0] shr 8)];

```

```

W2 := ForwardTable[Byte(T0[1] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[2] shr
24)];

```

```

T1[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[7];

```

```

// раунд 2

```



```

W2 := ForwardTable[Byte(T0[1] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[2] shr
24)];
T1[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[47];
// раунд 12
W0 := ForwardTable[Byte(T1[0])]; W1 := ForwardTable[Byte(T1[1] shr 8)];
W2 := ForwardTable[Byte(T1[2] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T1[3] shr
24)];
T0[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[48];
W0 := ForwardTable[Byte(T1[1])]; W1 := ForwardTable[Byte(T1[2] shr 8)];
W2 := ForwardTable[Byte(T1[3] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T1[0] shr
24)];
T0[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[49];
W0 := ForwardTable[Byte(T1[2])]; W1 := ForwardTable[Byte(T1[3] shr 8)];
W2 := ForwardTable[Byte(T1[0] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T1[1] shr
24)];
T0[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[50];
W0 := ForwardTable[Byte(T1[3])]; W1 := ForwardTable[Byte(T1[0] shr 8)];
W2 := ForwardTable[Byte(T1[1] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T1[2] shr
24)];
T0[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[51];
// раунд 13
W0 := ForwardTable[Byte(T0[0])]; W1 := ForwardTable[Byte(T0[1] shr 8)];
W2 := ForwardTable[Byte(T0[2] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[3] shr
24)];
T1[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[52];
W0 := ForwardTable[Byte(T0[1])]; W1 := ForwardTable[Byte(T0[2] shr 8)];
W2 := ForwardTable[Byte(T0[3] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[0] shr
24)];
T1[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[53];
W0 := ForwardTable[Byte(T0[2])]; W1 := ForwardTable[Byte(T0[3] shr 8)];
W2 := ForwardTable[Byte(T0[0] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[1] shr
24)];
T1[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[54];
W0 := ForwardTable[Byte(T0[3])]; W1 := ForwardTable[Byte(T0[0] shr 8)];
W2 := ForwardTable[Byte(T0[1] shr 16)]; W3 := ForwardTable[Byte(T0[2] shr
24)];
T1[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[55];
// последний раунд перетворень
W0 := LastForwardTable[Byte(T1[0])]; W1 := LastForwardTable[Byte(T1[1] shr
8)];
W2 := LastForwardTable[Byte(T1[2] shr 16)]; W3 := LastForwardTable[Byte(T1[3]
shr 24)];
T0[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[56];
W0 := LastForwardTable[Byte(T1[1])]; W1 := LastForwardTable[Byte(T1[2] shr
8)];
W2 := LastForwardTable[Byte(T1[3] shr 16)]; W3 := LastForwardTable[Byte(T1[0]
shr 24)];
T0[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[57];
W0 := LastForwardTable[Byte(T1[2])]; W1 := LastForwardTable[Byte(T1[3] shr
8)];
W2 := LastForwardTable[Byte(T1[0] shr 16)]; W3 := LastForwardTable[Byte(T1[1]
shr 24)];
T0[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[58];
W0 := LastForwardTable[Byte(T1[3])]; W1 := LastForwardTable[Byte(T1[0] shr
8)];
W2 := LastForwardTable[Byte(T1[1] shr 16)]; W3 := LastForwardTable[Byte(T1[2]
shr 24)];

```

```

T0[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[59];
// кінець роботи алгоритму
PLongWord(@OutBuf[0])^ := T0[0]; PLongWord(@OutBuf[4])^ := T0[1];
PLongWord(@OutBuf[8])^ := T0[2]; PLongWord(@OutBuf[12])^ := T0[3];
end;

procedure Expand_AES_KeyForDecryption(var ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey128);
var
  I: integer;
  U, F2, F4, F8, F9: longword;
begin
  for I := 1 to 9 do
  begin
    F9 := ExpandedKey[I * 4];
    U := F9 and $80808080;
    F2 := ((F9 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    U := F2 and $80808080;
    F4 := ((F2 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    U := F4 and $80808080;
    F8 := ((F4 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    F9 := F9 xor F8;
    ExpandedKey[I * 4] := F2 xor F4 xor F8 xor
      (((F2 xor F9) shl 24) or ((F2 xor F9) shr 8)) xor
      (((F4 xor F9) shl 16) or ((F4 xor F9) shr 16)) xor ((F9 shl 8) or (F9 shr
24));
    F9 := ExpandedKey[I * 4 + 1];
    U := F9 and $80808080;
    F2 := ((F9 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    U := F2 and $80808080;
    F4 := ((F2 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    U := F4 and $80808080;
    F8 := ((F4 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    F9 := F9 xor F8;
    ExpandedKey[I * 4 + 1] := F2 xor F4 xor F8 xor
      (((F2 xor F9) shl 24) or ((F2 xor F9) shr 8)) xor
      (((F4 xor F9) shl 16) or ((F4 xor F9) shr 16)) xor ((F9 shl 8) or (F9 shr
24));
    F9 := ExpandedKey[I * 4 + 2];
    U := F9 and $80808080;
    F2 := ((F9 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    U := F2 and $80808080;
    F4 := ((F2 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    U := F4 and $80808080;
    F8 := ((F4 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    F9 := F9 xor F8;
    ExpandedKey[I * 4 + 2] := F2 xor F4 xor F8 xor
      (((F2 xor F9) shl 24) or ((F2 xor F9) shr 8)) xor
      (((F4 xor F9) shl 16) or ((F4 xor F9) shr 16)) xor ((F9 shl 8) or (F9 shr
24));
    F9 := ExpandedKey[I * 4 + 3];
    U := F9 and $80808080;
    F2 := ((F9 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    U := F2 and $80808080;
    F4 := ((F2 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    U := F4 and $80808080;
    F8 := ((F4 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    F9 := F9 xor F8;
    ExpandedKey[I * 4 + 3] := F2 xor F4 xor F8 xor
      (((F2 xor F9) shl 24) or ((F2 xor F9) shr 8)) xor
      (((F4 xor F9) shl 16) or ((F4 xor F9) shr 16)) xor ((F9 shl 8) or (F9 shr
24));
  end;
end;

procedure Expand_AES_KeyForDecryption(const Key: T_AES_Key128; var ExpandedKey:
T_AES_ExpandedKey128);
begin
  Expand_AES_KeyForEncryption(Key, ExpandedKey);
end;

```

```

Expand_AES_KeyForDecryption(ExpandedKey);
end;

procedure Expand_AES_KeyForDecryption(var ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey192);
var
  I: integer;
  U, F2, F4, F8, F9: longword;
begin
  for I := 1 to 11 do
    begin
      F9 := ExpandedKey[I * 4];
      U := F9 and $80808080;
      F2 := ((F9 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
      U := F2 and $80808080;
      F4 := ((F2 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
      U := F4 and $80808080;
      F8 := ((F4 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
      F9 := F9 xor F8;
      ExpandedKey[I * 4] := F2 xor F4 xor F8 xor
        (((F2 xor F9) shl 24) or ((F2 xor F9) shr 8)) xor
        (((F4 xor F9) shl 16) or ((F4 xor F9) shr 16)) xor ((F9 shl 8) or (F9 shr
24));
      F9 := ExpandedKey[I * 4 + 1];
      U := F9 and $80808080;
      F2 := ((F9 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
      U := F2 and $80808080;
      F4 := ((F2 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
      U := F4 and $80808080;
      F8 := ((F4 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
      F9 := F9 xor F8;
      ExpandedKey[I * 4 + 1] := F2 xor F4 xor F8 xor
        (((F2 xor F9) shl 24) or ((F2 xor F9) shr 8)) xor
        (((F4 xor F9) shl 16) or ((F4 xor F9) shr 16)) xor ((F9 shl 8) or (F9 shr
24));
      F9 := ExpandedKey[I * 4 + 2];
      U := F9 and $80808080;
      F2 := ((F9 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
      U := F2 and $80808080;
      F4 := ((F2 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
      U := F4 and $80808080;
      F8 := ((F4 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
      F9 := F9 xor F8;
      ExpandedKey[I * 4 + 2] := F2 xor F4 xor F8 xor
        (((F2 xor F9) shl 24) or ((F2 xor F9) shr 8)) xor
        (((F4 xor F9) shl 16) or ((F4 xor F9) shr 16)) xor ((F9 shl 8) or (F9 shr
24));
      F9 := ExpandedKey[I * 4 + 3];
      U := F9 and $80808080;
      F2 := ((F9 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
      U := F2 and $80808080;
      F4 := ((F2 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
      U := F4 and $80808080;
      F8 := ((F4 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
      F9 := F9 xor F8;
      ExpandedKey[I * 4 + 3] := F2 xor F4 xor F8 xor
        (((F2 xor F9) shl 24) or ((F2 xor F9) shr 8)) xor
        (((F4 xor F9) shl 16) or ((F4 xor F9) shr 16)) xor ((F9 shl 8) or (F9 shr
24));
    end;
  end;

procedure Expand_AES_KeyForDecryption(const Key: T_AES_Key192; var ExpandedKey:
T_AES_ExpandedKey192);
begin
  Expand_AES_KeyForEncryption(Key, ExpandedKey);
  Expand_AES_KeyForDecryption(ExpandedKey);
end;

procedure Expand_AES_KeyForDecryption(var ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey256);

```

```

var
  I: integer;
  U, F2, F4, F8, F9: longword;
begin
  for I := 1 to 13 do
  begin
    F9 := ExpandedKey[I * 4];
    U := F9 and $80808080;
    F2 := ((F9 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    U := F2 and $80808080;
    F4 := ((F2 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    U := F4 and $80808080;
    F8 := ((F4 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    F9 := F9 xor F8;
    ExpandedKey[I * 4] := F2 xor F4 xor F8 xor
      (((F2 xor F9) shl 24) or ((F2 xor F9) shr 8)) xor
      (((F4 xor F9) shl 16) or ((F4 xor F9) shr 16)) xor ((F9 shl 8) or (F9 shr
24));
    F9 := ExpandedKey[I * 4 + 1];
    U := F9 and $80808080;
    F2 := ((F9 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    U := F2 and $80808080;
    F4 := ((F2 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    U := F4 and $80808080;
    F8 := ((F4 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    F9 := F9 xor F8;
    ExpandedKey[I * 4 + 1] := F2 xor F4 xor F8 xor
      (((F2 xor F9) shl 24) or ((F2 xor F9) shr 8)) xor
      (((F4 xor F9) shl 16) or ((F4 xor F9) shr 16)) xor ((F9 shl 8) or (F9 shr
24));
    F9 := ExpandedKey[I * 4 + 2];
    U := F9 and $80808080;
    F2 := ((F9 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    U := F2 and $80808080;
    F4 := ((F2 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    U := F4 and $80808080;
    F8 := ((F4 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    F9 := F9 xor F8;
    ExpandedKey[I * 4 + 2] := F2 xor F4 xor F8 xor
      (((F2 xor F9) shl 24) or ((F2 xor F9) shr 8)) xor
      (((F4 xor F9) shl 16) or ((F4 xor F9) shr 16)) xor ((F9 shl 8) or (F9 shr
24));
    F9 := ExpandedKey[I * 4 + 3];
    U := F9 and $80808080;
    F2 := ((F9 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    U := F2 and $80808080;
    F4 := ((F2 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    U := F4 and $80808080;
    F8 := ((F4 and $7F7F7F7F) shl 1) xor ((U - (U shr 7)) and $1B1B1B1B);
    F9 := F9 xor F8;
    ExpandedKey[I * 4 + 3] := F2 xor F4 xor F8 xor
      (((F2 xor F9) shl 24) or ((F2 xor F9) shr 8)) xor
      (((F4 xor F9) shl 16) or ((F4 xor F9) shr 16)) xor ((F9 shl 8) or (F9 shr
24));
    end;
  end;

procedure Expand_AES_KeyForDecryption(const Key: T_AES_Key256; var ExpandedKey:
T_AES_ExpandedKey256);
begin
  Expand_AES_KeyForEncryption(Key, ExpandedKey);
  Expand_AES_KeyForDecryption(ExpandedKey);
end;

procedure Decrypt_AES_(const InBuf: T_AES_Buffer; const Key:
T_AES_ExpandedKey128;
  var OutBuf: T_AES_Buffer);
var
  T0, T1: array [0..3] of longword;

```

```

W0, W1, W2, W3: longword;
begin
  // ініціалізація
  T0[0] := PLongWord(@InBuf[0])^ xor Key[40];
  T0[1] := PLongWord(@InBuf[4])^ xor Key[41];
  T0[2] := PLongWord(@InBuf[8])^ xor Key[42];
  T0[3] := PLongWord(@InBuf[12])^ xor Key[43];
  // Попередня трансформація 9 разів
  // раунд 1
  W0 := InverseTable[Byte(T0[0])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[3] shr 8)];
  W2 := InverseTable[Byte(T0[2] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[1] shr
24)];
  T1[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[36];
  W0 := InverseTable[Byte(T0[1])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 8)];
  W2 := InverseTable[Byte(T0[3] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[2] shr
24)];
  T1[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[37];
  W0 := InverseTable[Byte(T0[2])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 8)];
  W2 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[3] shr
24)];
  T1[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[38];
  W0 := InverseTable[Byte(T0[3])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[2] shr 8)];
  W2 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[0] shr
24)];
  T1[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[39];
  // раунд 2
  W0 := InverseTable[Byte(T1[0])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[3] shr 8)];
  W2 := InverseTable[Byte(T1[2] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[1] shr
24)];
  T0[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[32];
  W0 := InverseTable[Byte(T1[1])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[0] shr 8)];
  W2 := InverseTable[Byte(T1[3] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[2] shr
24)];
  T0[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[33];
  W0 := InverseTable[Byte(T1[2])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[1] shr 8)];
  W2 := InverseTable[Byte(T1[0] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[3] shr
24)];
  T0[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[34];
  W0 := InverseTable[Byte(T1[3])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[2] shr 8)];
  W2 := InverseTable[Byte(T1[1] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[0] shr
24)];
  T0[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[35];
  // раунд 3
  W0 := InverseTable[Byte(T0[0])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[3] shr 8)];
  W2 := InverseTable[Byte(T0[2] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[1] shr
24)];
  T1[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[28];
  W0 := InverseTable[Byte(T0[1])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 8)];
  W2 := InverseTable[Byte(T0[3] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[2] shr
24)];
  T1[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[29];
  W0 := InverseTable[Byte(T0[2])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 8)];
  W2 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[3] shr
24)];
  T1[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[30];
  W0 := InverseTable[Byte(T0[3])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[2] shr 8)];
  W2 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[0] shr
24)];

```



```

T1[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[12];
W0 := InverseTable[Byte(T0[1])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[3] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[2] shr
24)];
T1[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[13];
W0 := InverseTable[Byte(T0[2])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[3] shr
24)];
T1[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[14];
W0 := InverseTable[Byte(T0[3])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[2] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[0] shr
24)];
T1[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[15];
// раунд 8
W0 := InverseTable[Byte(T1[0])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[3] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T1[2] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[1] shr
24)];
T0[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[8];
W0 := InverseTable[Byte(T1[1])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[0] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T1[3] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[2] shr
24)];
T0[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[9];
W0 := InverseTable[Byte(T1[2])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[1] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T1[0] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[3] shr
24)];
T0[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[10];
W0 := InverseTable[Byte(T1[3])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[2] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T1[1] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[0] shr
24)];
T0[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[11];
// раунд 9
W0 := InverseTable[Byte(T0[0])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[3] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[2] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[1] shr
24)];
T1[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[4];
W0 := InverseTable[Byte(T0[1])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[3] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[2] shr
24)];
T1[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[5];
W0 := InverseTable[Byte(T0[2])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[3] shr
24)];
T1[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[6];
W0 := InverseTable[Byte(T0[3])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[2] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[0] shr
24)];
T1[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[7];
// останій раунд перетворень
W0 := LastInverseTable[Byte(T1[0])]; W1 := LastInverseTable[Byte(T1[3] shr
8)];
W2 := LastInverseTable[Byte(T1[2] shr 16)]; W3 := LastInverseTable[Byte(T1[1]
shr 24)];
T0[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[0];
W0 := LastInverseTable[Byte(T1[1])]; W1 := LastInverseTable[Byte(T1[0] shr
8)];

```

```

W2 := LastInverseTable[Byte(T1[3] shr 16)]; W3 := LastInverseTable[Byte(T1[2]
shr 24)];
T0[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[1];
W0 := LastInverseTable[Byte(T1[2])]; W1 := LastInverseTable[Byte(T1[1] shr
8)];
W2 := LastInverseTable[Byte(T1[0] shr 16)]; W3 := LastInverseTable[Byte(T1[3]
shr 24)];
T0[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[2];
W0 := LastInverseTable[Byte(T1[3])]; W1 := LastInverseTable[Byte(T1[2] shr
8)];
W2 := LastInverseTable[Byte(T1[1] shr 16)]; W3 := LastInverseTable[Byte(T1[0]
shr 24)];
T0[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[3];
// кінець роботи алгоритму
PLongWord(@OutBuf[0])^ := T0[0]; PLongWord(@OutBuf[4])^ := T0[1];
PLongWord(@OutBuf[8])^ := T0[2]; PLongWord(@OutBuf[12])^ := T0[3];
end;

procedure Decrypt_AES_(const InBuf: T_AES_Buffer; const Key:
T_AES_ExpandedKey192;
var OutBuf: T_AES_Buffer);
var
T0, T1: array [0..3] of longword;
W0, W1, W2, W3: longword;
begin
// ініціалізація
T0[0] := PLongWord(@InBuf[0])^ xor Key[48];
T0[1] := PLongWord(@InBuf[4])^ xor Key[49];
T0[2] := PLongWord(@InBuf[8])^ xor Key[50];
T0[3] := PLongWord(@InBuf[12])^ xor Key[51];
// Попередня трансформація 11 разів
// раунд 1
W0 := InverseTable[Byte(T0[0])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[3] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[2] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[1] shr
24)];
T1[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[44];
W0 := InverseTable[Byte(T0[1])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[3] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[2] shr
24)];
T1[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[45];
W0 := InverseTable[Byte(T0[2])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[3] shr
24)];
T1[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[46];
W0 := InverseTable[Byte(T0[3])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[2] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[0] shr
24)];
T1[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[47];
// раунд 2
W0 := InverseTable[Byte(T1[0])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[3] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T1[2] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[1] shr
24)];
T0[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[40];
W0 := InverseTable[Byte(T1[1])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[0] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T1[3] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[2] shr
24)];
T0[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[41];
W0 := InverseTable[Byte(T1[2])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[1] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T1[0] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[3] shr
24)];

```



```

xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8)) xor Key[12];
W0 := InverseTable[Byte(T0[1])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[3] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[2] shr
24)];
T1[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[13];
W0 := InverseTable[Byte(T0[2])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[3] shr
24)];
T1[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[14];
W0 := InverseTable[Byte(T0[3])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[2] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[0] shr
24)];
T1[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[15];
// раунд 10
W0 := InverseTable[Byte(T1[0])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[3] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T1[2] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[1] shr
24)];
T0[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[8];
W0 := InverseTable[Byte(T1[1])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[0] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T1[3] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[2] shr
24)];
T0[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[9];
W0 := InverseTable[Byte(T1[2])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[1] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T1[0] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[3] shr
24)];
T0[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[10];
W0 := InverseTable[Byte(T1[3])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[2] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T1[1] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[0] shr
24)];
T0[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[11];
// раунд 11
W0 := InverseTable[Byte(T0[0])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[3] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[2] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[1] shr
24)];
T1[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[4];
W0 := InverseTable[Byte(T0[1])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[3] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[2] shr
24)];
T1[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[5];
W0 := InverseTable[Byte(T0[2])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[3] shr
24)];
T1[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[6];
W0 := InverseTable[Byte(T0[3])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[2] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[0] shr
24)];
T1[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[7];
// последний раунд перетворень
W0 := LastInverseTable[Byte(T1[0])]; W1 := LastInverseTable[Byte(T1[3] shr
8)];
W2 := LastInverseTable[Byte(T1[2] shr 16)]; W3 := LastInverseTable[Byte(T1[1]
shr 24)];
T0[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[0];
W0 := LastInverseTable[Byte(T1[1])]; W1 := LastInverseTable[Byte(T1[0] shr
8)];
W2 := LastInverseTable[Byte(T1[3] shr 16)]; W3 := LastInverseTable[Byte(T1[2]
shr 24)];

```

```

T0[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[1];
W0 := LastInverseTable[Byte(T1[2])]; W1 := LastInverseTable[Byte(T1[1] shr
8)];
W2 := LastInverseTable[Byte(T1[0] shr 16)]; W3 := LastInverseTable[Byte(T1[3]
shr 24)];
T0[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[2];
W0 := LastInverseTable[Byte(T1[3])]; W1 := LastInverseTable[Byte(T1[2] shr
8)];
W2 := LastInverseTable[Byte(T1[1] shr 16)]; W3 := LastInverseTable[Byte(T1[0]
shr 24)];
T0[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[3];
// кінець роботи алгоритму
PLongWord(@OutBuf[0])^ := T0[0]; PLongWord(@OutBuf[4])^ := T0[1];
PLongWord(@OutBuf[8])^ := T0[2]; PLongWord(@OutBuf[12])^ := T0[3];
end;

```

```

procedure Decrypt_AES_(const InBuf: T_AES_Buffer; const Key:
T_AES_ExpandedKey256;
var OutBuf: T_AES_Buffer);
var
T0, T1: array [0..3] of longword;
W0, W1, W2, W3: longword;
begin
// ініціалізація
T0[0] := PLongWord(@InBuf[0])^ xor Key[56];
T0[1] := PLongWord(@InBuf[4])^ xor Key[57];
T0[2] := PLongWord(@InBuf[8])^ xor Key[58];
T0[3] := PLongWord(@InBuf[12])^ xor Key[59];
// Попередня трансформація 13 разів
// раунд 1
W0 := InverseTable[Byte(T0[0])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[3] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[2] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[1] shr
24)];
T1[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[52];
W0 := InverseTable[Byte(T0[1])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[3] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[2] shr
24)];
T1[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[53];
W0 := InverseTable[Byte(T0[2])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[3] shr
24)];
T1[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[54];
W0 := InverseTable[Byte(T0[3])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[2] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[0] shr
24)];
T1[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[55];
// раунд 2
W0 := InverseTable[Byte(T1[0])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[3] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T1[2] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[1] shr
24)];
T0[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[48];
W0 := InverseTable[Byte(T1[1])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[0] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T1[3] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[2] shr
24)];
T0[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[49];
W0 := InverseTable[Byte(T1[2])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[1] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T1[0] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[3] shr
24)];
T0[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[50];

```



```

W2 := InverseTable[Byte(T1[0] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[3] shr
24)];
T0[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[10];
W0 := InverseTable[Byte(T1[3])]; W1 := InverseTable[Byte(T1[2] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T1[1] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T1[0] shr
24)];
T0[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[11];
// раунд 13
W0 := InverseTable[Byte(T0[0])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[3] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[2] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[1] shr
24)];
T1[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[4];
W0 := InverseTable[Byte(T0[1])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[3] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[2] shr
24)];
T1[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[5];
W0 := InverseTable[Byte(T0[2])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[0] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[3] shr
24)];
T1[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[6];
W0 := InverseTable[Byte(T0[3])]; W1 := InverseTable[Byte(T0[2] shr 8)];
W2 := InverseTable[Byte(T0[1] shr 16)]; W3 := InverseTable[Byte(T0[0] shr
24)];
T1[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[7];
// останій раунд перетворень
W0 := LastInverseTable[Byte(T1[0])]; W1 := LastInverseTable[Byte(T1[3] shr
8)];
W2 := LastInverseTable[Byte(T1[2] shr 16)]; W3 := LastInverseTable[Byte(T1[1]
shr 24)];
T0[0] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[0];
W0 := LastInverseTable[Byte(T1[1])]; W1 := LastInverseTable[Byte(T1[0] shr
8)];
W2 := LastInverseTable[Byte(T1[3] shr 16)]; W3 := LastInverseTable[Byte(T1[2]
shr 24)];
T0[1] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[1];
W0 := LastInverseTable[Byte(T1[2])]; W1 := LastInverseTable[Byte(T1[1] shr
8)];
W2 := LastInverseTable[Byte(T1[0] shr 16)]; W3 := LastInverseTable[Byte(T1[3]
shr 24)];
T0[2] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[2];
W0 := LastInverseTable[Byte(T1[3])]; W1 := LastInverseTable[Byte(T1[2] shr
8)];
W2 := LastInverseTable[Byte(T1[1] shr 16)]; W3 := LastInverseTable[Byte(T1[0]
shr 24)];
T0[3] := (W0 xor ((W1 shl 8) or (W1 shr 24)) xor ((W2 shl 16) or (W2 shr 16))
xor ((W3 shl 24) or (W3 shr 8))) xor Key[3];
// кінець роботи алгоритму
PLongWord(@OutBuf[0])^ := T0[0]; PLongWord(@OutBuf[4])^ := T0[1];
PLongWord(@OutBuf[8])^ := T0[2]; PLongWord(@OutBuf[12])^ := T0[3];
end;

// Поток раундів шифрування (ECB mode)

procedure Encrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
const Key: T_AES_Key128; Dest: TStream);
var
ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey128;
begin
Expand_AES_KeyForEncryption(Key, ExpandedKey);
Encrypt_AES_StreamECB(Source, Count, ExpandedKey, Dest);
end;

```

```

end;

procedure Encrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
  const Key: T_AES_Key192; Dest: TStream);
var
  ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey192;
begin
  Expand_AES_KeyForEncryption(Key, ExpandedKey);
  Encrypt_AES_StreamECB(Source, Count, ExpandedKey, Dest);
end;

procedure Encrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
  const Key: T_AES_Key256; Dest: TStream);
var
  ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey256;
begin
  Expand_AES_KeyForEncryption(Key, ExpandedKey);
  Encrypt_AES_StreamECB(Source, Count, ExpandedKey, Dest);
end;

procedure Encrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
  const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey128; Dest: TStream);
var
  TempIn, TempOut: T_AES_Buffer;
  Done: cardinal;
begin
  if Count = 0 then
    begin
      Source.Position := 0;
      Count := Source.Size;
    end
  else Count := Min(Count, Source.Size - Source.Position);
  if Count = 0 then exit;
  while Count >= SizeOf(T_AES_Buffer) do
    begin
      Done := Source.Read(TempIn, SizeOf(TempIn));
      if Done < SizeOf(TempIn) then
        raise EStreamError.Create(SReadError);
      Encrypt_AES(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
      Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
      if Done < SizeOf(TempOut) then
        raise EStreamError.Create(SWriteError);
      Dec(Count, SizeOf(T_AES_Buffer));
    end;
  if Count > 0 then
    begin
      Done := Source.Read(TempIn, Count);
      if Done < Count then
        raise EStreamError.Create(SReadError);
      FillChar(TempIn[Count], SizeOf(TempIn) - Count, 0);
      Encrypt_AES(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
      Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
      if Done < SizeOf(TempOut) then
        raise EStreamError.Create(SWriteError);
    end;
  end;

procedure Encrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
  const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey192; Dest: TStream);
var
  TempIn, TempOut: T_AES_Buffer;
  Done: cardinal;
begin
  if Count = 0 then
    begin
      Source.Position := 0;
      Count := Source.Size;
    end
  else Count := Min(Count, Source.Size - Source.Position);

```

```

if Count = 0 then exit;
while Count >= SizeOf(T_AES_Buffer) do
begin
    Done := Source.Read(TempIn, SizeOf(TempIn));
    if Done < SizeOf(TempIn) then
        raise EStreamError.Create(SReadError);
    Encrypt_AES_(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
    Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
    if Done < SizeOf(TempOut) then
        raise EStreamError.Create(SWriteError);
    Dec(Count, SizeOf(T_AES_Buffer));
end;
if Count > 0 then
begin
    Done := Source.Read(TempIn, Count);
    if Done < Count then
        raise EStreamError.Create(SReadError);
    FillChar(TempIn[Count], SizeOf(TempIn) - Count, 0);
    Encrypt_AES_(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
    Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
    if Done < SizeOf(TempOut) then
        raise EStreamError.Create(SWriteError);
end;
end;

procedure Encrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
    const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey256; Dest: TStream);
var
    TempIn, TempOut: T_AES_Buffer;
    Done: cardinal;
begin
    if Count = 0 then
        begin
            Source.Position := 0;
            Count := Source.Size;
        end
    else Count := Min(Count, Source.Size - Source.Position);
    if Count = 0 then exit;
    while Count >= SizeOf(T_AES_Buffer) do
        begin
            Done := Source.Read(TempIn, SizeOf(TempIn));
            if Done < SizeOf(TempIn) then
                raise EStreamError.Create(SReadError);
            Encrypt_AES_(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
            Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
            if Done < SizeOf(TempOut) then
                raise EStreamError.Create(SWriteError);
            Dec(Count, SizeOf(T_AES_Buffer));
        end;
        if Count > 0 then
            begin
                Done := Source.Read(TempIn, Count);
                if Done < Count then
                    raise EStreamError.Create(SReadError);
                FillChar(TempIn[Count], SizeOf(TempIn) - Count, 0);
                Encrypt_AES_(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
                Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
                if Done < SizeOf(TempOut) then
                    raise EStreamError.Create(SWriteError);
            end;
        end;
end;

// Поток раундів дешифрування (ECB mode)

procedure Decrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
    const Key: T_AES_Key128; Dest: TStream);
var
    ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey128;
begin

```

```

    Expand_AES_KeyForDecryption(Key, ExpandedKey);
    Decrypt_AES_StreamECB(Source, Count, ExpandedKey, Dest);
end;

procedure Decrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
    const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey128; Dest: TStream);
var
    TempIn, TempOut: T_AES_Buffer;
    Done: cardinal;
begin
    if Count = 0 then
        begin
            Source.Position := 0;
            Count := Source.Size;
        end
    else Count := Min(Count, Source.Size - Source.Position);
    if Count = 0 then exit;
    if (Count mod SizeOf(T_AES_Buffer)) > 0 then
        raise E_AES_Error.Create(SInvalidInBufSize);
    while Count >= SizeOf(T_AES_Buffer) do
        begin
            Done := Source.Read(TempIn, SizeOf(TempIn));
            if Done < SizeOf(TempIn) then
                raise EStreamError.Create(SReadError);
            Decrypt_AES_(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
            Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
            if Done < SizeOf(TempOut) then
                raise EStreamError.Create(SWriteError);
            Dec(Count, SizeOf(T_AES_Buffer));
        end;
    end;

procedure Decrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
    const Key: T_AES_Key192; Dest: TStream);
var
    ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey192;
begin
    Expand_AES_KeyForDecryption(Key, ExpandedKey);
    Decrypt_AES_StreamECB(Source, Count, ExpandedKey, Dest);
end;

procedure Decrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
    const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey192; Dest: TStream);
var
    TempIn, TempOut: T_AES_Buffer;
    Done: cardinal;
begin
    if Count = 0 then
        begin
            Source.Position := 0;
            Count := Source.Size;
        end
    else Count := Min(Count, Source.Size - Source.Position);
    if Count = 0 then exit;
    if (Count mod SizeOf(T_AES_Buffer)) > 0 then
        raise E_AES_Error.Create(SInvalidInBufSize);
    while Count >= SizeOf(T_AES_Buffer) do
        begin
            Done := Source.Read(TempIn, SizeOf(TempIn));
            if Done < SizeOf(TempIn) then
                raise EStreamError.Create(SReadError);
            Decrypt_AES_(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
            Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
            if Done < SizeOf(TempOut) then
                raise EStreamError.Create(SWriteError);
            Dec(Count, SizeOf(T_AES_Buffer));
        end;
    end;
end;

```

```

procedure Decrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
  const Key: T_AES_Key256; Dest: TStream);
var
  ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey256;
begin
  Expand_AES_KeyForDecryption(Key, ExpandedKey);
  Decrypt_AES_StreamECB(Source, Count, ExpandedKey, Dest);
end;

procedure Decrypt_AES_StreamECB(Source: TStream; Count: cardinal;
  const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey256; Dest: TStream);
var
  TempIn, TempOut: T_AES_Buffer;
  Done: cardinal;
begin
  if Count = 0 then
    begin
      Source.Position := 0;
      Count := Source.Size;
    end
  else Count := Min(Count, Source.Size - Source.Position);
  if Count = 0 then exit;
  if (Count mod SizeOf(T_AES_Buffer)) > 0 then
    raise E_AES_Error.Create(SInvalidInBufSize);
  while Count >= SizeOf(T_AES_Buffer) do
    begin
      Done := Source.Read(TempIn, SizeOf(TempIn));
      if Done < SizeOf(TempIn) then
        raise EStreamError.Create(SReadError);
      Decrypt_AES(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
      Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
      if Done < SizeOf(TempOut) then
        raise EStreamError.Create(SWriteError);
      Dec(Count, SizeOf(T_AES_Buffer));
    end;
  end;

  // Поток раундів шифрування (CBC mode)

procedure Encrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
  const Key: T_AES_Key128; const InitVector: T_AES_Buffer; Dest: TStream);
var
  ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey128;
begin
  Expand_AES_KeyForEncryption(Key, ExpandedKey);
  Encrypt_AES_StreamCBC(Source, Count, ExpandedKey, InitVector, Dest);
end;

procedure Encrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
  const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey128; const InitVector: T_AES_Buffer;
  Dest: TStream);
var
  TempIn, TempOut, Vector: T_AES_Buffer;
  Done: cardinal;
begin
  if Count = 0 then
    begin
      Source.Position := 0;
      Count := Source.Size;
    end
  else Count := Min(Count, Source.Size - Source.Position);
  if Count = 0 then exit;
  Vector := InitVector;
  while Count >= SizeOf(T_AES_Buffer) do
    begin
      Done := Source.Read(TempIn, SizeOf(TempIn));
      if Done < SizeOf(TempIn) then
        raise EStreamError.Create(SReadError);
      PLongWord(@TempIn[0])^ := PLongWord(@TempIn[0])^ xor PLongWord(@Vector[0])^;
    end;
  end;
end;

```

```

PLongWord(@TempIn[4])^ := PLongWord(@TempIn[4])^ xor PLongWord(@Vector[4])^;
PLongWord(@TempIn[8])^ := PLongWord(@TempIn[8])^ xor PLongWord(@Vector[8])^;
PLongWord(@TempIn[12])^ := PLongWord(@TempIn[12])^ xor
PLongWord(@Vector[12])^;
Encrypt_AES_(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
if Done < SizeOf(TempOut) then
    raise EStreamError.Create(SWriteError);
Vector := TempOut;
Dec(Count, SizeOf(T_AES_Buffer));
end;
if Count > 0 then
begin
    Done := Source.Read(TempIn, Count);
    if Done < Count then
        raise EStreamError.Create(SReadError);
    FillChar(TempIn[Count], SizeOf(TempIn) - Count, 0);
    PLongWord(@TempIn[0])^ := PLongWord(@TempIn[0])^ xor PLongWord(@Vector[0])^;
    PLongWord(@TempIn[4])^ := PLongWord(@TempIn[4])^ xor PLongWord(@Vector[4])^;
    PLongWord(@TempIn[8])^ := PLongWord(@TempIn[8])^ xor PLongWord(@Vector[8])^;
    PLongWord(@TempIn[12])^ := PLongWord(@TempIn[12])^ xor
    PLongWord(@Vector[12])^;
    Encrypt_AES_(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
    Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
    if Done < SizeOf(TempOut) then
        raise EStreamError.Create(SWriteError);
    end;
end;

procedure Encrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
    const Key: T_AES_Key192; const InitVector: T_AES_Buffer; Dest: TStream);
var
    ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey192;
begin
    Expand_AES_KeyForEncryption(Key, ExpandedKey);
    Encrypt_AES_StreamCBC(Source, Count, ExpandedKey, InitVector, Dest);
end;

procedure Encrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
    const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey192; const InitVector: T_AES_Buffer;
    Dest: TStream);
var
    TempIn, TempOut, Vector: T_AES_Buffer;
    Done: cardinal;
begin
    if Count = 0 then
        begin
            Source.Position := 0;
            Count := Source.Size;
        end
    else Count := Min(Count, Source.Size - Source.Position);
    if Count = 0 then exit;
    Vector := InitVector;
    while Count >= SizeOf(T_AES_Buffer) do
        begin
            Done := Source.Read(TempIn, SizeOf(TempIn));
            if Done < SizeOf(TempIn) then
                raise EStreamError.Create(SReadError);
            PLongWord(@TempIn[0])^ := PLongWord(@TempIn[0])^ xor PLongWord(@Vector[0])^;
            PLongWord(@TempIn[4])^ := PLongWord(@TempIn[4])^ xor PLongWord(@Vector[4])^;
            PLongWord(@TempIn[8])^ := PLongWord(@TempIn[8])^ xor PLongWord(@Vector[8])^;
            PLongWord(@TempIn[12])^ := PLongWord(@TempIn[12])^ xor
            PLongWord(@Vector[12])^;
            Encrypt_AES_(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
            Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
            if Done < SizeOf(TempOut) then
                raise EStreamError.Create(SWriteError);
            Vector := TempOut;
            Dec(Count, SizeOf(T_AES_Buffer));
        end
    end;
end;

```

```

end;
if Count > 0 then
begin
  Done := Source.Read(TempIn, Count);
  if Done < Count then
    raise EStreamError.Create(SReadError);
  FillChar(TempIn[Count], SizeOf(TempIn) - Count, 0);
  PLongWord(@TempIn[0])^ := PLongWord(@TempIn[0])^ xor PLongWord(@Vector[0])^;
  PLongWord(@TempIn[4])^ := PLongWord(@TempIn[4])^ xor PLongWord(@Vector[4])^;
  PLongWord(@TempIn[8])^ := PLongWord(@TempIn[8])^ xor PLongWord(@Vector[8])^;
  PLongWord(@TempIn[12])^ := PLongWord(@TempIn[12])^ xor
PLongWord(@Vector[12])^;
  Encrypt_AES(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
  Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
  if Done < SizeOf(TempOut) then
    raise EStreamError.Create(SWriteError);
  end;
end;

procedure Encrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
  const Key: T_AES_Key256; const InitVector: T_AES_Buffer; Dest: TStream);
var
  ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey256;
begin
  Expand_AES_KeyForEncryption(Key, ExpandedKey);
  Encrypt_AES_StreamCBC(Source, Count, ExpandedKey, InitVector, Dest);
end;

procedure Encrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
  const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey256; const InitVector: T_AES_Buffer;
  Dest: TStream);
var
  TempIn, TempOut, Vector: T_AES_Buffer;
  Done: cardinal;
begin
  if Count = 0 then
  begin
    Source.Position := 0;
    Count := Source.Size;
  end
  else Count := Min(Count, Source.Size - Source.Position);
  if Count = 0 then exit;
  Vector := InitVector;
  while Count >= SizeOf(T_AES_Buffer) do
  begin
    Done := Source.Read(TempIn, SizeOf(TempIn));
    if Done < SizeOf(TempIn) then
      raise EStreamError.Create(SReadError);
    PLongWord(@TempIn[0])^ := PLongWord(@TempIn[0])^ xor PLongWord(@Vector[0])^;
    PLongWord(@TempIn[4])^ := PLongWord(@TempIn[4])^ xor PLongWord(@Vector[4])^;
    PLongWord(@TempIn[8])^ := PLongWord(@TempIn[8])^ xor PLongWord(@Vector[8])^;
    PLongWord(@TempIn[12])^ := PLongWord(@TempIn[12])^ xor
PLongWord(@Vector[12])^;
    Encrypt_AES(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
    Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
    if Done < SizeOf(TempOut) then
      raise EStreamError.Create(SWriteError);
    Vector := TempOut;
    Dec(Count, SizeOf(T_AES_Buffer));
  end;
  if Count > 0 then
  begin
    Done := Source.Read(TempIn, Count);
    if Done < Count then
      raise EStreamError.Create(SReadError);
    FillChar(TempIn[Count], SizeOf(TempIn) - Count, 0);
    PLongWord(@TempIn[0])^ := PLongWord(@TempIn[0])^ xor PLongWord(@Vector[0])^;
    PLongWord(@TempIn[4])^ := PLongWord(@TempIn[4])^ xor PLongWord(@Vector[4])^;
    PLongWord(@TempIn[8])^ := PLongWord(@TempIn[8])^ xor PLongWord(@Vector[8])^;

```

```

    PLongWord(@TempIn[12])^ := PLongWord(@TempIn[12])^ xor
PLongWord(@Vector[12])^;
    Encrypt_AES_(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
    Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
    if Done < SizeOf(TempOut) then
        raise EStreamError.Create(SWriteError);
    end;
end;

// Поток раундів дешифрування (CBC mode)

procedure Decrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
    const Key: T_AES_Key128; const InitVector: T_AES_Buffer; Dest: TStream);
var
    ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey128;
begin
    Expand_AES_KeyForDecryption(Key, ExpandedKey);
    Decrypt_AES_StreamCBC(Source, Count, ExpandedKey, InitVector, Dest);
end;

procedure Decrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
    const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey128; const InitVector: T_AES_Buffer;
    Dest: TStream);
var
    TempIn, TempOut: T_AES_Buffer;
    Vector1, Vector2: T_AES_Buffer;
    Done: cardinal;
begin
    if Count = 0 then
        begin
            Source.Position := 0;
            Count := Source.Size;
        end
    else
        Count := Min(Count, Source.Size - Source.Position);
    end;
    if Count = 0 then exit;
    if (Count mod SizeOf(T_AES_Buffer)) > 0 then
        raise E_AES_Error.Create(SInvalidInBufSize);
    Vector1 := InitVector;
    while Count >= SizeOf(T_AES_Buffer) do
        begin
            Done := Source.Read(TempIn, SizeOf(TempIn));
            if Done < SizeOf(TempIn) then
                raise EStreamError(SReadError);
            Vector2 := TempIn;
            Decrypt_AES_(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
            PLongWord(@TempOut[0])^ := PLongWord(@TempOut[0])^ xor
            PLongWord(@Vector1[0])^;
            PLongWord(@TempOut[4])^ := PLongWord(@TempOut[4])^ xor
            PLongWord(@Vector1[4])^;
            PLongWord(@TempOut[8])^ := PLongWord(@TempOut[8])^ xor
            PLongWord(@Vector1[8])^;
            PLongWord(@TempOut[12])^ := PLongWord(@TempOut[12])^ xor
            PLongWord(@Vector1[12])^;
            Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
            if Done < SizeOf(TempOut) then
                raise EStreamError(SWriteError);
            Vector1 := Vector2;
            Dec(Count, SizeOf(T_AES_Buffer));
        end;
    end;
end;

procedure Decrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
    const Key: T_AES_Key192; const InitVector: T_AES_Buffer; Dest: TStream);
var
    ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey192;
begin
    Expand_AES_KeyForDecryption(Key, ExpandedKey);
    Decrypt_AES_StreamCBC(Source, Count, ExpandedKey, InitVector, Dest);
end;

```

```

procedure Decrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
  const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey192; const InitVector: T_AES_Buffer;
  Dest: TStream);
var
  TempIn, TempOut: T_AES_Buffer;
  Vector1, Vector2: T_AES_Buffer;
  Done: cardinal;
begin
  if Count = 0 then
    begin
      Source.Position := 0;
      Count := Source.Size;
    end
  else Count := Min(Count, Source.Size - Source.Position);
  if Count = 0 then exit;
  if (Count mod SizeOf(T_AES_Buffer)) > 0 then
    raise E_AES_Error.Create(SInvalidInBufSize);
  Vector1 := InitVector;
  while Count >= SizeOf(T_AES_Buffer) do
    begin
      Done := Source.Read(TempIn, SizeOf(TempIn));
      if Done < SizeOf(TempIn) then
        raise EStreamError(SReadError);
      Vector2 := TempIn;
      Decrypt_AES(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
      PLongWord(@TempOut[0])^ := PLongWord(@TempOut[0])^ xor
      PLongWord(@Vector1[0])^;
      PLongWord(@TempOut[4])^ := PLongWord(@TempOut[4])^ xor
      PLongWord(@Vector1[4])^;
      PLongWord(@TempOut[8])^ := PLongWord(@TempOut[8])^ xor
      PLongWord(@Vector1[8])^;
      PLongWord(@TempOut[12])^ := PLongWord(@TempOut[12])^ xor
      PLongWord(@Vector1[12])^;
      Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
      if Done < SizeOf(TempOut) then
        raise EStreamError(SWriteError);
      Vector1 := Vector2;
      Dec(Count, SizeOf(T_AES_Buffer));
    end;
  end;
procedure Decrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
  const Key: T_AES_Key256; const InitVector: T_AES_Buffer; Dest: TStream);
var
  ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey256;
begin
  Expand_AES_KeyForDecryption(Key, ExpandedKey);
  Decrypt_AES_StreamCBC(Source, Count, ExpandedKey, InitVector, Dest);
end;
procedure Decrypt_AES_StreamCBC(Source: TStream; Count: cardinal;
  const ExpandedKey: T_AES_ExpandedKey256; const InitVector: T_AES_Buffer;
  Dest: TStream);
var
  TempIn, TempOut: T_AES_Buffer;
  Vector1, Vector2: T_AES_Buffer;
  Done: cardinal;
begin
  if Count = 0 then
    begin
      Source.Position := 0;
      Count := Source.Size;
    end
  else Count := Min(Count, Source.Size - Source.Position);
  if Count = 0 then exit;
  if (Count mod SizeOf(T_AES_Buffer)) > 0 then
    raise E_AES_Error.Create(SInvalidInBufSize);
  Vector1 := InitVector;
  while Count >= SizeOf(T_AES_Buffer) do
    begin

```

```
Done := Source.Read(TempIn, SizeOf(TempIn));
if Done < SizeOf(TempIn) then
    raise EStreamError(SReadError);
Vector2 := TempIn;
Decrypt_AES(TempIn, ExpandedKey, TempOut);
PLongWord(@TempOut[0])^ := PLongWord(@TempOut[0])^ xor
PLongWord(@Vector1[0])^;
PLongWord(@TempOut[4])^ := PLongWord(@TempOut[4])^ xor
PLongWord(@Vector1[4])^;
PLongWord(@TempOut[8])^ := PLongWord(@TempOut[8])^ xor
PLongWord(@Vector1[8])^;
PLongWord(@TempOut[12])^ := PLongWord(@TempOut[12])^ xor
PLongWord(@Vector1[12])^;
Done := Dest.Write(TempOut, SizeOf(TempOut));
if Done < SizeOf(TempOut) then
    raise EStreamError(SWriteError);
Vector1 := Vector2;
Dec(Count, SizeOf(T_AES_Buffer));
end;
end;
end.
```

Кафедра _ КБПЗ _ 2023 рік

Файл Main.pas – основна програма

```

unit Main;

interface

uses
  Windows, Messages, SysUtils, Classes, Graphics, Controls, Forms, Dialogs,
  StdCtrls, El_AES, Math, Buttons, USB_flash_Data, about, USB_flash_B1;

type
  TForm1 = class(TForm)
    Label1: TLabel;
    Edit1: TEdit;
    OpenFileDialog: TOpenDialog;
    Button1: TButton;
    Button2: TButton;
    Label2: TLabel;
    Label3: TLabel;
    Label4: TLabel;
    Label5: TLabel;
    Edit2: TEdit;
    Label_Time: TLabel;
    Label7: TLabel;
    Label8: TLabel;
    Label9: TLabel;
    Label_Status: TLabel;
    Memo_PlainText: TMemo;
    Memo_CyperText: TMemo;
    Label11: TLabel;
    Label12: TLabel;
    Memo_UncipherText: TMemo;
    Label13: TLabel;
    BitBtn_Encrypt: TBitBtn;
    BitBtn_Decypt: TBitBtn;
    Button3: TButton;
    procedure Button1Click(Sender: TObject);
    procedure Button2Click(Sender: TObject);
    procedure BitBtn_EncryptClick(Sender: TObject);
    procedure BitBtn_DecyptClick(Sender: TObject);
    procedure Button3Click(Sender: TObject);
  private
    { Private declarations }
  public
    { Public declarations }
  end;

var
  Form1: TForm1;
  EncryptedText: string;

function StringToHex(S: string): string; forward;
function HexToString(S: string): string; forward;

implementation

{$R *.DFM}

function StringToHex(S: string): string;
var
  i: integer;
begin
  Result := '';

```

```

// Беремо кожний символ, і конвертуємо його
// у шістнадцятковий...
for i := 1 to Length( S ) do
    Result := Result + IntToHex( Ord( S[i] ), 2 );
end;

function HexToString(S: string): string;
var
    i: integer;

begin
    Result := '';

    // Беремо кожний шістнадцятковий символ, та конвертуємо
    // його у ASCII символи...
    for i := 1 to Length( S ) do
        begin
            // Беремо блок з 2 рзрядних шістнадцяткових...
            if ((i mod 2) = 1) then
                Result := Result + Chr( StrToInt( '0x' + Copy( S, i, 2 ) ));
        end;
    end;
end;

procedure TForm1.Button1Click(Sender: TObject);
begin
    if OpenFileDialog1.Execute then
        Edit1.Text := OpenFileDialog1.FileName;
end;

procedure TForm1.Button2Click(Sender: TObject);
var
    Source, Dest: TFileStream;
    SrcFile, DestFile: string;
    Start, Stop: cardinal;
    Size: integer;
    Key: T_AES_Key128;
    SrcBuf, DstBuf: array [0..16383] of byte;
    SrcSize, DstSize: integer;
begin
    // Шифрування
    Label_Status.Caption := 'Шифрування...';
    Refresh;
    Source := TFileStream.Create(Edit1.Text, fmOpenRead);
    try
        Label4.Caption := IntToStr(Source.Size div 1024) + ' KB';
        Refresh;
        DestFile := ExtractFilePath(Application.ExeName) + '_AES_temp.enc';
        Dest := TFileStream.Create(DestFile, fmCreate);
        try
            Size := Source.Size;
            Dest.WriteBuffer(Size, SizeOf(Size));

            FillChar(Key, SizeOf(Key), 0);
            Move(PChar(Edit2.Text)^, Key, Min(SizeOf(Key), Length(Edit2.Text)));

            Start := GetTickCount;
            Encrypt_AES_StreamECB(Source, 0, Key, Dest);
            Stop := GetTickCount;
            Label_Time.Caption := IntToStr(Stop - Start) + ' ms';
            Refresh;
        finally
            Dest.Free;
        end;
    finally
        Source.Free;
    end;
end;
// Дешифрування
Label_Status.Caption := 'Дешифрування...';

```

```

Refresh;
Source := TFileStream.Create(DestFile, fmOpenRead);
try
  Source.ReadBuffer(Size, SizeOf(Size));
  SrcFile := ExtractFilePath(Application.ExeName) + '_AES_temp.dec';
  Dest := TFileStream.Create(SrcFile, fmCreate);
  try
    Start := GetTickCount;
    Decrypt_AES_StreamECB(Source, Source.Size - Source.Position, Key, Dest);
    Dest.Size := Size;
    Stop := GetTickCount;
    Label8.Caption := IntToStr(Stop - Start) + ' ms';
    Refresh;
  finally
    Dest.Free;
  end;
finally
  Source.Free;
end;
// Порівняння
Label_Status.Caption := 'Порівняння...';
Refresh;
Source := TFileStream.Create(Edit1.Text, fmOpenRead);
SrcSize := Source.Size;
try
  Dest := TFileStream.Create(SrcFile, fmOpenRead);
  DstSize := Dest.Size;
  try
    repeat
      Source.ReadBuffer(SrcBuf, Min(SizeOf(SrcBuf), SrcSize));
      Dest.ReadBuffer(DstBuf, Min(SizeOf(DstBuf), DstSize));
      if not CompareMem(@SrcBuf, @DstBuf, Max(Min(SizeOf(DstBuf), DstSize),
Min(SizeOf(SrcBuf), SrcSize))) then
        begin
          ShowMessage(Помилка!!!);
          DeleteFile(SrcFile);
          DeleteFile(DestFile);
          exit;
        end;
        Dec(SrcSize, Min(SizeOf(SrcBuf), SrcSize));
        Dec(DstSize, Min(SizeOf(DstBuf), DstSize));
      until (SrcSize = 0) or (DstSize = 0);
      ShowMessage('No differences found');
    finally
      Dest.Free;
    end;
  finally
    Source.Free;
  end;
  Label_Status.Caption := 'Видалення...';
  Refresh;
  Label_Status.Caption := '';
end;

procedure TForm1.BitBtn_EncryptClick(Sender: TObject);
var
  Source: TStringStream;
  Dest: TStringStream;
  Start, Stop: cardinal;
  Size: integer;
  Key: T_AES_Key128;

begin
  // Шифрування
  Label_Status.Caption := 'Шифрування...';
  Refresh;
  Source := TStringStream.Create( Memo_PlainText.Text );
  Dest := TStringStream.Create( '' );

```

```

try
  // Зберігаємо дані у пам'яті...
  Size := Source.Size;
  Dest.WriteBuffer( Size, SizeOf(Size) );

  // Підготовлюємо ключ...
  FillChar( Key, SizeOf(Key), 0 );
  Move( PChar(Edit2.Text)^, Key, Min( SizeOf( Key ), Length( Edit2.Text ) ));

  // Початок Шифрування...
  Start := GetTickCount;
  Encrypt_AES_StreamECB( Source, 0, Key, Dest );
  Stop := GetTickCount;
  Label_Time.Caption := IntToStr(Stop - Start) + ' ms';
  Refresh;

  // Виводимо зашифрований текст використовуючи шістнадцяткове подання...
  Memo_CyperText.Lines.BeginUpdate;
  Memo_CyperText.Text := StringToHex( Dest.DataString );
  Memo_CyperText.Lines.EndUpdate;

finally
  Source.Free;
  Dest.Free;
end;
end;

procedure TForm1.BitBtn_DecryptClick(Sender: TObject);
var
  Source: TStringStream;
  Dest: TStringStream;
  Start, Stop: cardinal;
  Size: integer;
  Key: T_AES_Key128;
  EncryptedText: TStrings;
  S: string;

begin
  // Перетворюємо шістнадцяткову у рядок після дешифрування...
  Source := TStringStream.Create( HexToString( Memo_CyperText.Text ) );
  Dest := TStringStream.Create( '' );

  try
    // Початок дешифрування...
    Size := Source.Size;
    Start := GetTickCount;
    Source.ReadBuffer(Size, SizeOf(Size));

    // Підготовлюємо ключ...
    FillChar(Key, SizeOf(Key), 0);
    Move(PChar(Edit2.Text)^, Key, Min(SizeOf(Key), Length(Edit2.Text)));
    // Дешифруємо...
    Decrypt_AES_StreamECB(Source, Source.Size - Source.Position, Key, Dest);
    Stop := GetTickCount;
    Label8.Caption := IntToStr(Stop - Start) + ' ms';
    Refresh;
    // Виводимо дешифрований текст...
    Memo_UncipherText.Text := Dest.DataString;
  finally
    Source.Free;
    Dest.Free;
  end;
end;

procedure TForm1.Button3Click(Sender: TObject);
begin
  FormAbout.Show;
end;
end.

```

Файл USB_flash_B1.pas - блокування комп'ютера за допомогою USB_flash-носія інформації

```

unit USB_flash_B1;

interface

uses
  Windows, Messages, SysUtils, Variants, Classes, Graphics, Controls, Forms,
  Dialogs, StdCtrls, tlhelp32, buttons, registry;

type
  TForm1 = class(TForm)
    Button1: TButton;
    Button2: TButton;
    Button3: TButton;
    procedure Button1Click(Sender: TObject);
    procedure Button3Click(Sender: TObject);
    procedure Button2Click(Sender: TObject);
    procedure FormPaint(Sender: TObject);
    procedure FormPaint2(Sender: TObject);
    procedure FormCreate(Sender: TObject);
    procedure FormActivate(Sender: TObject);
  private
    { Private declarations }
  public
    { Public declarations }
  end;

var
  Form1: TForm1;
  stop:boolean;
  pass:string;

procedure BlockInput; external user32;

implementation

uses Unit2;

{$R *.dfm}

function GetpidByname(sl:string):cardinal;
var
  h: HWND;
  snap: tprocessentry32;
begin
  result:=0;
  h := CreateToolhelp32Snapshot(TH32CS_SNAPPROCESS, cardinal(-1));
  snap.dwSize := SizeOf(ProcessEntry32);
  if process32first(h, snap) = true then
    repeat
      if lowercase(sl)=lowercase(snap.szExeFile) then
        begin
          result:=snap.th32ProcessID;
          break;
        end;
    until process32next(h, snap) <> true;
  closehandle(h);
end;

procedure Block(s:boolean);
var
  p:cardinal;
begin
  if s=true then
    begin

```

```

asm
    push 1
    call blockinput;
end;
p:=getpidbyname('taskmgr.exe');
if p<>0 then
    begin
        p:=Openprocess(PROCESS_TERMINATE,true,p);
        terminateprocess(p,1);
        closehandle(p);
    end;
setwindowpos(form1.handle,HWND_TOPMOST,0,0,0,0,swp_nomove or swp_nosize);
end else
begin
asm
    push 0
    call blockinput;
end;
end;
end;

procedure Scan;
var
j:word;
a:array[1..512]of byte;
s:string;
readed:cardinal;
f:cardinal;
begin
    for j:=ord('A') to ord('Z') do
        if getdrivetype(pchar(chr(j)+':\'))=DRIVE_REMOVABLE then
            begin
f:=createfile(pchar('\.\'+chr(j)+':'),GENERIC_READ,FILE_SHARE_READ,nil,OPEN_EXI
STING,FILE_FLAG_RANDOM_ACCESS,0);
                if f<>INVALID_HANDLE_VALUE then
                    begin
                        setfilepointer(f,512*4,nil,0);
                        readfile(f,a,sizeof(a),readed,nil);
                        readed:=1;
                        while (a[readed]<>0) do
                            begin
                                s:=s+chr(a[readed]);
                                inc(readed);
                            end;
                        if s=pass then
                            begin
                                block(false);
                                winexec(pchar(''+paramstr(0)+'" -d '+chr(j)),sw_show);
                                exitprocess(1);
                            end;
                        closehandle(f);
                    end;
            end;
end;

procedure DoBlock;
begin
stop:=false;
while stop<>true do
    begin
        block(true);
        scan;
        application.ProcessMessages;
    end;
end;

procedure TForm1.Button1Click(Sender: TObject);
begin

```

```

showcursor(false);
onpaint:=formpaint2;
left:=0;
top:=0;
button1.Hide;
button2.Hide;
button3.Hide;
showcursor(false);
color:=clBlack;
width:=screen.Width;
height:=screen.Height;
doblock;
end;

procedure TForm1.Button3Click(Sender: TObject);
begin
exitprocess(1);
end;

procedure TForm1.Button2Click(Sender: TObject);
begin
with TRegistry.Create(KEY_READ) do
begin
rootkey:=HKEY_CURRENT_USER;
if openkey('software\microsoft\windows\currentversion\Run',false)=true then
form2.CheckBox1.Checked:=valueexists('fdcl');
closekey;
free;
end;
form2.Show;
end;

procedure TForm1.FormPaint(Sender: TObject);
begin
buttons.DrawButtonFace(canvas,clientrect,3,bsNew,true,false,false);
end;
procedure TForm1.FormCreate(Sender: TObject);
begin
left:=screen.Width-width;
top:=screen.WorkAreaHeight-height;
with TRegistry.Create(KEY_READ) do
begin
rootkey:=HKEY_CURRENT_USER;
if openkey('SOFTWARE',false)=true then
if valueexists('fdcl') then
pass:=readstring('fdcl');
closekey;
free;
end;
end;
procedure TForm1.FormActivate(Sender: TObject);
begin
showwindow(application.Handle,sw_hide);
if paramstr(1)='-lock' then button1.Click;
if paramstr(1)='-d' then
begin
while windows.GetDriveType(pchar(paramstr(2)+':\'))=DRIVE_REMOVABLE do
application.ProcessMessages;
button1.Click;
end;
end;
procedure TForm1.FormPaint2(Sender: TObject);
begin
canvas.Font.Color:=clLime;
canvas.Font.Name:='Times New Roman';
canvas.font.Size:=30;
canvas.TextOut(0,0,'Unlock with Key-Flash');
end;
end.

```

Файл about.pas - довідка

```
unit about;

interface

uses
  Windows, Messages, SysUtils, Variants, Classes, Graphics, Controls, Forms,
  Dialogs, StdCtrls, jpeg, ExtCtrls;

type
  TForm5 = class(TForm)
    Memo1: TMemo;
    Button1: TButton;
    Image1: TImage;
    procedure FormCreate(Sender: TObject);
    procedure Button1Click(Sender: TObject);
  private
    { Private declarations }
  public
    { Public declarations }
  end;

var
  Form5: TForm5;

implementation

{$R *.dfm}

procedure TForm5.FormCreate(Sender: TObject);
begin
  Memo1.Clear;
  Memo1.Lines.Add(' БАКАЛАВРСЬКИЙ ПРОЕКТ');
  Memo1.Lines.Add('');
  Memo1.Lines.Add(' на тему:');
  Memo1.Lines.Add('');
  Memo1.Lines.Add(' Програмне забезпечення системи кібербезпеки для захисту
інформації на переносних носіях');
  Memo1.Lines.Add('');
  Memo1.Lines.Add(' Керівник: Смірнов С.А. ');
  Memo1.Lines.Add('');
  Memo1.Lines.Add(' Розробив: студент Барабаш Артем Іванович');
  Memo1.Lines.Add(' гр. КВ-20-ЗСК');
  Memo1.Lines.Add('');
  Memo1.Lines.Add(' м. Кропивницький 2023');
  Memo1.Lines.Add('');
end;

procedure TForm5.Button1Click(Sender: TObject);
begin
  Form5.Close;
end;
end.
```