

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**  
**перешкодостійкого збереження інформації з використання**  
**циклічного кодування”**

Виконав здобувач вищої освіти  
IV курсу, групи КБ-19  
ОПП «Кібербезпека»  
спеціальності 125 «Кібербезпека»  
\_\_\_\_\_ Бондаренко О.Д.  
« \_\_\_\_ » \_\_\_\_\_ 2023 р.

Керівник проекту  
кандидат фізико-математичних наук, доцент  
\_\_\_\_\_ Якименко Н.М.  
« \_\_\_\_ » \_\_\_\_\_ 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

*Бондаренку Олегу Дмитровичу*

(прізвище, ім'я, по батькові)

1. Тема роботи *Програмне забезпечення системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування*

2. Керівник роботи *Якименко Наталія Миколаївна, канд. фіз.-мат. наук, доцент*  
(прізвище, ім'я, по батькові, науковий ступінь, вчене звання)

затверджені наказом вищого навчального закладу № 12-02 від 5.01.2023 року

3. Строк подання студентом роботи до захисту *23.05.2023 р.*

4. Мета та завдання випускної кваліфікаційної роботи: *Метою роботи є розробка програмного забезпечення системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування*

5. Зміст розрахунково-пояснювальної записки (перелік питань, які потрібно розробити)

*1. Призначення та область використання.*

*2. Перегляд аналогічних існуючих систем.*

*3. Опис і обґрунтування проектних рішень.*

*4. Етапи програмування системи.*

*5. Впровадження системи кібербезпеки в промислову експлуатацію.*

*6. Висновки*

6. Перелік графічного матеріалу (з точним зазначенням обов'язкових креслень)

*Структурна схема системи кібербезпеки* *1 аркуш*

*Функціональна схема системи кібербезпеки* *1 аркуш*

*Діаграма процесів* *1 аркуш*

*Блок-схема алгоритму роботи додатку* *2 аркуша*

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

Якименко Н.М.  
(прізвище та ініціали)

Завдання прийнято до виконання  
« 17 » січня 2023 р.

Підпис здобувача

Бондаренко О.Д.  
(прізвище та ініціали)

## АНОТАЦІЯ

**Бондаренко О.Д. Програмне забезпечення системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування. 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 перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування.

Метою розробки є програмне забезпечення системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування.

Результат роботи – програмна реалізація системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування.

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 Visual C#.

**Ключові слова:** кібербезпека, перешкодостійке збереження інформації, циклічне кодування

## ABSTRACT

**Bondarenko O.D. Software of the cyber security system of interference-resistant storage of information using cyclic coding. 125 Cyber security. Central Ukrainian National Technical University. Kropyvnytskyi. 2023.**

In this final qualification work for the first (bachelor) level of higher education, software was developed, which is intended for the cyber security system of tamper-resistant information storage using cyclic coding.

The purpose of the development is the software of the cyber security system of interference-resistant information storage using cyclic coding.

The result of the work is the software implementation of the cyber security system of interference-resistant information storage using cyclic coding.

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 Visual C# environment.

**Keywords:** cybersecurity, tamper-resistant information storage, cyclic coding

## 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.....	6
2 ПЕРЕГЛЯД АНАЛОГІЧНИХ ІСНУЮЧИХ СИСТЕМ .....	10
2.1 Огляд існуючих систем, технологій, архітектур та програмних рішень за профілем теми випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти.....	10
2.2 Обґрунтування вибору засобів для побудови системи кібербезпеки та мови програмування.....	15
2.3 Розгорнута постановка завдання .....	18
3 ОПИС І ОБҐРУНТУВАННЯ ПРОЕКТНИХ РІШЕНЬ .....	20
3.1 Опис функціонування системи .....	20
3.2 Розробка структурної схеми.....	28
3.3 Розробка функціональної схеми .....	29
3.4 Розробка діаграми процесів.....	33
4 РЕАЛІЗАЦІЯ РОБОТИ. РОЗРАХУНКИ І ЕКСПЕРИМЕНТАЛЬНІ ДАНІ, ЩО ПІДТВЕРДЖУЮТЬ ВІРНІСТЬ ПРОЕКТНИХ ТА ПРОГРАМНИХ РІШЕНЬ.....	35
4.1 Розробка блок-схем та опис алгоритмів функціонування системи.....	35
4.2 Захист розробленого програмного забезпечення.....	60
5 ВПРОВАДЖЕННЯ СИСТЕМИ КІБЕРБЕЗПЕКИ В ПРОМИСЛОВУ ЕКСПЛУАТАЦІЮ .....	65
6 ОСНОВНІ ВИСНОВКИ.....	69
СПИСОК ВИКОРИСТАНИХ ДЖЕРЕЛ .....	71

**ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ**

Вим.	Арк.	№ докум.	Підп.	Дата		Літ.	Аркуш	Аркушів
					<i>Програмне забезпечення системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування</i>	Б	1	77
<i>Розроб.</i>		<i>Бондаренко О.Д.</i>				<i>ЦНТУ КБ-19</i>		
<i>Перев.</i>		<i>Якименко Н.М.</i>						
<i>Н.контр.</i>		<i>Гермак В.С.</i>						
<i>Затв.</i>		<i>Смірнов О.А.</i>						

## ПЕРЕЛІК УМОВНИХ ПОЗНАЧЕНЬ, СИМВОЛІВ, ОДИНИЦЬ І ТЕРМІНІВ

АБГШ	–	аддитивний білий гаусів шум
ЕОМ	–	електронно-обчислювальна машина
ІМС	–	інтегральна мікросхема
ARQ	–	автоматичний запит повторної передачі
CD-DA	–	Compact Disc Digital Audio
CIRC	–	Cross Interleaved Reed Solomon Code
EAB	–	Embedded Array Block, блок зосередженої пам'яті
ECC	–	error-correcting code, код корекції помилок
FEC	–	метод прямої корекції помилок
LDPC	–	коди Галлагера
NAK	–	негативне підтвердження

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		2

## ВСТУП

**Актуальність теми.** Аналіз численних робіт, присвячених підвищенню надійності зберігання інформації на стаціонарному й знімному дисковому накопичувачах у складі систем зберігання даних сучасних ПЕОМ, робочих станцій, інтелектуальних пристроїв автоматики й побутової техніки, показав, що технологічні міри підвищення надійності запам'ятовуючих пристроїв не завжди є достатніми, а використовувані методи відбивання дефектів носія за рахунок введення надмірності або неефективні, або вимагають додаткової апаратури.

Одним з найбільш ефективних методів підвищення достовірності й надійності надійного зберігання й передачі даних є завадостійке кодування, що дозволяє за рахунок внесення додаткової надмірності (збільшення мінімальної кодової відстані) у кодових комбінаціях переданих повідомлень забезпечити можливість виявлення й виправлення одиночних, кратних і групових помилок.

Є коди, що виявляють помилки, і коректують коди, які ще й виправляють помилки. Перешкодозахищеність досягається за допомогою введення надмірності, додаткових бітів. У симплексних каналах зв'язку усувають помилки за допомогою коригувальних кодів. У дуплексних – досить застосування кодів, що виявляють помилки. Це основні методи, використовувані в інформаційних мережах, та у системах зберігання даних..

Найпростішими способами виявлення помилок є контрольне підсумовування, перевірка на непарність. Однак вони недостатньо надійні, особливо при наявності безлічі помилок. Тому в якості надійних кодів, що виявляють, застосовують циклічні коди.

**Мета й завдання дослідження.** Метою роботи є програмне забезпечення системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування.

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		3

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

– Огляд існуючих систем перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування.

– Дослідження системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування.

– Програмна реалізація системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування.

**Практична цінність отриманих результатів** полягає в тому, що розроблені алгоритми дозволяють успішно вирішувати задачі перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування.

Таким чином, виходячи з вищеперерахованого, програмне забезпечення системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування, є актуальною задачею, яка потребує вирішення у даній випускній кваліфікаційній роботі за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти.

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ док.ум.	Підпис	Дата		4

# 1 ПРИЗНАЧЕННЯ ТА ОБЛАСТЬ ВИКОРИСТАННЯ

## 1.1 Призначення системи

Система призначена для підвищення надійності зберігання інформації на носіях за рахунок введення перешкодостійкого кодування з використання циклічних кодів. Потреби ринку сучасних носіїв дуже великі, і в продаж найчастіше надходять носії, що не відповідають закладеним у формат стандартам. Виробники допускають таке зниження якості лише тому, що коригувальна здатність, закладена в носіях досить велика, і навіть не дуже якісний носій інформації, швидше за все, буде й записуватися й зчитуватися, нехай і на знижених швидкостях.

Але основною проблемою такої “другосортності” є те, що “запас міцності” системи корекції помилок носіїв інформації при роботі з ними вкрай низький, і будь-який, навіть незначний вплив на носій інформації може ушкодити дані. Імовірність збою збереженого файлу прямо пропорційна кількості займаних їм секторів, і якщо файл – це архів, що займає весь диск, для надійного архівного зберігання інформації потрібно дуже якісний носій.

Існує цілий ряд методів, які дозволяють вирішити цю задачу. Але посеред цього ряду особливо стоять методи завадостійкого кодування, які дозволяють, навіть при досить сильному ушкодженні тексту відтворити його.

Посеред методів завадостійкого кодування в останній час дуже активно розвиваються методи, які засновані на використанні циклічних кодів. Беззаперечною перевагою цих методів є дуже велика здатність виправляти помилки в ушкодженому тексті. Вони, у цей час широко використовуються в системах відновлення даних з компакт-дисків, при створенні архівів з інформацією для відновлення у випадку ушкоджень, у завадостійкому кодуванні.

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		5

## 1.2 Область застосування

Областю застосування є системи надійного зберігання інформації на електронних носіях. Роль і важливість системи зберігання визначаються постійно зростаючою цінністю інформації в сучасному суспільстві, можливість доступу до даних і керування ними є необхідною умовою для виконання бізнес-процесів.

Безповоротна втрата даних піддає бізнес серйозній небезпеці. Втрачені обчислювальні ресурси можна відновити, а втрачені дані, при відсутності грамотно спроектованої й впровадженої системи резервування, уже не підлягають відновленню.

Для багатьох система зберігання даних асоціюється із пристроями зберігання й, у першу чергу, з дисковими масивами. Дійсно, дискові масиви сьогодні є основними пристроями зберігання даних, однак, не варто забувати, що обробка інформації, формування логічної структури її зберігання (дискових томів і файлових систем) здійснюється на серверах. У процес доступу до даних, (крім процесорів і пам'яті сервера) залучені встановлені в ньому адаптери (Host Bus Adapter – HBA), що працюють по певному протоколу, драйвери, що забезпечують взаємодію HBA з операційною системою, менеджер дискових томів, файлова система й менеджер пам'яті операційної системи.

Якщо дисковий масив виконаний у вигляді окремого пристрою, то для його підключення до серверів використовується певна інфраструктура. Залежно від протоколу доступу (транспорту), реалізованого в HBA і дисковому масиві, вона може бути простою шиною (як у випадку із протоколом SCSI), так і мережею (як у випадку із протоколом Fibre Channel (FC)). Якщо це мережу, що одержала назву "мережа зберігання даних" (Storage Area Network – SAN), те, як і покладено мережі, у ній використовується активне встаткування – концентратори й комутатори, що працюють по протоколі FC, маршрутизатори протоколу FC в інші протоколи (звичайно в SCSI). Таким чином, крім пристроїв зберігання даних

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		6

до складу СЗД необхідно ще додати інфраструктуру доступу, що зв'язує сервера із пристроями зберігання.

Вимоги до продуктивності:

– Дисковий масив повинен забезпечувати продуктивність  $N$  IOPS, а пропускна здатність масиву повинна становити  $M$  МБ/с. Як ми вже відзначали, одержати такі цифри не просто. Якщо існує прототип системи або вибір дискового масиву здійснюється для модернізації існуючої СЗД, то можна провести "натурні" виміри продуктивності й апроксимувати їх для очікуваного росту навантаження на СЗД. Якщо система створюється з "нуля", то можна спробувати одержати ці цифри як вимоги виробника прикладного ПЗ (що практично не реально) або звернутися до виробників масивів, щоб ті провели визначення необхідних параметрів масиву (sizing). Звичайно виробники мають методики "грубої" оцінки необхідної продуктивності. Але вхідними даними для цих методик, як правило, служать очікуване число транзакцій і їх "вага" (light, medium, heavy), які теж не завжди можна визначити.

– Специфічні функції керування кеш-пам'яттю масиву. Наприклад, до таких функцій відносяться:

а) можливість закріплення ділянки кеш-пам'яті за конкретним LUN (може придатися для розміщення в кеш часто використовуваних службових таблиць бази даних);

б) відключення використання кеш на запис і/або читання для конкретного LUN (може знадобитися для DSS-завдань);

в) забезпечення рівня сервісу у вигляді заданого рівня продуктивності (IOPS) або пропускної здатності (МБ/с) для зазначеного сервера.

Вимоги по відказостійкості й надійності зберігання даних:

– Підтримка потрібних рівнів RAID. Як правило, це рівні 1, 0+1, 1+0 і 5.

– Наявність дисків "гарячої заміни" (hot-spare). Механізми використання hot-spare дисків можуть бути різні. Наприклад, можливий варіант, коли у випадку відмови диска дані з дисків порушеної RAID-групи копіюються на hot-spare диск.

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		7

Але також можливий варіант, коли немає спеціально виділеного hot-spare диска – всі диски містять дані, але при цьому на всіх дисках виділена резервна область, куди копіюються дані з ушкодженою RAID-групи. Визначення необхідного методу знову ж за проектувальником.

– Захист ділянок кеш-пам'яті, що обслуговують операції запису. За винятком тих випадків, коли відключений кеш на запис, сервер одержує підтвердження завершення операції запису відразу після влучення даних у кеш-пам'ять ще до запису їх на диск. Для забезпечення цілісності даних звичайно застосовуються наступні методи:

- а) зеркалювання ділянок кеш-пам'яті, що обслуговують операції запису;
- б) підтримка батареями кеш-пам'яті в плинні N годин або збереження її вмісту на диски у випадку відключення зовнішнього живлення. Який із зазначених варіантів визначити у вимогах – завдання проектувальника;
- в) дублювання всіх компонентів і відсутність єдиної крапки відмови (SPOF). Ступінь важливості цієї вимоги залежить від режиму роботи системи й вимог до доступності сервісів. Однак, не треба забувати, що сам масив є SPOF, якщо він не задубльований іншим масивом.

Можливість створення PIT-копій даних для використання їх у системі резервного копіювання. У ряді систем, де обробляються більші обсяги даних (терабайти), а сервіси повинні бути доступні 24x7 при більших навантаженнях, необхідно застосовувати Serverless резервне копіювання. Для цього використовується механізм створення PIT-копій засобами дискового масиву.

Вимоги по обслуговуємості:

– Можливість заміни компонентів масиву "на ходу" без зупинки системи. Виконання цієї вимоги важливо для систем, що працюють у режимі 24x7.

Вимоги по масштабованості:

– Нарощування дискового простору до N ТБ без заміни раніше встановлених дисків. Таке формулювання дозволяє наступне – забезпечити необхідну функціональність СЗД при росту обсягів оброблюваних даних і

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		8

зберегти зроблені інвестиції. Тут може бути додана вимога: "без втрати продуктивності". Архітектура масиву може стати "вузьким місцем" і привести до того, що при черговому додаванні дисків продуктивність масиву істотно знизиться, що вплине на рівень якості сервісу.

– Розширення розміру LUN шляхом додавання нових дисків без руйнування збережених даних. Це вимога важливо не тільки для систем, що працюють у режимі 24x7, але також коли є дефіцит кваліфікованого персоналу, здатного здійснити розширення дискового простору при відсутності в масиву даної функції. Бажано, щоб операційна система, дані якої зберігаються на розширюваному LUN, могла автоматично розширити свою файлову систему.

– Збільшення числа серверів, що підключаються, до N.

– Збільшення обсягу кеш-пам'яті до N ГБ без заміни раніше встановлених модулів.

Вимоги по керованості:

– Керування політикою використання кеш-пам'яті для різних LUN. Може знадобитися при "тонкій" настроюванні масиву.

– Наявність засобів збору статистики про роботу масиву.

– Наявність убудованих засобів оптимізації роботи масиву. Це досить специфічна вимога, однак, наявність таких засобів може допомогти, коли буде потрібно оптимізація, а кваліфікованого персоналу, здатного її виконати, не буде.

– Інтеграція засобів управління масиву із уже розгорнутою системою керування, наприклад HP OpenView.

Таким чином, виходячи з вищеперерахованого, програмне забезпечення системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування, є актуальною задачею, яка потребує вирішення у даній випускній кваліфікаційній роботі за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти.

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		9

## 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

У даному розділі розглянемо програми які дозволяють здійснювати завадостійке кодування, при запису файлу на диск, для підвищення надійності його зберігання.

#### QuickPar

QuickPar – це програма, що використовує алгоритм виправлення помилок циклічного коду для перевірки цілісності файлу або групи файлів. Вона часто використовується для відновлення файлів, завантажених через Usenet.

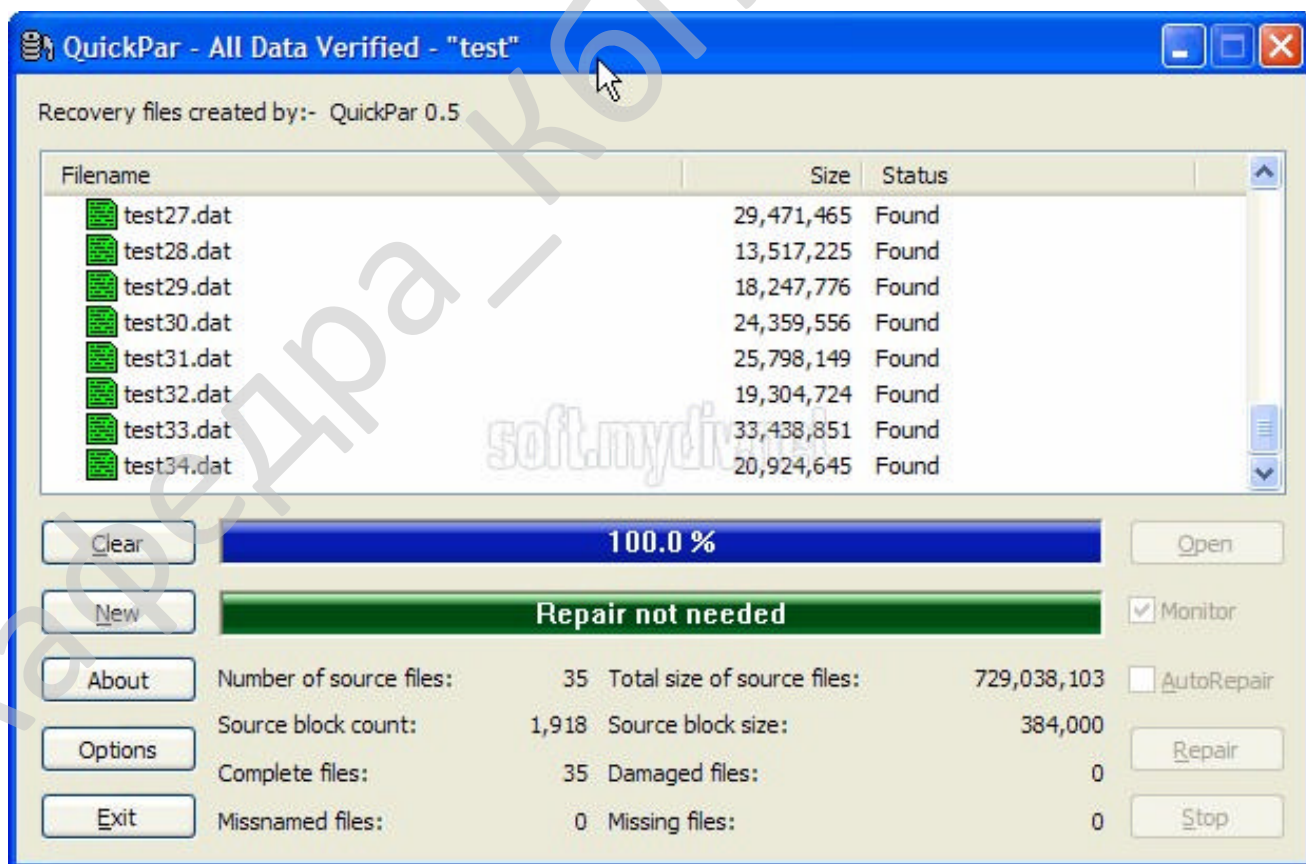


Рисунок 2.1 – Інтерфейс користувача QuickPar

Ключові особливості й характеристики QuickPar:

– При відзначеній функції "Автовідновлення", неправильно названі або ушкоджені файли (з усіма доступними блоками) будуть негайно відновлені.

– Діалогове вікно "параметри" тепер має прапорці "Відновити автоматично" і "Перевіряти автоматично". Ці функції контролюють, як у вікні перевірки встановлені параметри "Автовідновлення" і "Моніторинг", коли ви в перший раз відкриваєте файл PAR2.

– Тепер при створенні файлів PAR2, програма QuickPar може створювати розділені версії вихідних файлів.

– При створенні файлів PAR2 або при їхньому використанні для відновлення, програма QuickPar буде запитувати підтвердження, якщо ви натиснете на кнопку "Стоп".

– При перевірці файлів програма QuickPar буде автоматично розпізнавати неповні версії файлів, створені за допомогою уDec, з розширенням "(nnn).tmp".

– При перевірці файлів, можна буде, клікнувши правою кнопкою миші по файлі в списку, одержати доступ до контекстного меню оболонки, що відповідає тому ж файлу. Також ви зможете подвійним клацанням по файлі виконати дію за замовчуванням (звичайно, таким чином, файл відкривається).

– Після успішної перевірки файлу (або його відновлення), тепер можна буде створювати додаткові файли PAR2, нажавши на кнопку "Додатковий файл". Програма QuickPar відобразить діалогове вікно для створення файлів PAR2, але всі налаштування, крім обраних і, будуть деактивовані.

– Після успішного відновлення, програма QuickPar буде видаляти ушкоджені або неповні файли даних, а також файли PAR2, які більше не потрібні. Програма QuickPar завжди буде зберігати невеликий "пріоритетний" файл PAR2. Цю функцію можна настроїти в діалоговому вікні "Параметри".

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		11

## ICE ECC

ICE ECC – це утиліта для перевірки й відновлення ушкоджених файлів. ICE ECC дозволяє захистити важливі файли від ушкодження використовуючи коди циклічного коду.

Типові CD-R/DVD-R диски починають деградувати вже після декількох років зберігання. Перш, ніж записати дані на CD-R/DVD-R, необхідно захистити їх від ушкодження за допомогою ICE ECC.

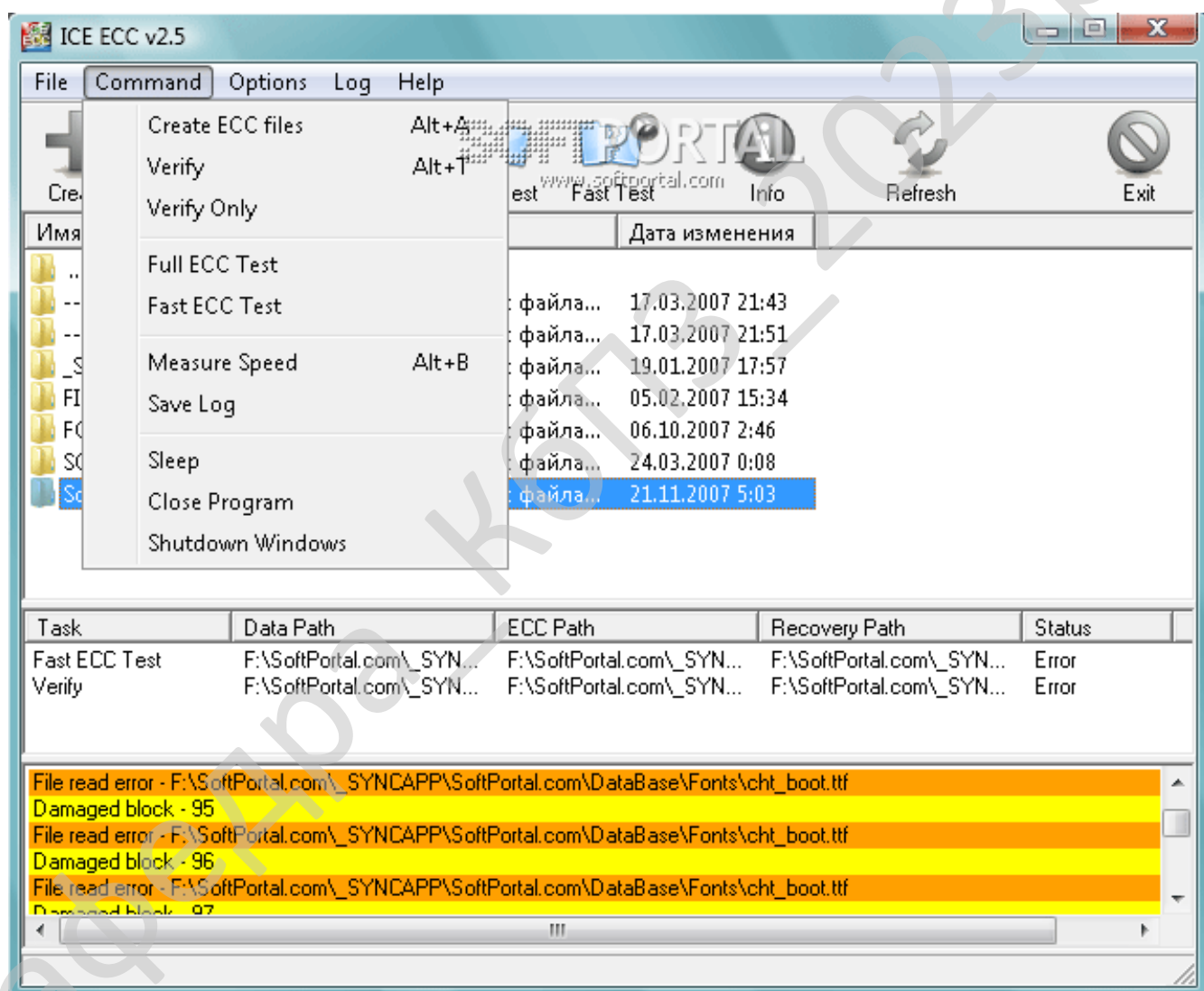


Рисунок 2.2 – Інтерфейс користувача ICE ECC

ICE ECC легко використовувати. Щоб захистити файли від ушкодження, необхідно виділити файли й натиснути "Create". ICE ECC створить файл/файли з кодами корекції помилок (.ecc) для виділених файлів. Можна легко контролювати розмір і кількість файлів \*.ecc.

Коли потрібно перевірити, чи були файли модифіковані або ушкоджені, просто виберіть .ecc файл і натисніть "Verify". ICE ECC зробить аналіз цілісності й повідомить, якщо файли були ушкоджені або втрачені. У цьому випадку ICE ECC зможе автоматично відновити їх.

ICE ECC пропонує нові технології для захисту файлів:

1. ICE ECC може захищати не тільки окремі файли. ICE ECC може працювати з каталогами теж. Можна легко захистити весь CD-R або DVD-R диск або будь-які файли або каталоги від ушкоджень.

2. Коди циклічного коду вимагають потужний процесор для обчислень. ICE ECC забезпечує найшвидшу реалізацію кодів циклічного коду у світі.

3. ICE ECC має повну підтримку Unicode. Це означає, що файли з будь-якими іменами файлів можуть бути захищені від ушкодження.

4. ICE ECC не має обмежень на кількість або розмір файлів, що захищаються.

5. ICE ECC використовує розподілений механізм для зберігання файлів з кодами корекції помилок (.ecc). Відновлення інформації можливо навіть, якщо файли з кодами корекції помилок сильно ушкоджені.

6. ICE ECC використовує спеціальну компресію для зберігання каталогу файлів. Це забезпечує мінімальний розмір .ecc файлів навіть для більших колекцій файлів, що захищаються.

7. ICE ECC може не тільки відновлювати ушкоджені файли. ICE ECC може відновити втрачені файли, якщо їхній розмір менше, ніж розмір всіх файлів файлів з кодами корекції помилок.

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		13

8. ICE ECC використовує алгоритм, що дозволяє знаходити зрушені дані незалежно від відстані зрушення й буде працювати із блоками будь-якого розміру. Як .ecc файли, так і файли даних не чутливі до зрушення.

9. ICE ECC підтримує черги для будь-яких операцій.

10. ICE ECC підтримує мультитядерні процесори або багатопроцесорні системи.

11. Є повна підтримка командного рядка в ICE ECC. Команди з командного рядка автоматично додаються в чергу й виконуються асинхронно.

Є інші програми, схожі на ICE ECC: PAR2, QuickPar, і інші. Але ICE ECC перевершує їх всіх не тільки тим, що вміє працювати з каталогами. Результати тестів скажуть самі за себе:

Test A: CPU – AMD Athlon X2, 45 файлів – 627 225 428 байт – 1024 блоків – 256 блоків надлишкової інформації

Таблиця 2.1 – Результати тесту А

	Create	Create + Fast Test
PAR2	07:27	
QuickPar		03:14
ICE ECC – 1 CPU mode	02:51	02:58
ICE ECC – 2 CPU mode	02:30	02:37

Test B: CPU – AMD Athlon X2, 6571 файлів – 616 439 775 байт – 1024 блоків – 256 блоків надлишкової інформації

Таблиця 2.2 – Результати тесту В

	Create	Create + Fast Test
PAR2	Failed: Block count is too small	
QuickPar	Failed: Too many files selected	
ICE ECC – 2 CPU mode	02:27	02:38

## 2.2 Обґрунтування вибору засобів для побудови системи кібербезпеки та мови програмування

Програмне забезпечення написано мовою Visual C#. Ця мова обрана виходячи з наступних міркувань. Visual C# – строго типізована об'єктно-орієнтована мова, призначена для розробки різноманітних безпечних і потужних застосунків, виконуваних у середовищі .NET Framework. Мовою Visual C# можна розробляти звичайні клієнтські застосунки Windows, веб-служби XML, розподілені компоненти, застосунки типу “сервер-клієнт”, застосунки баз даних і багато яких інших. В Visual C# є розширений редактор коду, конструктори зі зручним користувальницьким інтерфейсом, вбудований відладник і багато інших засобів, покликані спростити розробку застосунків мовою Visual C# версії 5.0 і .NET Framework версії 4.5.

Синтаксис Visual C# дуже виразний, але простий у вивченні. Усі, хто знаком з мовами C, C++ або Java з легкістю визнають синтаксис із фігурними дужками, характерний для мови Visual C#. Розроблювачі, що знають кожен із цих мов, як правило, зможуть домогтися ефективної роботи з мовою Visual C# за дуже короткий час. Синтаксис Visual C# робить простіше те, що було складно в C++, і забезпечує потужні можливості, такі як типи значень Nullable, перерахування, делегати, лямбда-вираження й прямий доступ до пам'яті, чого немає в Java. Visual C# підтримує універсальні методи й типи, забезпечуючи більше високий рівень безпеки й продуктивності, а також ітератори, що дозволяють при реалізації колекцій класів визначати власне поведіння ітерації, що може легко використовуватися в клієнтському коді. В Visual C# 5.0 вираження LINQ (Language-Integrated Query) роблять строго-типізований запит першокласною конструкцією мови.

Як об'єктно-орієнтована мова, Visual C# підтримує поняття інкапсуляції, спадкування й поліморфізму. Всі змінні й методи, включаючи метод Main – крапку входу застосунка – інкапсулюється у визначення класів. Клас може

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		15

успадковувати безпосередньо з одного родового класу, але може реалізовувати будь-яке число інтерфейсів. Для методів, які перевизначають віртуальні методи в батьківському класі, необхідно ключове слово `override`, щоб виключити випадкове повторне визначення. У мові Visual C# структура схожа на полегшений клас: це тип, що розподіляється по стопках, що реалізує інтерфейси, але не підтримує спадкування.

На додаток до основних описаних об'єктно-орієнтованих принципів, мова Visual C# спрощує розробку компонентів програмного забезпечення завдяки декільком інноваційним конструкціям мови, у число яких входять наступні:

- Інкапсульовані підписи методів, називані делегатами, які підтримують строго-типізовані повідомлення про події.
- Властивості, що виступають у ролі методів доступу для закритих змінних-членів.
- Атрибути з декларативними метаданими про типи під час виконання.
- Вбудовані коментарі XML-документації.
- LINQ (Language-Integrated Query), що пропонує вбудовані можливості запитів у різних джерелах даних.

Якщо буде потрібно забезпечити взаємодію з іншим програмним забезпеченням Windows, таким як об'єкти COM або власні бібліотеки DLL Win32, у мові Visual C# можна використовувати процес, що називається "Interop". Процес Interop дозволяє програмам на Visual C# виконувати практично будь-які дії, які може виконувати вихідний додаток на C++. Мова Visual C# підтримує навіть покажчики й поняття "небезпечного" коду для тих випадків, коли прямий доступ до пам'яті має вкрай важливе значення.

Процес побудови Visual C# у порівнянні з C і C++ простий і є більше гнучким, чим в Java. Немає окремих файлів заголовка, а методи й типи не потрібно повідомляти в певному порядку. У вихідному файлі Visual C# може бути визначене будь-яке число класів, структур, інтерфейсів і подій.

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		16



на різних мовах платформи .NET Framework, і типи можуть посилатися один на одного, як якби вони були написані на одній мові.

Крім служб часу виконання, в.NET Framework також є велика бібліотека, що складається з більш ніж 4000 класів, організованих по просторах імен, які забезпечують різноманітні корисні функції для будь-яких дій, починаючи від введення й виведення файлів для керування рядками для розбивки XML, і закінчуючи елементами керування Windows Forms. У звичайному застосунку мовою Visual C# бібліотека класів .NET Framework інтенсивно використовується для "устрою" коду.

### 2.3 Розгорнута постановка завдання

Згідно з технічним завданням на випускню кваліфікаційну роботу за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти, реалізації підлягає програмне забезпечення, яке призначено для системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування.

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 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;

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		18

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.

Кафедра \_ КБПЗ \_ 2023 рік

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		19

## 3 ОПИС І ОБҐРУНТУВАННЯ ПРОЕКТНИХ РІШЕНЬ

### 3.1 Опис функціонування системи

У цьому розділі опишемо процес кодування та декодування інформації за допомогою циклічного кодування.

Циклічним кодом називається лінійний блоковий  $(n,k)$ -код, що характеризується властивістю циклічності, тобто зрушення вліво на один крок будь-якого дозволеного кодового слова дає також дозволене кодове слово, що належить цьому ж коду й у якого, множина кодових слів представляється сукупністю багаточленів ступеня  $(n-1)$  і менш, що діляться на деякий багаточлен  $g(x)$  ступеня  $r = n-k$ , що є співмножником двочлена  $x^n+1$ .

Багаточлен  $g(x)$  називається породжуючим.

Як треба з визначення, у циклічному коді кодові слова представляються у вигляді багаточленів:

$$x(x) = x_{n-1}x^{n-1} + x_{n-2}x^{n-2} + \dots + x_1x^1 + x_0x^0, \quad (3.1)$$

де  $n$  – довжина коду;

$x_i$  – коефіцієнти з поля  $GF(q)$ .

Якщо код побудований над полем  $GF(2)$ , то коефіцієнти приймають значення 0 або 1 і код називається двійковим.

Наприклад, якщо код побудований над полем  $GF(q)=GF(2^3)$ , що є розширенням  $GF(2)$  по модулі багаточлена, що не *приводиться*,  $f(z)=z^3+z+1$ , а елементи цього поля мають вигляд, представлений у таблиці 3.1.

То коефіцієнти  $x_i(x)$  приймають значення елементів цього поля й тому вони самі відображаються у вигляді багаточленів наступного виду:

$$x_i(z) = a_{m-1} \cdot z^{m-1} + a_{m-2} \cdot z^{m-2} + \dots + a_1 \cdot z^1 + a_0 \cdot z^0, \quad (3.2)$$

де  $m$  – ступінь багаточлена, по якому отримане розширення поля  $GF(2)$ ;

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		20

$\alpha_i$  – коефіцієнти, що приймають значення елементів  $GF(2)$ , тобто 0 і 1.

Такий код називається  $q$ -ним.

Таблиця 3.1 – Елементи поля  $GF(2)$

0	000	0	$\alpha^3$	011	$Z+1$
$\alpha^0$	001	1	$\alpha^4$	110	$Z^2+Z$
$\alpha^1$	010	$Z$	$\alpha^5$	111	$Z^2+Z+1$
$\alpha^2$	100	$Z^2$	$\alpha^6$	101	$Z^2+1$

Довжина циклічного коду називається примітивної й сам код називається примітивним, якщо його довжина  $n = q^{m-1}$  на  $GF(q)$ .

Якщо довжина коду менше довжини примітивного коду, то код називається вкороченим або непримітивним.

Як треба з визначення загальна властивість кодових слів циклічного коду – це їхня подільність без остачі на деякий багаточлен  $g(x)$ , називаний породжуючим.

Результатом ділення двочлена  $x^n+1$  на багаточлен  $g(x)$  є перевірочний багаточлен  $h(x)$ .

### Матричне завдання кодів

Циклічний код може бути заданий породжуючий й перевірочною матрицями. Для їхньої побудови досить знати породжуючий  $g(x)$  і перевірочний  $h(x)$  багаточлени.

Для несистематичного циклічного коду матриці будуються циклічним зрушенням породжуючого й перевірочного багаточленів, тобто шляхом їхнього множення на  $x$ :

$$G_{(n,k)} = \begin{vmatrix} g(x) \\ x \cdot g(x) \\ x^2 \cdot g(x) \\ \dots \\ x^{k-1} \cdot g(x) \end{vmatrix},$$

та:

$$H_{(n,k)} = \begin{vmatrix} h(x) \\ x \cdot h(x) \\ x^2 \cdot h(x) \\ \dots \\ x^{r-1} \cdot h(x) \end{vmatrix}$$

При побудові матриці  $H_{(n,k)}$  старший коефіцієнт багаточлена  $h(x)$  розташовується праворуч.

Для систематичного циклічного коду матриця  $G_{(n,k)}$  визначається з вираження:

$$G_{(n,k)} = |I_k, R_{k,r}|, \quad (3.3)$$

де  $I_k$  – одинична матриця;

$R_{k,r}$  – прямокутна матриця.

Рядки матриці  $R_{k,r}$  визначаються з виражень:

$$r_i(x) = R_{g(x)} [a_i(x) \cdot x^r], \quad (3.4)$$

або:

$$r_i(x) = R_{g(x)} [x^{n-1}], \quad (3.5)$$

де  $a_i(x)$  – значення  $i$ -того рядка матриці  $I_k$ ;

$i$  – номер рядка матриці  $R_{k,r}$ .

Використовуючи вираження:

$$r_i(x) = R_{g(x)} [x^{n-1}], \quad (3.6)$$

одержимо той же результат.

Рядка матриці  $G_{(n,k)}$  можна визначити безпосередньо з вираження:

$$g_i(x) = a_i(x) \cdot x^r + r_i(x), \quad (3.7)$$

де:

$$r_i(x) = R_{g(x)} [a_i(x) \cdot x^r]. \quad (3.8)$$

Перевірочна матриця в систематичному виді будується на основі матриці  $G_{(n,k)}$ , а саме:

$$H_{(n,k)} = \left[ R_{k,r}^T, I_r \right], \quad (3.9)$$

де  $I_r$  – одинична матриця;

$R_{k,r}^T$  – матриця з  $G_{(n,k)}$  у транспонованому виді.

Одна з основних задач, що коштують перед розроблювачами пристроїв захисту від помилок при передачі дискретних повідомлень по каналах зв'язку є вибір багаточлена, породжуючий,  $g(x)$  для побудови циклічного коду, що забезпечує необхідну мінімальну кодову відстань для гарантійного виявлення й виправлення  $t$ -кратних помилок.

Існують спеціальні таблиці на вибір  $g(x)$  залежно від пропонованих вимог до коригувальних можливостей коду. Однак у кожного циклічного коду є свої особливості формування  $g(x)$ . Тому при вивченні конкретних циклічних кодів будуть розглядатися відповідні способи побудови  $g(x)$ .

Задача кодування полягає у формуванні по інформаційних словах  $a(x)$  кодових слів  $(x)$  циклічного  $(n,k)$ -коду, що по своїй структурі може бути несистематичним і систематичним.

Формування кодових слів несистематичного коду полягає в множенні багаточлена  $a(x)$ , що відображає інформаційну послідовність довжини  $k$ , на породжуючий багаточлен, тобто  $(x) = a(x) \times g(x)$ . Формування кодових слів систематичного коду полягає в перетворенні інформаційної послідовності  $a(x)$  відповідно до вираження  $(x) = a(x) \oplus x^r + r(x)$ .

Перевірочна послідовність  $r(x)$  визначається двома способами:

– при використанні "класичного" способу кодування:

$$r(x) = R_{g(x)} \left[ a(x) \cdot x^r \right]; \quad (3.10)$$

– при використанні способу кодування, рекомендованого МККТТ:

$$r(x) = \bar{R}_{g(x)} \left[ a(x) \cdot x^r + x(1)^{r-1} \cdot x^k \right], \quad (3.11)$$

де  $x(1)^{r-1}$  – одиничний багаточлен ступеня  $(r-1)$ .

Зазначені вище математичні операції виконують кодерми несистематичного й систематичного кодів.

### Способи декодування з виявленням помилок

Процедура декодування циклічного коду з виявленням помилок, за аналогією із процесом кодування, використовує два способи:

– При кодуванні "класичним" способом декодування засноване на використанні властивості подільності без остачі кодового багаточлена  $(x)$  циклічного  $(n,k)$ -коду на породжуючий багаточлен  $g(x)$ . Тому алгоритм декодування містить у собі ділення прийнятого кодового слова, описуваного багаточленом  $\hat{x}(x)$  на  $g(x)$ , обчислення й аналіз остачі  $r(x)$ . Якщо  $r(x)=0$ , то прийняте кодове слово вважається неспотвореним. Якщо  $r(x) \neq 0$ , то прийняте кодове слово стирається й формується сигнал "помилка".

– При кодуванні способом МККТТ декодування засноване на властивості одержання певної контрольної остачі  $R_0(x)$  при діленні прийнятого кодового багаточлена  $(x)$  на породжуючий багаточлен. Тому, якщо отриманий при діленні остача  $\overline{r(x)} = R_n(x)$ , то прийняте кодове слово вважається неспотвореним. Якщо остача  $\overline{r(x)} \neq R_0(x)$ , то прийняте кодове слово стирається й формується сигнал "помилка". Значення контрольної остачі визначається з вираження:

$$R_0(x) = R_{g(x)} [x(1)^{r-1} \cdot x^k] \quad (3.12)$$

### Способи декодування з виправленням помилок і схемна реалізація декодувальних пристроїв

Декодування циклічного коду в режимі виправлення помилок можна здійснювати різними способами. Нижче викладаються два способи, що є найбільш простими.

В основу першого способу покладене використання таблиці синдромів (декодування), у якій кожному багаточлену або зразку помилок  $e_i(x)$ , відповідає певний синдром  $S_i(x)$ , що представляє остачу від ділення прийнятого кодового

слова  $z_i(x)$  й відповідного йому  $e_i(x)$  на  $g(x)$ . Процедура декодування наступна. Прийняте кодове слово  $z_i(x)$  ділиться на  $g(x)$ , визначається  $S_i(x)$  і відповідний йому багаточлен  $e_i(x)$ , а потім  $z_i(x)$  підсумується з  $e_i(x)$ . У результаті одержуємо виправлене кодове слово, тобто:

$$z_i(x) = z_i(x) + e_i(x). \quad (3.13)$$

До складу декодера входять: обчислювач синдрому (ВР), два регістри зрушення  $RG1$  і  $RG2$ , постійний запам'ятовувальний пристрій (ПЗП), що містить

$\sum_{i=1}^k C_n^i$  слова довжини  $n$ , що відповідають багаточленам помилок  $e_i(x)$ .

Прийняте кодове слово  $z_i(x)$  надходить на вхід обчислювача синдрому, де здійснюється ділення його на  $g(x)$  і формування  $S_i(x)$ , і одночасно – на вхід  $RG2$ , де  $z_i(x)$  накопичується. Синдром  $S_i(x)$  використовується як адреса, по якому із ПЗП в регістр  $RG1$  записується  $e_i(x)$ , що відповідає синдрому  $S_i(x)$ . Перераховані операції завершуються за  $n$  тактів. Протягом наступних  $n$  тактів відбувається заелементне підсумовування вмісту  $RG2$  і  $RG1$ , тобто операція:

$$z_i(x) = z_i(x) + e_i(x), \quad (3.14)$$

і виправлення помилок.

В основі другого способу виправлення помилок, що дозволяє значно скоротити об'єм використовуваних табличних синдромів і істотно спростити схему декодера, лежать наступні положення:

1. Синдром  $S_i(x)$ , що відповідає прийнятому кодовому слову дорівнює остачі від ділення  $z_i(x)$  на  $g(x)$ , а також остачі від ділення відповідного багаточлена помилок  $e_i(x)$  на  $g(x)$ , тобто:

$$S_i(x) = R_{g(x)}[z_i(x)] = R_{g(x)}[e_i(x)]. \quad (3.15)$$

2. Якщо  $S_i(x)$  відповідає  $z_i(x)$  й  $e_i(x)$ , то  $x \in S_i(x)$  є синдромом, що відповідає:

$$\begin{aligned} R_{g(x)}[x \cdot S_i(x)] &= R_{g(x)}[x \cdot z_i(x) \bmod (x^n - 1)] = \\ &= R_{g(x)}[x \cdot e_i(x) \bmod (x^n - 1)] \end{aligned}, \quad (3.16)$$

i:

$$x \cdot s_i(x) \bmod (x^n - 1), \quad (3.17)$$

або:

$$x \cdot e_i(x) \bmod (x^n - 1). \quad (3.18)$$

3. При виправленні помилок використовуються синдроми зразків помилок тільки з ненульовим коефіцієнтом у старшому розряді.

Тому при реалізації цього способу множина всіх зразків помилок розбивається на класи еквівалентності. Кожний клас представляє циклічне зрушення одного зразка помилок, а синдром цього класу відповідає зразку помилок з ненульовим старшим розрядом. Якщо обчислений синдром належить одному із класів еквівалентності зразків помилок, що виправляються, то старший символ кодового слова виправляється. Потім прийняте слово й синдром циклічно зрушується, а процес знаходження в попередній по старшинству позиції повторюється.

Для виправлення помилок, що належать даному класу еквівалентності, потрібно зробити  $n$  циклічних зрушень.

Найпростішим є декодер Меггітта. До складу декодера входять: обчислювач синдрому, що здійснює ділення кодового слова  $s(x)$  на  $g(x)$  і формування відповідного синдрому; блок декодерів (ДК), що настроєний на синдроми всіх зразків помилок, що виправляються, з ненульовими старшими розрядами; реєстр зрушення  $RG$ .

При надходженні на вхід схеми кодового слова  $s(x)$  його символи заповнюють реєстр  $RG$ , а в обчислювачі формується відповідний синдром  $S_i(x)$ . Обчислений синдром рівняється з усіма табличними синдромами, закладеними в схему блоку ДК, і у випадку збігу з одним з них на його виході формується сигнал, що виправляє помилковий символ, що перебуває в старшому розряді реєстра. Після цього вміст обчислювача й  $RG$  циклічно зрушується на один крок. Це зрушення реалізує операції  $R_{g(x)}[x \cdot S_i(x)]$  й  $x \cdot s(x) \bmod (x^n - 1)$ . Якщо новий

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		26

синдром збігається з одним з табличних синдромів, то це означає, що відбулася помилка в другому по старшинству символі кодового слова, що, перейшовши в старший розряд  $RG$ , виправляється. Потім виробляється нове циклічне зрушення на одну позицію й нову перевірку на збіг синдромів. Після повторення цього процесу  $n$  раз в  $RG$  буде сформоване виправлене кодове слово. Введення зворотного зв'язка для  $RG$  не обов'язково, тому що в процесі виправлення помилок символи кодового слова надходять на вихід декодера.

При декодуванні циклічних кодів використовуються багаточлен помилок  $e(x)$  і синдромний багаточлен  $S(x)$ .

Багаточлен помилок ступеня не більше  $(n-1)$  визначається з вираження:

$$e(x) = v'(x) + v(x), \quad (3.19)$$

де  $v'(x)$  и  $v(x)$  – багаточлени, що відображають відповідно прийняте (з помилкою) і передане кодові слова.

Ненульові коефіцієнти в  $e(x)$  займають позиції, які відповідають помилкам.

Синдромний багаточлен, використовуваний при декодуванні циклічного коду, визначається як остача від ділення прийнятого кодового слова на породжуючий багаточлен, тобто:

$$S_i(x) = R_{g(x)}[v'(x)], \quad (3.20)$$

або:

$$S_i(x) = R_{g(x)}[v'(x) + e_i(x)] = R_{g(x)}[e_i(x)]. \quad (3.21)$$

Отже, синдромний багаточлен залежить безпосередньо від багаточлена помилок  $e(x)$ . Це положення використовується при побудові таблиці синдромів, застосовуваної в процесі декодування. Ця таблиця містить список багаточленів помилок і список відповідних синдромів, обумовлених з вираження:

$$S_i(x) = R_{g(x)}[e_i(x)] \quad (3.22)$$

Таблиця 3.2 – Список багаточленів помилок і список відповідних синдромів

$(x)$	$S(x)$
1	$R_{g(x)}[1]$
$X$	$R_{g(x)}[x]$
$X^2$	$R_{g(x)}[x^2]$
$X+1$	$R_{g(x)}[x+1]$
$X^2+1$	$R_{g(x)}[x^2+1]$

У процесі декодування по прийнятому кодовому слову обчислюється синдром, потім у таблиці перебуває відповідний багаточлен  $e(x)$ , підсумовування якого із прийнятим кодовим словом дає виправлене кодове слово, тобто:

$$z_i(x) = z_i^*(x) + e_i(x). \quad (3.23)$$

Перераховані багаточлени  $v(x), v'(x), g(x), h(x), e(x)$  и  $S(x)$  можна складати, множити й ділити, використовуючи відомі правила алгебри, але із приведенням результату по mod 2, а потім по mod  $x^n+1$ , якщо ступінь результату перевищує ступінь  $(n-1)$ .

При побудові й декодуванні циклічних кодів у результаті ділення багаточленів звичайно необхідно мати не частка, а остача від ділення.

Тому рекомендується більш простий спосіб ділення, використовуючи не багаточлени, а тільки його коефіцієнти.

### 3.2 Розробка структурної схеми

Структурна схема системи підвищення надійності зберігання даних на носіях інформації за допомогою кодеку циклічного коду зображена на рисунку 3.1.

З цієї схеми ми бачимо, що над вхідними даними, перед записом на носіях інформації, відбуваються перетворення кодеком циклічного коду. Після

кодування дані записуються на носій. У якості носія окрім носіях інформації може використовуватися любий інший носій інформації. Після цього інформація зберігається на носієві.

При зчитуванні інформації, розроблене програмне забезпечення декодує інформацію, яка зберігається на носієві, і якщо потрібно, після проведення відповідних перевірок, проводить відновлення втраченої інформації. Якщо таке відновлення неможливе, то програма видає відповідне повідомлення.

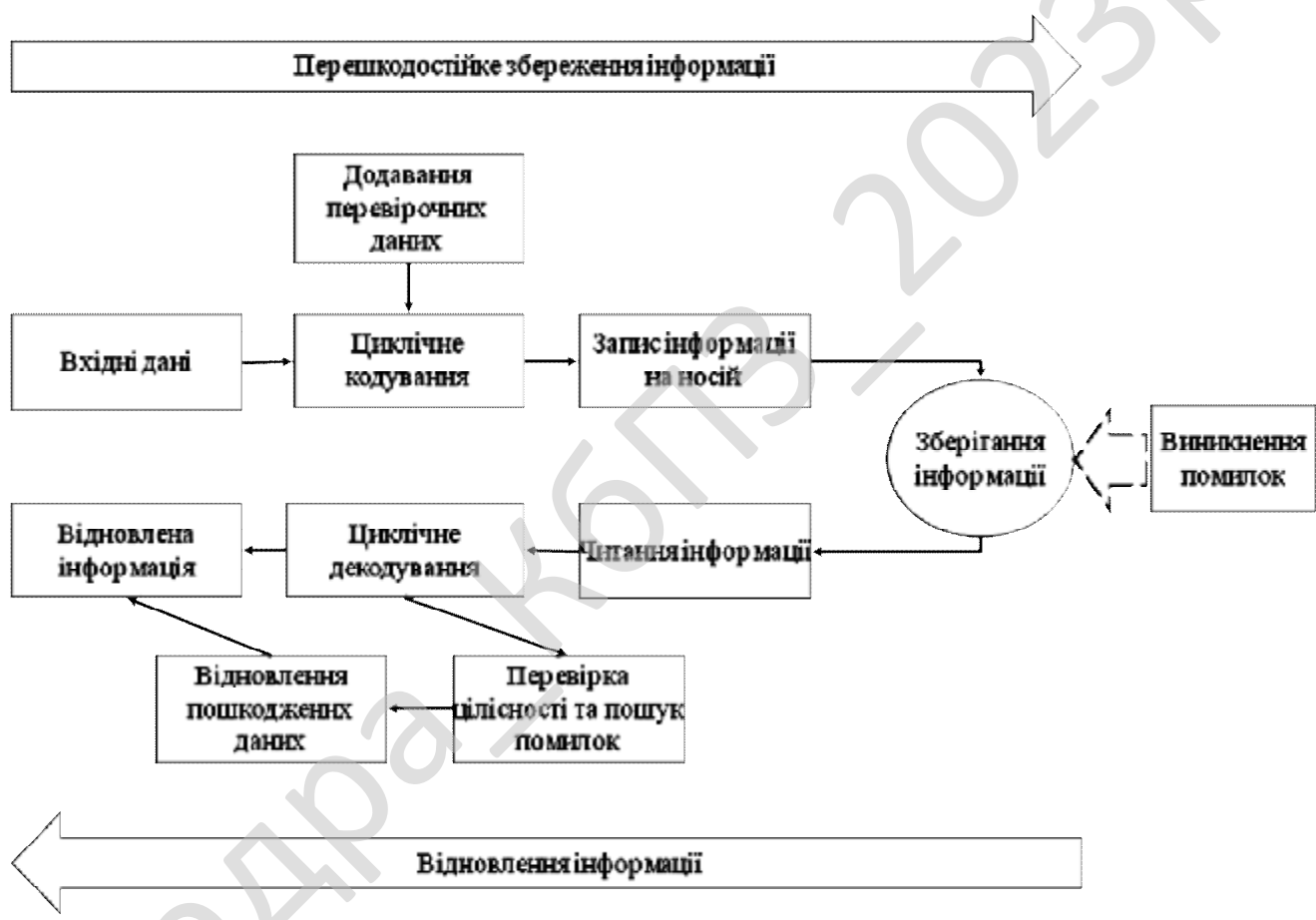


Рисунок 3.1 – Структурна схема системи

### 3.3 Розробка функціональної схеми

На рисунку 3.2 зображена функціональна схема системи. З неї бачимо, що розроблена система підвищення стійкості до уражень інформації яка записана на

дисках складається з наступних основних функціональних блоків:

- сам носій інформації;
- кодер циклічного коду, який використовується, коли відбувається запис інформації на носій інформації, при цьому необхідно враховувати, що об'єм інформації, яка записується на носій інформації, повинна бути меншою, ніж об'єм носія інформації, в зв'язку, з тим, що коди циклічного коду відносяться до кодів з надмірністю, за рахунок якої й відбувається кодування;
- декодер циклічного коду, який використовується при читанні даних з відповідного носія інформації;
- файли для перешкодостійкого збереження
- відновлені файли.

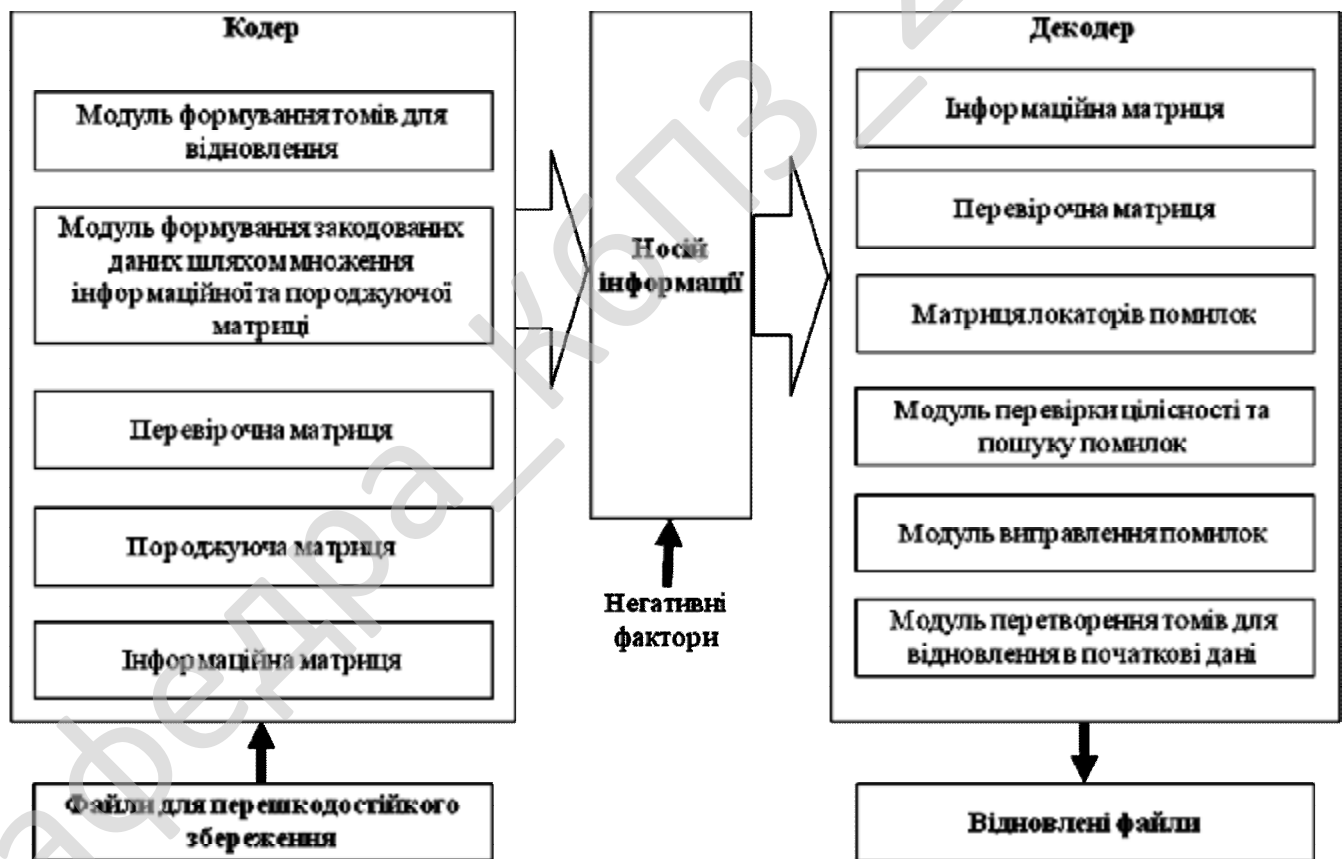


Рисунок 3.2 – Функціональна схема системи

Розглянемо більш детально перераховані функціональні блоки кодування та декодування за допомогою циклічного кодування.

Блок кодування складається з наступних підблоків:

- Модуль формування томів для відновлення.
- Модуль формування закодованих даних шляхом множення інформаційної та породжуючої матриці.
- Перевірочна матриця.
- Породжуюча матриця.
- Інформаційна матриця.

Блок декодування складається з наступних підблоків:

- Інформаційна матриця.
- Перевірочна матриця.
- Матриця локаторів помилок.
- Модуль перевірки цілісності та пошуку помилок.
- Модуль виправлення помилок.
- Модуль перетворення томів для відновлення в початкові дані.

Коди циклічного коду базуються на спеціальному розділі математики – полях Галуа (GF) або кінцевих полях. Арифметичні дії (+, -, x, / і т.д.) над елементами кінцевого поля дають результат, що також є елементом цього поля. Кодер та декодер циклічного коду повинні вміти виконувати ці арифметичні операції. Ці операції для своєї реалізації вимагають спеціального устаткування або спеціалізованого програмного забезпечення.

Кодове слово циклічного коду формується із залученням спеціального полінома. Всі коректні кодові слова повинні ділитися без залишку на ці утворюючі поліноми. Загальна форма утворюючого полінома має вигляд:

$$g(x) = (x-a^t)(x-a^{t+1})\dots(x-a^{i+2t}), \quad (3.24)$$

а кодове слово формується за допомогою операції:

$$c(x) = g(x)i(x), \quad (3.25)$$

де  $g(x)$  – утворюючим поліномом;

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		31



скорочують необхідну обчислювальну потужність. Робиться це у два етапи:

1. Визначення полінома локації помилок

Це може бути зроблене за допомогою алгоритму Berlekamp-Massey або алгоритму Евкліда. Алгоритм Евкліда використовується частіше на практиці, тому що його легше реалізувати, однак, алгоритм Berlekamp-Massey дозволяє одержати більш ефективну реалізацію встаткування й програм.

2. Знаходження кореня цього полінома. Це робиться із залученням алгоритму пошуку Chien.

**Знаходження значень символічних помилок**

Тут також потрібно вирішити систему рівнянь із  $t$  невідомими. Для рішення використовується швидкий алгоритм Forney.

**3.4 Розробка діаграми процесів**

На рисунку 3.3 зображена діаграма взаємодії процесів, які відбуваються у розробленій системі системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування.

Першим процесом, який запускається у системі, є процес завантаження головного вікна програми.

Цей процес взаємодіє з наступними процесами:

- Вибір файлів/архівів.
- Вибір конфігурації.

Останній процес взаємодіє з такими наступними процесами:

- Загальна кількість томів.
- Надмірність кодування.

Процес вибору файлів/архівів взаємодіє з такими наступними процесами:

- Кодування.
- Декодування.

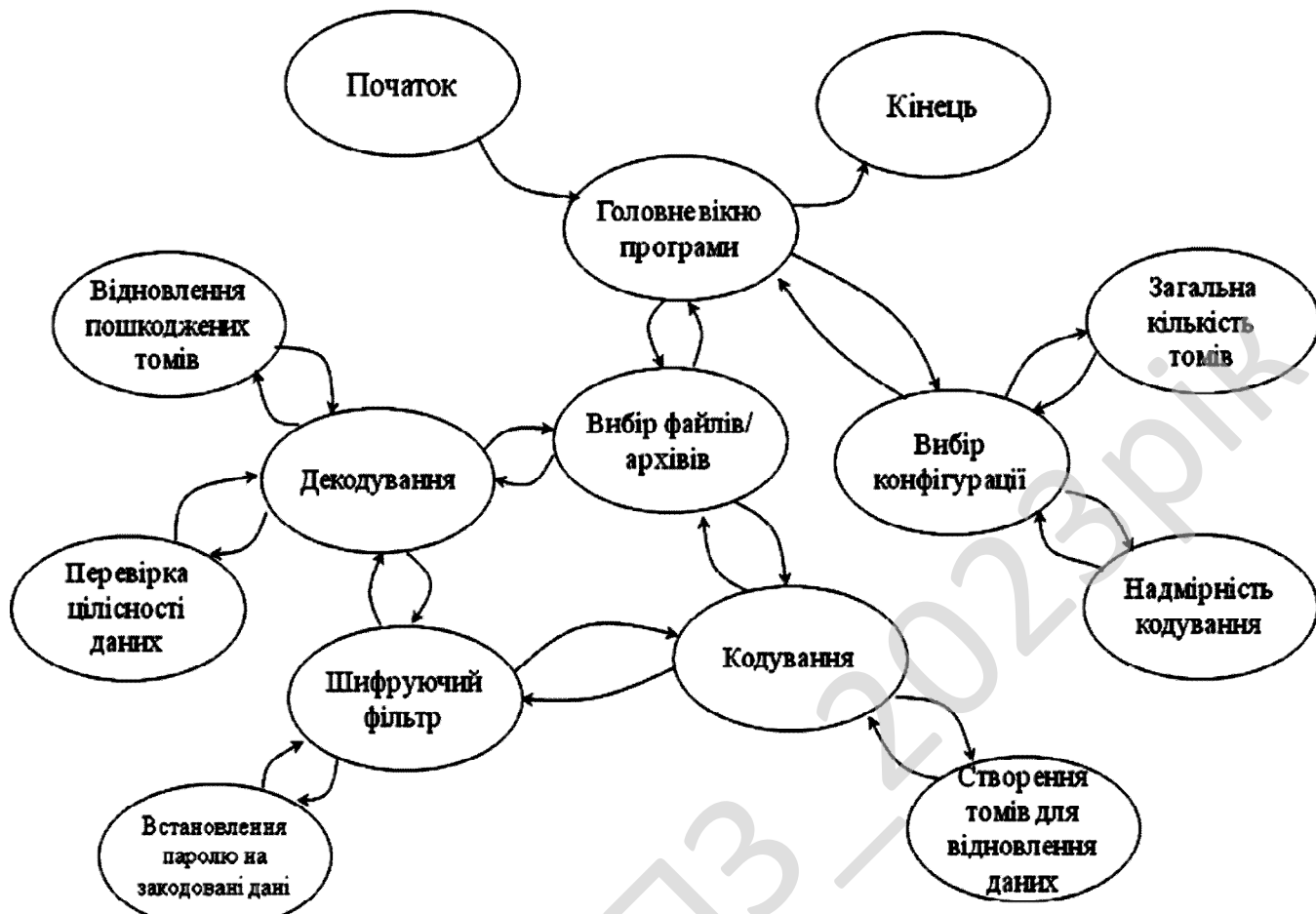


Рисунок 3.3 – Діаграма процесів системи

Процес кодування взаємодіє з наступними процесами:

- Створення томів для відновлення даних.
- Шифруючий фільтр, який у свою чергу взаємодіє з процесом встановлення паролю на закодовані дані.

Процес декодування взаємодіє з наступними процесами:

- Відновлення пошкоджених томів.
- Перевірка цілісності даних.

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.

## 4 РЕАЛІЗАЦІЯ РОБОТИ. РОЗРАХУНКИ І ЕКСПЕРИМЕНТАЛЬНІ ДАНІ, ЩО ПІДТВЕРДЖУЮТЬ ВІРНІСТЬ ПРОЕКТНИХ ТА ПРОГРАМНИХ РІШЕНЬ

### 4.1 Блок-схеми та опис алгоритмів функціонування системи

На рисунку 4.1 зображена блок-схема розробленої програми.

З неї бачимо, що програма починає працювати з завантаження основного вікна програми.

У цьому вікні відбувається сканування дисків комп'ютера. З результатами сканування виводиться дерево файлів та папок.

Після цього користувач робить наступні дії:

- вибирає папки з файлами для перешкодостійкого зберігання;
- вибирає величину надмірності кодування;
- вибирає кількість створюваних томів.

Після завдання вищеперахованих дій користувач може виконувати наступні операції.

Якщо натиснута кнопка становлення шифруючого фільтру, то встановлюється пароль на дані, що кодуються.

Якщо обирається режим «Кодувати» то відбувається виклик підпрограми кодування вибраних файлів алгоритмом циклічного кодування, після цього створюються томи для відновлення й відбувається виведення створених томів для відновлення.

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		35

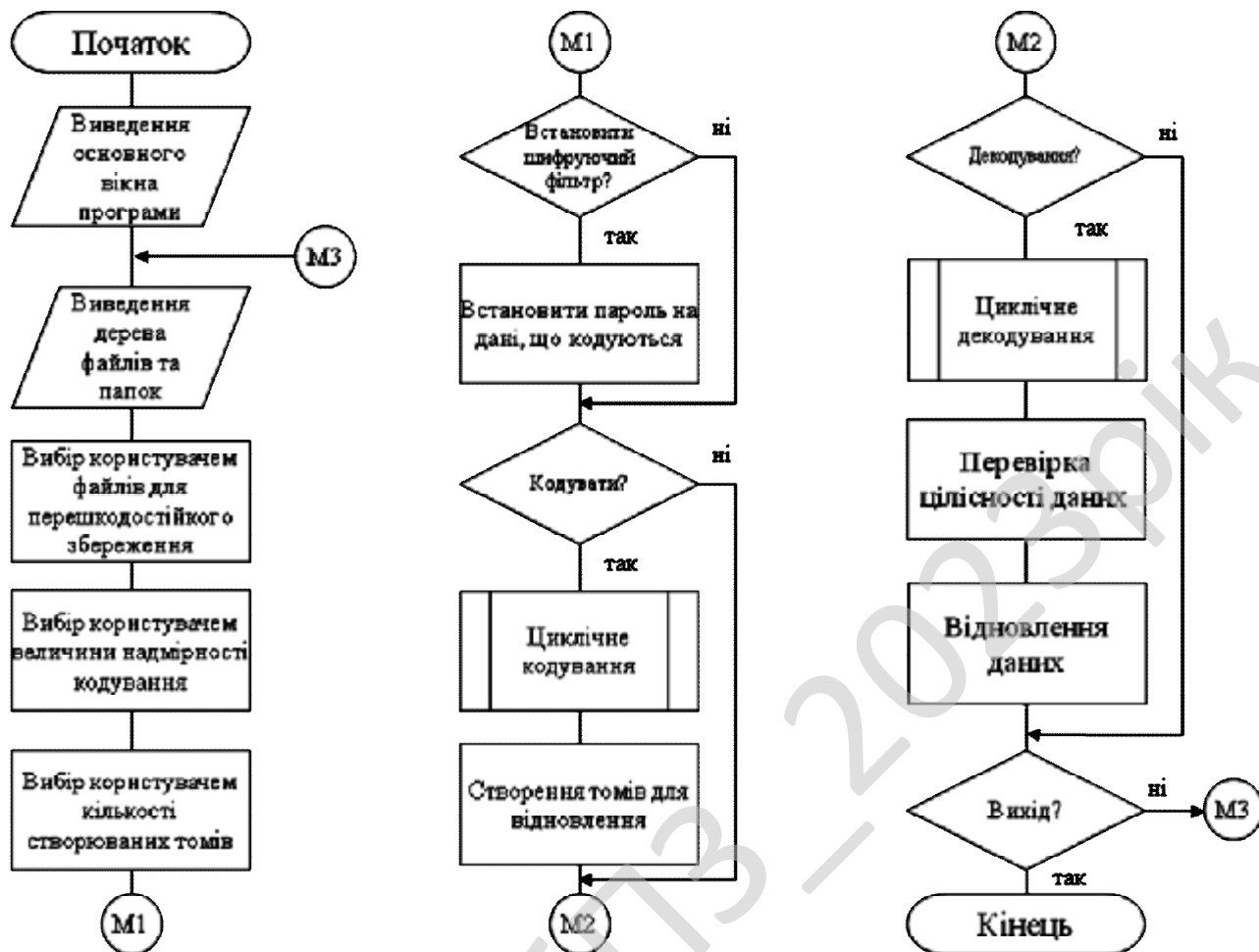


Рисунок 4.1 – Блок-схема роботи основної програми

Якщо обрано режим «Декодувати» то викликається підпрограма декодування вибраних файлів алгоритмом циклічного кодування. Якщо є пошкоджені дані то вони відновлюються за допомогою декодованих томів та корегуючих властивостей коду циклічного кодування. Після декодування дані виводяться до файлу. Після цього відбувається перевірка цілісності томів для відновлення й виводяться результати перевірки. Якщо натиснута кнопка «Виправити» то відбувається відновлення цілісності відмовостійких томів за рахунок корегуючих властивостей коду циклічного кодування.

Якщо натиснута кнопка «Вихід» то відбувається вихід з програми.

На рисунку 4.2 зображена блок-схема роботи підпрограми кодування алгоритмом циклічного кодування.





```

    /// <param name="codectype">Тип кодера циклічного коду (по типу
матриці)</param>
public CicleCodeEncoder(int dataCount, int eccCount, int codectype)
{
    // Установка конфігурації кодера
    SetConfig(dataCount, eccCount, codectype);
    // Створюємо об'єкт класу роботи з елементами поля Галуа
    this.eGF16 = new GF16();
}
#endregion Construction & Destruction
#region Public Operations
/// <summary>
/// Установка конфігурації кодера
/// </summary>
/// <param name="dataCount">Кількість основних томів</param>
/// <param name="eccCount">Кількість томів для відновлення</param>
/// <param name="codectype">Тип кодера кодера циклічного коду (по типу
матриці)</param>
/// <returns>Булевський прапор операції установки конфігурації</returns>
public bool SetConfig(int dataCount, int eccCount, int codectype)
{
    int maxVolCount;
    // Установлюємо константи, що відповідають обраному режиму
    if (codectype == (int)CicleCodeType.Dispersal)
    {
        maxVolCount = (int)CicleCodeConst.MaxVolCountDisp;
    } else
    {
        maxVolCount = (int)CicleCodeConst.MaxVolCountAlt;
    }
    // Перевіряємо конфігурацію на коректність
    if (
        (dataCount > 0)
        &&
        (eccCount > 0)
        &&
        ((dataCount + eccCount) <= maxVolCount)
    )
    {
        // Якщо основна конфігурація змінилася - сповіщаємо про це
        if (
            (dataCount != this.n)

```

Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата

**ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ**

Арк.

**39**

```

        ||
        (eccCount != this.m)
        ||
        (codecType != this.eCicleCodeType)
    )
    {
        this.mainConfigChanged = true;
    }
    // Зберігаємо конфігурацію
    this.n = dataCount;
    this.m = eccCount;
    this.eCicleCodeType = codecType;
    // Також перераховуємо кількість ітерацій всіх стадій підготовки
    double n = this.n;
    double m = this.m;
    // Нормалізуємо значення для розрахунку, щоб уникнути переповнення
змінних
    NormalizeNM(ref n, ref m);
    // Кількість ітерацій на першій стадії залежить від типу
використовуваної матриці
    if (this.eCicleCodeType == (int)CicleCodeType.Alternative)
    {
        this.iterOfFirstStage = m;
    } else
    {
        this.iterOfFirstStage = ((n * m) * n) + (n * ((n + m) + (n *
(n + m)))));
    }
    this.iterOfSecondStage = 0; // У кодера немає інвертування матриці
    this.configIsOK = true;
} else
{
    //...указуємо на помилку конфігурації
    this.configIsOK = false;
}
return this.configIsOK;
}
/// <summary>
/// Метод множення матриці кодування на вхідний прологарифмований вектор
/// </summary>

```

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		<b>40</b>



```

        this.configIsOK = false;
        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;
        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();
        return;
    }
} else
{
    //...робимо формування альтернативного заповнення матриці "A"
    if (!MakeAlternativeMatrix())
    {
        // Указуємо, що кодер сконфігуровано некоректно
        this.configIsOK = false;
        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;
        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();
        return;
    }
}
// Виділяємо пам'ять під матрицю "FLog"
this.FLog = new int[this.m * this.n];
// Заповнюємо матрицю кодування
for (int i = 0; i < this.m; i++)
{
    // Зсув у масиві до елементів i-ой рядка
    int i_n = i * this.n;
    // Залежно від типу кодера беремо дані з відповідного масиву
    if (this.eCicleCodeType == (int)CicleCodeType.Dispersal)
    {
        // Формування рядка в матриці кодування
        for (int j = 0; j < this.n; j++)
        {
            // У матрицю кодування поміщаємо логарифми її вихідних
елементів

            // (для прискорення множення матриці на вектор)
            this.FLog[i_n + j] = this.eGF16.Log(this.D[((this.n +
i) * this.n) + j]);
        }
    } else
    {

```

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		42

```

        // Формування рядка в матриці кодування
        for (int j = 0; j < this.n; j++)
        {
            int idx = i_n + j;
            // У матрицю кодування поміщаємо логарифми її вихідних
елементів

            // (для прискорення множення матриці на вектор)
            this.FLog[idx] = this.eGF16.Log(this.A[idx]);
        }
    }
    // У випадку, якщо потрібна постановка на паузу, подію
"executeEvent"
    // буде скинуто, і будемо на паузі аж до його появи
ManualResetEvent.WaitAll(this.executeEvent);
    // Якщо зазначено, що потрібно вийти з потоку - виходимо
if (ManualResetEvent.WaitAll(this.exitEvent, 0, false))
{
    // Указуємо, що кодер зконфігуровано некоректно
this.configIsOK = false;
    // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
this.finished = true;
    // Установлюємо подію завершення обробки
this.finishedEvent[0].Set();
    return;
}
}

    // Якщо є передплата на делегата завершення...
if (OnCicleCodeMatrixFormingFinish != null)
{
    //...повідомляємо, що екземпляр класу готовий до роботи
    OnCicleCodeMatrixFormingFinish();
}

    //...і скидаємо прапор
this.mainConfigChanged = false;
}

    // Якщо є передплата на делегата завершення...
if (OnCicleCodeMatrixFormingFinish != null)
{
    //...повідомляємо, що екземпляр класу готовий до роботи

```

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		<b>43</b>

```

        OnCicleCodeMatrixFormingFinish();
    }
    // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
    this.finished = true;
    // Установлюємо подію завершення обробки
    this.finishedEvent[0].Set();
}
#endregion Private Operations
}
}

```

Розглянувши алгоритм та програмну реалізацію процесу кодування перейдемо до процесу декодування закодованого тексту. Блок-схема роботи підпрограми декодування алгоритмом циклічного кодування наведена на рисунку 4.3. Але перш ніж перейти до опису підпрограми наведемо короткі теоретичні відомості.

### **Декодер циклічного кодування**

Декодування кодів циклічного кодування являє собою досить складне завдання, рішення якого виливається в громіздкий, заплутаний і надзвичайно ненаглядний програмний код, що вимагає від розроблювача великих знань у багатьох областях вищої математики. Типова схема декодування, що одержала назву авторегрессионного спектрального методу декодування, складається з наступних кроків:

- Обчислення синдрому помилки (синдромний декодер).
- Побудови полінома помилки, здійснювана або за допомогою високоефективного, але складно реалізованого алгоритму Берлекемпа-Мессі, або за допомогою простого, але гальмового Евклідового алгоритму.
- Знаходження корінь даного полінома, що звичайно вирішується лобовим перебором (алгоритм Ченя).
- Визначення характеру помилки, що зводиться до побудови бітової маски, що обчислюється на основі обігу алгоритму Форни або будь-якого іншого алгоритму обігу матриці.
- Нарешті, виправлення помилкових символів, шляхом накладення

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		<b>44</b>

бітової маски на інформаційне слово й послідовне інвертування всіх перекручених біт через операцію XOR.

Перейдемо до розгляду блок-схеми процедури декодування.

Спершу відбувається перетворення кадру в синдромний поліном та обчислюються коефіцієнти полінома синдрому.

Якщо усі коефіцієнти дорівнюють нулю, то відбувається повне відновлення даних й видається повідомлення, що помилок не знайдено.

У іншому випадку формується ключова задача декодування й знаходження поліному локаторів помилок по алгоритму Берлекемпа-Мессі.

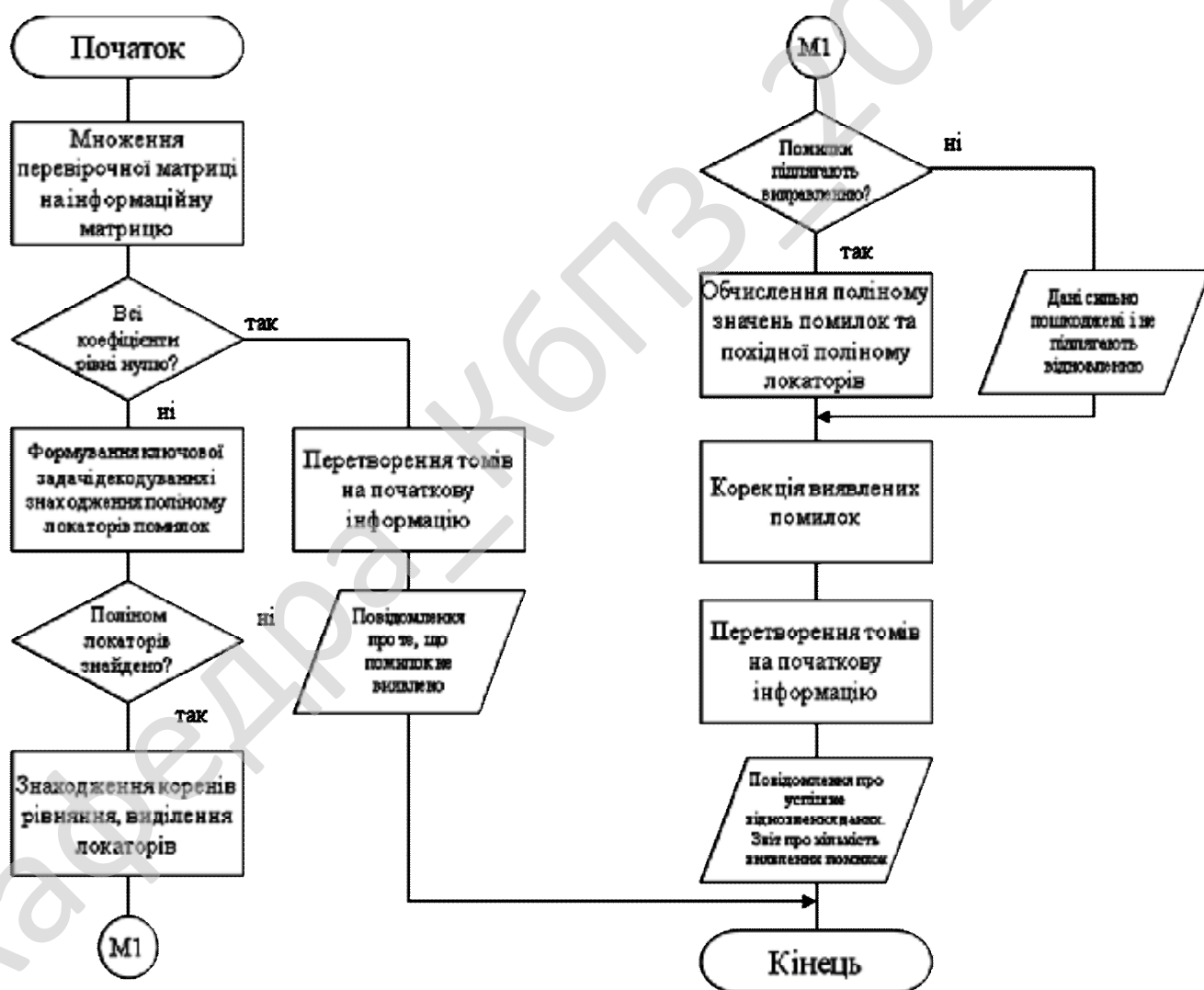


Рисунок 4.3 – Блок-схема роботи підпрограми циклічного декодування

Якщо поліном локаторів не знайдено, то помилки не підлягають виправленню, про що виводиться відповідне повідомлення.

У іншому випадку знаходяться корні рівняння локаторів, виділяються локатори та відбувається перевірка локаторів на умову.

Якщо локатори не відповідають умові то помилки не підлягають виправленню, про що виводиться відповідне повідомлення.

У іншому випадку відбувається обчислення поліному величини помилок, обчислюється його похідна, та обчислюються величини помилок. На основі цих даних формується поліном викривлень та відбувається корекція помилок у кадрі, у результаті чого дані відновлюються, про видається відповідне повідомлення.

Нижче наведемо вихідний текст підпрограми декодера циклічного кодування.

```
namespace RecoveryDisk
{
    /// <summary>
    /// Клас декодера циклічного коду
    /// </summary>
    public class CicleCodeDecoder : CicleCodeBase
    {
        #region Data
        // Масив булевських ознак "рядок матриці "FLog" тривіальна?"
        private bool[] FLogRowIsTrivial;
        // Список порядкових номерів наявних томів (нумерація з нуля)
        private int[] volList;
        #endregion Data
        #region Construction & Destruction
        /// <summary>
        /// Конструктор декодера за замовчуванням
        /// </summary>
        public CicleCodeDecoder()
        {
            // Створюємо об'єкт класу роботи з елементами поля Галуа
            this.eGF16 = new GF16();
        }
        /// <summary>
        /// Базовий конструктор декодера
        /// </summary>
    }
}
```

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		<b>46</b>

```

/// <param name="dataCount">Кількість основних томів</param>
/// <param name="eccCount">Кількість томів для відновлення</param>
/// <param name="volList">Список порядкових номерів наявних томів</param>
public CicleCodeDecoder(int dataCount, int eccCount, int[] volList)
{
    // Установка конфігурації кодера
    SetConfig(dataCount, eccCount, volList,
(int)CicleCodeType.Alternative);

    // Створюємо об'єкт класу роботи з елементами поля Галуа
    this.eGF16 = new GF16();
}
/// <summary>
/// Розширений конструктор декодера
/// </summary>
/// <param name="dataCount">Кількість основних томів</param>
/// <param name="eccCount">Кількість томів для відновлення</param>
/// <param name="volList">Список порядкових номерів наявних томів</param>
/// <param name="codexType">Тип кодера циклічного коду (по типу
матриці)</param>
public CicleCodeDecoder(int dataCount, int eccCount, int[] volList, int
codexType)
{
    // Установка конфігурації кодера
    SetConfig(dataCount, eccCount, volList, codexType);
    // Створюємо об'єкт класу роботи з елементами поля Галуа
    this.eGF16 = new GF16();
}
#endregion Construction & Destruction
#region Public Operations
/// <summary>
/// Установка конфігурації декодера
/// </summary>
/// <param name="dataCount">Кількість основних томів</param>
/// <param name="eccCount">Кількість томів для відновлення</param>
/// <param name="volList">Список порядкових номерів наявних томів</param>
/// <param name="codexType">Тип кодера кодера циклічного коду (по типу
матриці)</param>
/// <returns>Булевський прапор операції установки конфігурації</returns>
public bool SetConfig(int dataCount, int eccCount, int[] volList, int
codexType)
{

```

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		47

```

int maxVolCount;
// Установлюємо константи, що відповідають обраному режиму
if (codecType == (int)CicleCodeType.Dispersal)
{
    maxVolCount = (int)CicleCodeConst.MaxVolCountDisp;
} else
{
    maxVolCount = (int)CicleCodeConst.MaxVolCountAlt;
}
// Перевіряємо конфігурацію на коректність
if (
    (dataCount > 0)
    &&
    (eccCount > 0)
    &&
    ((dataCount + eccCount) <= maxVolCount)
    &&
    (volList.Length >= dataCount)
)
{
    // Якщо основна конфігурація змінилася - сповіщаємо про це
    if (
        (dataCount != this.n)
        ||
        (eccCount != this.m)
        ||
        (codecType != this.eCicleCodeType)
    )
    {
        this.mainConfigChanged = true;
    }
    // Зберігаємо конфігурацію
    this.n = dataCount;
    this.m = eccCount;
    this.eCicleCodeType = codecType;

    // Також перераховуємо кількість ітерацій всіх стадій підготовки
    double n = this.n;
    double m = this.m;
    // Нормалізуємо значення для розрахунку, щоб уникнути переповнення
    змінних
    NormalizeNM(ref n, ref m);
}

```

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		48

```

        // Кількість ітерацій, що відслідковуються прогресом, на першій
стадії
        // залежить від типу використовуваної матриці
        if (this.eCicleCodeType == (int)CicleCodeType.Alternative)
        {
            this.iterOfFirstStage = m;
        } else
        {
            this.iterOfFirstStage = ((n * m) * n) + (n * ((n + m) + (n *
(n + m)))));
        }
        this.iterOfSecondStage = (n * ((n - 1) * (n - 1)) + (n * n));

        // Виділяємо пам'ять під масив булевських ознак "рядок матриці
"FLog" тривіальна?"
        this.FLogRowIsTrivial = new bool[dataCount];
        // Зберігаємо список наявних томів
        this.volList = volList;
        this.configIsOK = true;
    } else
    {
        //...указуємо на помилку конфігурації
        this.configIsOK = false;
    }

    return this.configIsOK;
}
/// <summary>
/// Метод множення матриці кодування на вхідний прологарифмований вектор
/// </summary>
/// <param name="dataЕссLog">Прологарифмований вхідний вектор (дані +
есс)</param>
/// <param name="data">Вихідний вектор (відновлені вихідні дані)</param>
/// <returns>Булевський прапор результату операції</returns>
public bool Process(int[] dataЕссLog, ref int[] data)
{
    // Якщо кодер зконфігуровано некоректно, обробка неможлива!
    if (!this.configIsOK)
    {
        return false;
    }

    // Копіюємо покажчик на масив експонент для скорочення часу обігу

```

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		<b>49</b>

```

int[] GF16Exp = this.eGF16.GFExpTable;
// Обчислення результату множення матриці на вектор
for (int i = 0; i < this.n; i++)
{
    // Якщо поточний рядок матриці не є тривіальною, робимо обробку
    if (!this.FLogRowIsTrivial[i])
    {
        int mulSum = 0;    // Сума добутку рядка матриці на стовпець
        int i_n = i * this.n; // Зсув у масиві до елементів i-ой рядка
        for (int j = 0; j < this.n; j++)
        {
            mulSum ^= GF16Exp[this.FLog[i_n + j] + dataEccLog[j]];
        }
        data[i] = mulSum;
    } else
    {
        data[i] = GF16Exp[dataEccLog[i]];
    }
}
return true;
}
#endregion Public Operations
#region Private Operations
/// <summary>
/// Пошук матриці, зворотної до "FLog", методом Жорданових виключень
/// (Дана модифікація методу може використовуватися тільки в тих випадках,
/// коли (-a) = (a), тому що через непотрібність пропущена стадія зміни
елементів),
/// крім того, відсутній пошук ненульового розв'язного елемента (у випадку
кодека,
/// тому ситуація з виявленням нуля сприймається винятково як помилка
/// </summary>
/// <returns>Булевський прапор результату операції</returns>
private bool FInv()
{
    // Обчислюємо розподіл відсотків ітерацій по стадіях для
    // коректної обробки відсотків
    double allStageIter = this.iterOfFirstStage +
this.iterOfSecondStage;
    int percOfFirstStage = (int)((100.0 * this.iterOfFirstStage) /
allStageIter);

```

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		50

```

int percOfSecondStage = (int)((100.0 * this.iterOfSecondStage) /
allStageIter);
// Дана стадія повинна займати хоча б один відсоток
// (для коректності розрахунків)
if (percOfSecondStage == 0)
{
    percOfSecondStage = 1;
}
// Обчислюємо значення модуля, що дозволить виводити відсоток обробки
// рівно при одиничному збільшенні для циклу по "k"
int progressMod1 = this.n / percOfSecondStage;
// Якщо модуль дорівнює нулю, то збільшуємо його до значення "1", щоб
// прогрес виводився на кожній ітерації
if (progressMod1 == 0)
{
    progressMod1 = 1;
}
// Цикл вибору розв'язного елемента "pivot"
for (int k = 0; k < this.n; ++k)
{
    // Якщо даний рядок тривіальна - просто переходимо на нову
ітерацію
    if (this.FLogRowIsTrivial[k])
    {
        continue;
    }
    // Зсув у масиві до елементів k-ой рядка
    int k_n = k * this.n;
    // Індекс розв'язного елемента
    int pivotIdx = k_n + k;
    // Витягаємо розв'язний елемент
    int pivot = this.FLog[pivotIdx];
    // Якщо розв'язний елемент дорівнює нулю - матриця не має
зворотної
    if (pivot == 0)
    {
        //...указуємо на помилку конфігурації
        this.configIsOK = false;
        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;
        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();
    }
}

```

						<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата			<b>51</b>

"1"

переходимо

зворотний

```
        return false;
    }
    // Після добування розв'язного елемента поміщаємо на його місце

    this.FLog[pivotIdx] = 1;
    // Працюємо з рядками...
    for (int i = 0; i < this.n; i++)
    {
        // Якщо перебуваємо на рядку розв'язного елемента - переходимо
        // на нову ітерацію
        if (i == k)
        {
            continue;
        }
        // Зсув у масиві до елементів i-ой рядка
        int i_n = i * this.n;
        // Працюємо зі стовпцями...
        for (int j = 0; j < this.n; j++)
        {
            // Якщо перебуваємо на стовпці розв'язного елемента -
            // на нову ітерацію...
            if (j == k)
            {
                continue;
            }
            int idx = i_n + j;
            //...а інакше робимо необхідні дії над матрицею:
            // "A[i,j] = A[i,j] * pivot + A[i,k] * A[k,j]"
            this.FLog[idx] = this.eGF16.Mul(this.FLog[idx], pivot) ^
this.eGF16.Mul(this.FLog[i_n + k], this.FLog[k_n + j]);
        }
    }
    // Розподіл матриці на розв'язний елемент заміняємо множенням на
    int pivotInv = this.eGF16.Inv(pivot);

    for (int i = 0; i < this.n; i++)
    {
        // Зсув у масиві до елементів i-ой рядка
        int i_n = (i * this.n);
        for (int j = 0; j < this.n; j++)
```

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		52

```

        {
            int idx = i_n + j;
            this.FLog[idx] = this.eGF16.Mul(this.FLog[idx], pivotInv);
        }
    }
    // Якщо є передплата на делегата відновлення прогресу -...
    if (
        ((k % progressMod1) == 0)
        &&
        (OnUpdateCicleCodeMatrixFormingProgress != null)
    )
    {
        //...виводимо дані
        OnUpdateCicleCodeMatrixFormingProgress((((double) (k + 1) /
(double)this.n) * percOfSecondStage) + percOfFirstStage);
    }
    // У випадку, якщо потрібна постановка на паузу, подію
"executeEvent"
    // буде скинуто, і будемо на паузі аж до його появи
ManualResetEvent.WaitAll(this.executeEvent);
    // Якщо зазначено, що потрібно вийти з потоку - виходимо
    if (ManualResetEvent.WaitAll(this.exitEvent, 0, false))
    {
        // Указуємо, що декодер зконфігуровано некоректно
        this.configIsOK = false;
        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;
        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();
        return false;
    }
}
return true;
}
}
/// <summary>
/// Обчислення логарифмів значень інвертованої матриці
/// <summary>
private void LogFCalc()
{
    // Працюємо з рядками...
    for (int i = 0; i < this.n; i++)
    {

```

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		<b>53</b>

```
// Зсув у масиві до елементів i-ой рядка
int i_n = i * this.n;
// Працюємо зі стовпцями...
for (int j = 0; j < this.n; j++)
{
    int idx = i_n + j;
    this.FLog[idx] = this.eGF16.Log(this.FLog[idx]);
}
}
}
/// <summary>
/// Заповнення матриці "FLog" (матриці декодера) даними
/// </summary>
protected override void FillFLog()
{
    // Якщо довжина вектора наявних томів менше кількості,
    // необхідного для відновлення...
    if (this.volList.Length < this.n)
    {
        //...указуємо на помилку конфігурації
        this.configIsOK = false;
        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;
        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();
        return;
    }
    // Виділяємо пам'ять під матрицю "FLog"
    this.FLog = new int[this.n * this.n];
    // Вектор лічильників всіх томів...
    int[] allVolCount = new int[this.n + this.m];
    //...і вектор есс-томів для "затикання" пробілів, створених
    // загубленими основними томами
    int[] ессVolToFix = new int[this.m];
    // Лічильник кількості стертих основних томів
    int dataVolMissCount = this.n;
    // Ініціалізуємо масив лічильників всіх томів
    for (int i = 0; i < (this.n + this.m); i++)
    {
        allVolCount[i] = 0;
    }
}
```

```

// Проводимо аналіз складу представлених томів на предмет наявності
ОСНОВНИХ
for (int i = 0; i < this.n; i++)
{
    // Обчислюємо номер поточного тому
    int currVol = Math.Abs(this.volList[i]);
    // Якщо номер тому відповідає припустимому діапазону
    if (currVol < (this.n + this.m))
    {
        ++allVolCount[currVol];
        // Якщо поточний том є основним, фіксуємо даний факт
        if (currVol < this.n)
        {
            ---idataVolMissCount;
        }
    } else
    {
        // Указуємо на помилку конфігурації
        this.configIsOK = false;
        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;
        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();
        return;
    }
}
// Перевіряємо лічильники томів на помилкове дублювання
for (int i = 0; i < (this.n + this.m); i++)
{
    // Якщо деякий том був зазначений більш ніж один раз...
    if (allVolCount[i] > 1)
    {
        //...указуємо на помилку конфігурації
        this.configIsOK = false;
        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;
        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();
        return;
    }
}
// Якщо перевірка на несуперечність не виявила проблем, починаємо

```

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		55

```

// формувати матрицю "FLog"
// Якщо основна конфігурація змінилася...
if (this.mainConfigChanged)
{
    if (this.eCicleCodeType == (int)CicleCodeType.Dispersal)
    {
        //...робимо формування дисперсної матриці "D"
        if (!MakeDispersalMatrix())
        {
            // Указуємо, що кодер зконфігуровано некоректно
            this.configIsOK = false;
            // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
            this.finished = true;
            // Установлюємо подію завершення обробки
            this.finishedEvent[0].Set();
            return;
        }
    } else
    {
        //...робимо формування альтернативного заповнення матриці "A"
        if (!MakeAlternativeMatrix())
        {
            // Указуємо, що кодер зконфігуровано некоректно
            this.configIsOK = false;
            // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
            this.finished = true;
            // Установлюємо подію завершення обробки
            this.finishedEvent[0].Set();
            return;
        }
    }
    //...і скидаємо прапор
    this.mainConfigChanged = false;
}
// Для кожного загубленого основного тому шукаємо том для відновлення
for (int i = 0, j = 0; i < dataVolMissCount; i++)
{
    // Рухаємося за списком томів доти, поки не знайдемо том для
    // відновлення для затикання "дірки" (основні томи мають номери
    // менше this.n (при нумерації з нуля!))
    while (this.volList[j] < this.n)
    {

```

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		<b>56</b>

```

        j++;
    }
    // Зберігаємо номер тому для заміни загубленого основного тому
    eccVolToFix[i] = this.volList[j];
    j++; // j++ дозволяє перейти до наступного пошуку
}
// Працюємо по рядках матриці (в ідеалі, всі рядки повинні
заповнюватися
// рядками з одиницею на головній діагоналі, що відповідає відсутності
// ушкоджень, але allVolCount укаже, якими є справи з наявністю томів)
for (int i = 0, e = 0; i < this.n; i++)
{
    // Індекс рядка з дисперсної матриці, що буде поміщена в матрицю
кодування
    int DRowIdx;
    // Зсув у масиві до елементів i-ой рядка
    int i_n = i * this.n;
    // Якщо основний том відсутній, формуємо рядок матриці Вандермонда
    if (allVolCount[i] == 0)
    {
        // Обчислюємо номер рядка матриці Вандермонда, яку потрібно
вставити
        // на місце даного рядка формованої матриці "FLog"
        DRowIdx = eccVolToFix[e++];
        // Указуємо, що даний рядок матриці "FLog" не тривіальна
        this.FLogRowIsTrivial[i] = false;
    } else
    {
        // Формуємо в матриці "FLog" нульовий рядок з одиницею на
головній діагоналі
        // (відповідає наявному основному той)
        DRowIdx = i;
        // Указуємо, що даний рядок матриці "FLog" тривіальна
        this.FLogRowIsTrivial[i] = true;
    }
    // Залежно від типу декодера беремо дані з відповідного масиву
    // (у ньому втримуються як рядки матриці Вандермонда, так і
"тривіальні" рядки,
    // утримуючі нулі і єдиний елемент "1" на головній діагоналі)
    if (this.eCicleCodeType == (int)CicleCodeType.Dispersal)
    {
        int bs = DRowIdx * this.n;

```

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		57

```

        // Формування рядка в матриці кодування
        // ("тривіальні" рядки вже втримуються в матриці "D", вони
вийшли

        // "автоматично" на попередньому етапі обробки
MakeDispersal()

        for (int j = 0; j < this.n; j++)
        {
            this.FLog[i_n + j] = this.D[bs + j];
        }
    } else
    {
        // Якщо це потрібно - формуємо "тривіальну" рядок...
        if (this.FLogRowIsTrivial[i])
        {
            for (int j = 0; j < this.n; j++)
            {
                this.FLog[i_n + j] = 0;
            }
            this.FLog[i_n + i] = 1;
        } else
        {
            int bs = (DRowIdx - this.n) * this.n;
            //...а, інакше, беремо рядок матриці Вандермонда
            for (int j = 0; j < this.n; j++)
            {
                this.FLog[i_n + j] = this.A[bs + j];
            }
        }
    }
}
// У випадку, якщо потрібна постановка на паузу, подію
"executeEvent"
// буде скинуто, і будемо на паузі аж до його появи
ManualResetEvent.WaitAll(this.executeEvent);
// Якщо зазначено, що потрібно вийти з потоку - виходимо
if (ManualResetEvent.WaitAll(this.exitEvent, 0, false))
{
    //...указуємо на помилку конфігурації
    this.configIsOK = false;
    // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
    this.finished = true;
    // Установлюємо подію завершення обробки
    this.finishedEvent[0].Set();
}

```

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		<b>58</b>

```

        return;
    }
}
// Знаходимо зворотну матрицю для "FLog"
if (!FInv())
{
    // Указуємо, що кодер сконфігуровано некоректно
    this.configIsOK = false;
    // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
    this.finished = true;
    // Установлюємо подію завершення обробки
    this.finishedEvent[0].Set();
    return;
}
// Обчислюємо логарифми елементів інвертованої матриці
LogFCalc();
// Якщо є передплата на делегата завершення...
if (OnCicleCodeMatrixFormingFinish != null)
{
    //...повідомляємо, що екземпляр класу готовий до роботи
    OnCicleCodeMatrixFormingFinish();
}
// Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
this.finished = true;
// Установлюємо подію завершення обробки
this.finishedEvent[0].Set();
}
#endregion Private Operations
#region Public Properties
/// <summary>
/// Список порядкових номерів наявних томів
/// </summary>
public int[] VolList
{
    get
    {
        if (!InProcessing)
        {
            return this.volList;
        } else
        {
            return null;
        }
    }
}

```

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		<b>59</b>

```

    }
  }
}

#endregion Public Properties
}
}

```

## 4.2 Захист розробленого програмного забезпечення

Захист розробленого програмного забезпечення буде відбуватися за допомогою MARS, який є блочно-симетричним шифром з відкритим ключем. Розмір блоку при шифруванні 128 біта, розмір ключа може варіюватися від 128 до 448 біт включно (кратні 32бітам). Творці прагнули поєднати в своєму алгоритмі швидкість кодування і стійкість шифру. В результаті вийшов один з самих криптостійкий алгоритм з алгоритмів, які брали участь в конкурсі AES.

Алгоритм унікальний тим, що використовував практично всі існуючі технології, застосовувані в криптоалгоритмах, а саме:

- Найпростіші операції (додавання, віднімання, виключаюче або).
- Підстановки з використанням таблиці замін.
- Фіксований циклічний зсув.
- Залежний від даних циклічний зсув.
- Множення за модулем  $2^{32}$ .
- Ключове забілювання.

Використання подвійного перемішування представляє складність для криптоаналіза, що деякі відносять до недоліків алгоритму. У той же час на даний момент не існує будь-яких ефективних атак на алгоритм, хоча деякі ключі можуть генерувати слабкі підключі.

### Структура алгоритму

Автори шифру виходили з наступних припущень:

1. Вибір операцій. MARS був спроектований для використання на найсучасніших комп'ютерах того часу. Для досягнення найкращих захисних

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		60

характеристик в нього були включені самі «сильні операції» підтримувані в них. Це дозволило добитися більшого відносини securityper-instruction для різних реалізації шифру.

2. Структура шифру. Двадцятирічний досвід роботи в області криптографії підштовхнув творців алгоритму до думки, що кожен раунд шифрування грає свою роль в забезпеченні безпеки шифру. Зокрема, ми можемо бачити, що перший і останній раунди зазвичай сильно відрізняються від проміжних («центральных») раундів алгоритму в плані захисту від криптоаналітичних атак. Таким чином, при створенні MARSa використовувалася змішана структура, де перший і останній раунди шифрування істотно відрізняються від проміжних.

3. Аналіз. Швидше за все, алгоритм з гетерогенною структурою буде краще протистояти криптоаналітичним методам майбутнього, ніж алгоритм, всі раунди якого ідентичні. Розробники алгоритму MARS надали йому сильно гетерогенну структуру – раунди алгоритму дуже різняться між собою.

У шифрі MARS використовувалися такі методи шифрування:

1. Робота з 32-х бітними словами. Всі операції застосовуються до 32-бітовим словами. тобто вся початкова інформація розбивається на блоки по 32біта. (Якщо ж блок опинявся меншої довжини, то він доповнювався до 32біт)

2. Мережа Фейстеля. Творці шифру вважали, що це найкращий варіант поєднання швидкості шифрування і криптостійкості. В MARS використана мережа Фейстеля 3-го типу.

3. Симетричність алгоритму. Для стійкості шифру до різних атакам всі його раунди були зроблені повністю симетричними, тобто друга частина раунду є дзеркальне повторення першої його частини.

Структуру алгоритму MARS можна описати таким чином:

1. Попереднє накладення ключа: на 32-бітові субблоки A, B, C, D накладаються 4 фрагмента розширеного ключа  $k_0 \dots k_3$  операцією складання за модулем  $2^{32}$ .

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		61

2. Виконуються 8 раундів прямого перемішування (без участі ключа шифрування).
3. Виконуються 8 раундів прямого криптоперетворення.
4. Виконуються 8 раундів зворотного криптоперетворення. [2]
5. Виконуються 8 раундів зворотного перемішування, також без участі ключа шифрування.
6. Фінальне накладення фрагментів розширеного ключа  $k_{36} \dots k_{39}$  операцією віднімання за модулем  $2^{32}$ .

### Пряме перемішування

У першій фазі на кожне слово даних накладається слово ключа, а потім відбувається вісім раундів змішування згідно з мережею Фейстеля третього типу спільно з деякими додатковими змішування. У кожному раунді ми використовуємо одне слово даних (зване, вихідним словом) для модифікації трьох інших слів (звані, цільовими словами). Ми розглядаємо чотири байта вихідного слова як індексів на двох S-блоків,  $S_0$  і  $S_1$ , кожен, що складається з 256 32-розрядних слів, а далі проводимо операції XOR або додавання даних відповідного S-блоку в три інших слова.

Якщо чотири байти вихідного слова  $b_0, b_1, b_2, b_3$  (де  $b_0$  є першим байтом, а  $b_3$  є старшим байтом), то ми використовуємо  $b_0, b_2$ , як індекси в блоку  $S_0$  і байти  $b_1, b_3$ , як індекси в S-блоці  $S_1$ . Спочатку зробимо XOR  $S_0$  до першого цільовим речі, а потім додамо  $S_1$  до того ж слова. Ми також додаємо  $S_0$  до другого цільовим слову і XOR блоку- $S_1$  до третього цільовим слову. У висновку, ми обертаємо вихідне слово на 24 біта вправо.

У наступному раунді ми обертаємо наявні у нас чотири слова: таким чином, нинішні перші цільове слово стає наступним вихідним словом, поточним другий цільове слово стає новим першим цільовим словом, третє цільове слово стає наступний другий цільовим словом, і поточне вихідне слово стає третім цільовим словом.

Більш того, після кожного з чотирьох раундів ми додаємо одне з цільових слів назад у вихідне слово. Зокрема, після першого і п'ятого раундів ми додав третю цільове слово назад у вихідне слово, а після другого і шостого раунду ми

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		62

додаємо першої цільової слово назад у вихідне слово. Причиною цих додаткових операцій змішування, є ліквідація декількох простих диференціальних криптоатаки в фазі перемішування, щоб порушити симетрію у фазі змішування та отримати швидкий потік.

### **Криптографічне ядро**

Криптографічне ядро MARS – мережа Фейстеля 3-го типу, що містить в собі 16 раундів. У кожному раунді ми використовуємо ключову E-функцію, яка є комбінацією множень, обертань, а також звернень до S-блоків. Функція приймає на вхід слово даних, а повертає три слова, з якими згодом буде здійснена операція додавання або XOR до інших трьох слів даними. У доповненні вихідне слово обертається на 13 біт вліво.

Для забезпечення, серйозного опору до криптоатаки, три вихідних значення E-функції ( $O_1$ ,  $O_2$ ,  $O_3$ ) використовуються в перших восьми раундах і в останніх восьми раундах в різних порядках. У перші вісім раундів ми додаємо  $O_1$  і  $O_2$  до першого і другого цільовим речі, відповідно, і XOR  $O_3$  у третьому цільовим слову. За останні вісім раундів, ми додаємо  $O_1$  і  $O_2$  до третього і другого цільовим речі, відповідно, і XOR  $O_3$  до першого цільовим слову.

### **E-функція**

E-функція приймає як вхідні дані одне слово даних і використовує ще два ключових слова, виробляючи на виході три слова. У цій функції ми використовуємо три тимчасові змінні, що позначаються L, M і R (для лівої, середньої та правої).

Спочатку ми встановлюємо в R значення вихідного слова зміщеного на 13 біт вліво, а в M – сума вихідних слів і першого ключового слова. Потім ми використовуємо перші дев'ять бітів M як індекс до однієї з 512S-блоків (яке виходить суміщенням  $S_0$  і  $S_1$  змішуванням фази), і зберігаємо в L значення відповідного S-блоку.

Потім помножимо друге ключове слово на R, зберігши значення в R. Потім обертаємо R на 5 позицій вліво (так, 5 старших бітів стають 5 нижніми бітами R після обертання). Тоді ми робимо XOR R в L, а також переглядаємо п'ять нижніх біт R для визначення величини зсуву (від 0 до 31), і обертаємо M

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		63

вліво на цю величину. Далі ми обертаємо R ще на 5 позицій вліво і робимо XOR в L. У висновку, ми знову дивимося на 5 молодших бітів R, як на величину обертання і обертаємо L на цю величину вліво. Таким чином результат роботи E-функції – 3 слова (по порядку): L, M, R.

### Зворотне перемішування

Зворотне перемішування практично збігається з прямим перемішуванням, за винятком того факту, що дані обробляються в зворотному порядку. Тобто, якби ми поєднали пряме і зворотне перемішування так, щоб їх виходи і входи були б з'єднані в зворотному порядку ( $D[0]$  прямого і  $D[3]$  зворотного,  $D[1]$  прямого і  $D[2]$  зворотного), то не побачили б результату перемішування. Як і в прямому змішуванні, тут ми теж використовуємо одне вихідне слово і три цільових. Розглянемо чотири перших байта вихідного слова:  $b_0, b_1, b_2, b_3$ . Будемо використовувати  $b_0, b_2$  як індекс до S-блоку –  $S_1$ , а  $b_1, b_3$  для  $S_0$ . Зробимо XOR  $S_1[b_0]$  в перше цільове слово, віднімемо  $S_0[b_3]$  з другого слова, віднімемо  $S_1[b_2]$  з третього цільового слів і потім проробимо XOR  $S_0[b_1]$  також до третього цільового слова. Нарешті, ми повертаємо початкове слово на 24 позицій вліво. Для наступного раунду ми обертаємо наявні слова так, щоб нинішнє перше цільове слово стало наступним вихідним словом, поточне друге цільове слово стало першим цільовим словом, поточне третє цільове слово стало другим цільовим словом, і поточне вихідне слово стало третім цільовим словом. Крім того, перед одним з чотирьох «особливих» раундів ми віднімаємо одне з цільових слів з вихідного слова: перед четвертим і восьмим раундами ми віднімаємо першої цільової слово, перед третьому і сьомим раундами ми віднімаємо третя цільова слово з вихідного.

### Дешифрування

Процес декодування обернений процесу кодування. Код дешифрування схожий (але не ідентичний) на код шифрування.

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		64

## 5 МЕТОДИКА ВПРОВАДЖЕННЯ СИСТЕМИ КІБЕРБЕЗПЕКИ В ПРОМИСЛОВУ ЕКСПЛУАТАЦІЮ

Розроблене програмне забезпечення призначене для підвищення надійності зберігання даних на носіях інформації за допомогою кодеку циклічного кодування.

Програмно-апаратні вимоги:

- Загальний обсяг ОЗП: 512 Мбайт.
- Вільний простір на жорсткому диску: 15 Мбайт.
- Операційна система Microsoft Windows 10/11.
- .Net Framework 2.0.

Головне вікно програми зображене на рисунку 5.1.

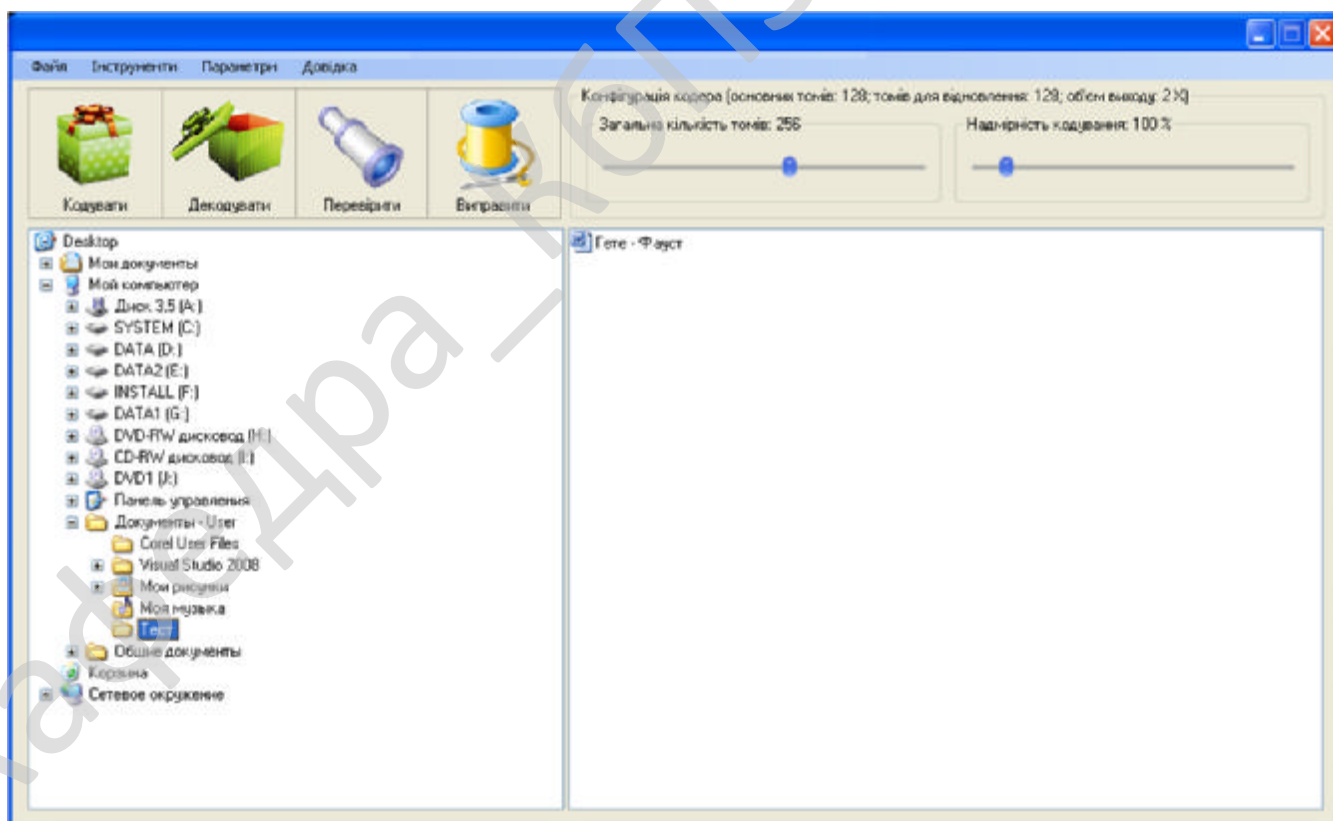


Рисунок 5.1 – Основне вікно програми

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		65

При надлишковому кодуванні файлу він розбивається на безліч фрагментів (томів). Потім на підставі основних томів обчислюються надлишкові, і для кожного файлу із сукупності розраховуються контрольні суми. При відновленні інформації декодер оцінює ушкодження наявного набору даних, і, якщо можливо, відновлює загублені основні томи з наступним об'єднанням у вихідний файл (який і являє собою відновлені дані).

### **Захист даних від ушкоджень**

Насамперед, необхідно виділити директорію для обробки даних. Скопіюйте в неї всі файли, які Ви хочете закодувати у відмовостійкому форматі (при цьому слід пам'ятати, що максимальна довжина імені файлу для кодування, становить 50 символів (у підсумку вийде ім'я довжиною 64 символи, з додаванням префіксу, що обчислюється програмою). Потім виберіть зазначену директорію в оболонці програми, (робоча директорія вибирається в лівому вікні, при цьому оброблятися будуть ті файли, які видно в правому вікні) і натисніть на кнопку “Кодувати”. У вікні, що з'явилося, Ви зможете спостерігати за процесом обробки даних.

По-умовчання загальна кількість томів – 256, але якщо Ви хочете підвищити захищеність даних, збільшіть загальну кількість томів (для потужних машин рекомендується значення 1024). Надмірність же не рекомендується встановлювати нижче рівня в 50%. Пам'ятайте, що чим більшу кількість томів Ви створюєте, тим вище буде коригувальна здатність системи. Якщо ж Ви захочете записати кожний том на CD/DVD диск, доречними значеннями будуть 2,3,4 або 6. При одночасному кодуванні й наступному записі на диск декількох файлів зростає максимальна коректуєма довжина безперервної послідовності ушкоджень.

Після завершення обробки запишіть отриману множину файлів з іменами на диск (кожний такий файл – це том, що відноситься до свого архіву). Для виділення множини файлів у поточній директорії можна використовувати комбінацію клавіш “Ctrl + A”. Кожний том для відновлення заміняє собою один

основний том у процесі виправлення помилок. Це означає, що якщо при кодуванні було створено 24 основні томи й 232 томи для відновлення, то для відновлення вихідної інформації буде досить 24 будь-яких файлів зі збереженого набору, у якому 256 файлів.

### **Декодування даних**

Насамперед, необхідно виділити директорію для обробки даних. Скопіюйте в неї всі файли, які читаються приводом, виберіть зазначену директорію в оболонці програми (робоча директорія вибирається в лівому вікні, при цьому оброблятися будуть ті файли, які видно в правому вікні) і натисніть на кнопку “Декодувати”. У вікні, що з'явилося, Ви зможете спостерігати за процесом обробки даних. Після закінчення обробки всі відновлені файли будуть перебувати в робочій директорії, а всі вихідні томи будуть автоматично видалені. Якщо в процесі обробки деякому файлу відповідає мітка “ОК”, його дані можуть бути відновлені на 100%. Якщо файлу привласнюється мітка “Error” – файл не підлягає відновленню.

### **Перевірка даних на цілісність**

Виберіть зазначену директорію в оболонці програми (робоча директорія вибирається в лівому вікні, при цьому оброблятися будуть ті файли, які видно в правому вікні) і натисніть на кнопку “Перевірити”. У вікні, що з'явилося, Ви зможете спостерігати за процесом аналізу даних. Якщо в процесі обробки деякому файлу відповідає мітка “ОК”, його дані можуть бути відновлені на 100%. Якщо файлу привласнюється мітка “Error” – файл не підлягає відновленню.

### **Відновлення пошкоджених даних**

Насамперед, необхідно виділити директорію для обробки даних. Скопіюйте в неї всі файли, які читаються приводом, виберіть зазначену директорію в оболонці програми і натисніть на кнопку “Відновити”. У вікні, що з'явилося, Ви зможете спостерігати за процесом обробки даних. Після закінчення обробки в робочій директорії буде перебувати вихідна множина томів, що відповідає стану після кодування вихідних даних (тобто всі знищені або

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		67

ушкоджені томи будуть відновлені). Якщо в процесі обробки деякому файлу відповідає мітка “OK”, його дані можуть бути відновлені на 100%. Якщо файлу привласнюється мітка “Error” – файл не підлягає відновленню.

Розроблена програма здатна захищати дані від несанкціонованого доступу за допомогою алгоритму AES-256 через шифруючий фільтр, що може бути активований через пункт меню “Настроювання”->Шифруючий фільтр. Після вибору даного пункту меню з'являється вікно, у якому слід вказати пароль та розмір CBC-блоку.

### Тестування швидкодії кодеку циклічного кодування

Програма має вбудований тест швидкодії кодеку циклічного кодування. Для запуску тесту виберіть підпункт “Тест швидкодії” з меню “Інструменти”. Після цього з'явиться вікно, що містить результати тесту.

Коротку довідку про розроблену програму та її автора можна переглянути вибравши підпункт “Про програму...” з меню “Довідка”, після чого з'явиться вікно зображене на рисунку 5.2.

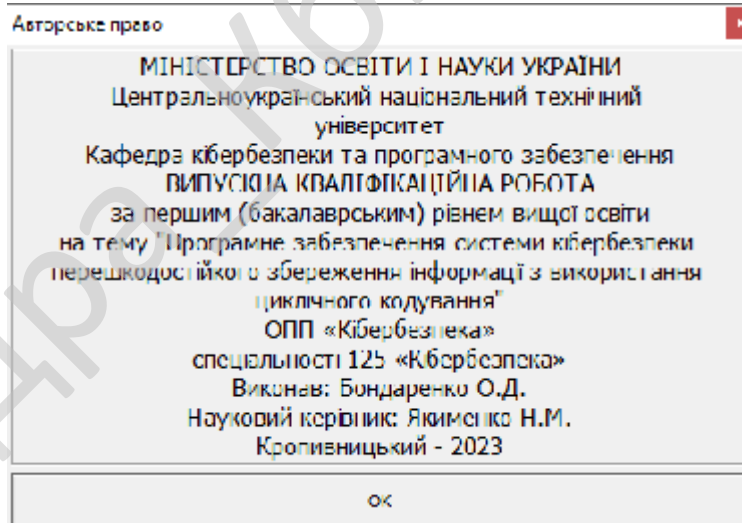


Рисунок 5.2 – Довідка про програму

## 6 ОСНОВНІ ВИСНОВКИ

Програмне забезпечення, створене в результаті виконання випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти, призначено для системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування.

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

Рішення завдання полягало у вирішенні наступних задач:

– Був проведений огляд існуючих систем перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування.

– Досліджена система перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування.

– На основі отриманих результатів досліджень створена програмна реалізація системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування.

Розроблені під час виконання випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти алгоритми дозволяють успішно вирішувати завдання перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування.

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 Visual C#. Дана мова програмування дозволяє найбільш ефективно обробляти дані призначені для

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		69

системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування. Це дозволило мінімізувати строк розробки програмного забезпечення, і, як слід, зменшити витрати на його розробку. Запропоноване програмне забезпечення ділиться на 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 MARS.

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-125.23.0004.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		70

## СПИСОК ВИКОРИСТАНИХ ДЖЕРЕЛ

1. Белоголовый А.В., Крук Е.А. Многопороговое декодирование кодов с низкой плотностью проверок на четность // В сб. «Вопросы передачи и защиты информации». СПбГУАП. СПб., 2006. С.25-37.
2. Золотарев В. В., Овечкин Г. В. Помехоустойчивое кодирование. Методы и алгоритмы. Справочник. М.: Горячая линия – Телеком, 2004.
3. Золотарев В. В. Теория и алгоритмы многопорогового декодирования. М.: Радио и связь, Горячая линия – Телеком, 2006.
4. Зубарев Ю.Б., Золотарев В.В., Овечкин Г.В., Дмитриева Т.А. Многопороговые алгоритмы для спутниковых сетей с оптимальными характеристиками // Электросвязь, 2006. №10.С. 9-11.
5. Золотарев В. В., Овечкин Г. В. Алгоритмы многопорогового декодирования для гауссовских каналов. Информационные процессы. 2008, том 8, №1, С.68-93.
6. Зубарев Ю.Б., Золотарев В.В., Овечкин Г.В., Обзор методов помехоустойчивого кодирования с использованием многопороговых алгоритмов // Цифровая обработка сигналов, 2008, №1, С.2-11.
7. Вернер М. Основы кодирования. – М.: Техносфера, 2004.
8. Зюко А.Г., Кловский Д.Д., Назаров М.В., Финк Л.М. Теория передачи сигналов. М: Радио и связь, 2001 г. –368 с.
9. 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).
10. 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).

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		71

11. 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).

12. 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).

13. 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).

14. 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).

15. Smirnov O., Neskoriyeva 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).

16. 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).

17. 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).

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		72

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

19. 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).

20. 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).

21. 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).

22. 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).

23. Smirnov O., Kuznetsov A., Pushkar'ov A., Serhiienko 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).

24. 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).

25. 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).

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		73

26. 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).

27. 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).

28. 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).

29. 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).

30. 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).

31. 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).

32. 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).

33. 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).

34. 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).

35. 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).

36. 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).

37. 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.

38. 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.

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

40. Смирнов А.А., Коваленко А.В. Разработка метода управления рисками разработки программного обеспечения. Інформаційні технології:

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		75

проблеми та перспективи: монографія / За загальною редакцією В.С. Пономаренка. – Х.: Видавець Рожко С.Г., 2017. – 447 с.

41. 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.

42. 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.

43. 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.

44. Смірнов О.А., Смірнова Т.В., Буравченко К.О., Кравченко С.С., Горбов В.О., «Хмарна система підтримки прийняття рішень технологічного процесу відновлення поверхонь конструкцій і деталей машин». Сучасні інформаційні системи. 2021. Т. 5, № 4. С. 79-95

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

46. 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.

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		76

47. 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.

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

49. 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.

50. 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.

51. 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.

52. 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.

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

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.ПЗ	Арк.
Вим.	Арк.	№ докум.	Підпис	Дата		77

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

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ТЗ</b>		
Вим.	Арк.	№ документа	Підпис	Дата			
Розробив	Бондаренко О.Д.				Літ.	Аркуш	Аркушів
Перевірів	Якименко Н.М.			Б			
Н. Контр.	Гермак В.С.				ЦНТУ КБ-19		
Затв.	Смірнов О.А.						

## 1 Найменування та область застосування

Це технічне завдання розповсюджується на розробку системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування.

## 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. № 12-02 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 перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування.

## 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;
- розробка програмної частин системи, а також розробка взаємодії системи кібербезпеки з ОС та з користувачем;

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ТЗ</b>	Арк.
Вим.	Арк.	№ документа	Підпис	Дата		2

– розробка програми, що реалізує спроектовані алгоритми роботи системи.

## 5.2 Показники призначення

Система повинна забезпечувати:

- системи кібербезпеки перешкодостійкого збереження інформації з використання циклічного кодування;
- 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.

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ТЗ</b>	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 Visual C#.

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.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 – 77 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).

					<b>ВКРБ-125.23.0004.00.00.ТЗ</b>	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.

## 11 Порядок контролю та приймання

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

11.2 Подання випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти на захист 2.06.2023 р.

					ВКРБ-125.23.0004.00.00.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

\_\_\_\_\_ Якименко Н.М.

*Програмне забезпечення системи кібербезпеки перешкодостійкого  
збереження інформації з використання циклічного кодування*

Лістинг програми

Код документу 12

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

Загальна кількість аркушів: 56

Літера: РП

Кропивницький – 2023 року

## Файл MainForm.cs - головне вікно програми

```

namespace RecoveryDisk
{
    partial class MainForm
    {
        /// <summary>
        ///
        /// </summary>
        private System.ComponentModel.IContainer components = null;

        /// <summary>
        ///
        /// </summary>
        /// <param name="disposing">правда, якщо керуючі ресурси повині бути
        розташовані, неправда в іншому випадку.</param>
        protected override void Dispose(bool disposing)
        {
            if (disposing && (components != null))
            {
                components.Dispose();
            }
            base.Dispose(disposing);
        }

        #region Windows Form Designer generated code

        /// <summary>
        /// Викликаємо метод для підтримки інтерфейсу
        /// </summary>
        private void InitializeComponent()
        {
            this.components = new System.ComponentModel.Container();
            System.Windows.Forms.TreeNode treeNode1 = new
System.Windows.Forms.TreeNode("");
            System.Windows.Forms.TreeNode treeNode2 = new
System.Windows.Forms.TreeNode("Documents and Settings", 18, 20, new
System.Windows.Forms.TreeNode[] {
            treeNode1});
            System.Windows.Forms.TreeNode treeNode3 = new
System.Windows.Forms.TreeNode("");
            System.Windows.Forms.TreeNode treeNode4 = new
System.Windows.Forms.TreeNode("Завантаження", 18, 20, new
System.Windows.Forms.TreeNode[] {
            treeNode3});
            System.Windows.Forms.TreeNode treeNode5 = new
System.Windows.Forms.TreeNode("");
            System.Windows.Forms.TreeNode treeNode6 = new
System.Windows.Forms.TreeNode("Program Files", 18, 20, new
System.Windows.Forms.TreeNode[] {
            treeNode5});
            System.Windows.Forms.TreeNode treeNode7 = new
System.Windows.Forms.TreeNode("");
            System.Windows.Forms.TreeNode treeNode8 = new
System.Windows.Forms.TreeNode("RapidDriver", 18, 20, new
System.Windows.Forms.TreeNode[] {
            treeNode7});
            System.Windows.Forms.TreeNode treeNode9 = new
System.Windows.Forms.TreeNode("");
            System.Windows.Forms.TreeNode treeNode10 = new
System.Windows.Forms.TreeNode("Server", 18, 20, new
System.Windows.Forms.TreeNode[] {
            treeNode9});
            System.Windows.Forms.TreeNode treeNode11 = new
System.Windows.Forms.TreeNode("");
        }
    }
}

```

```

        System.Windows.Forms.TreeNode treeNode12 = new
System.Windows.Forms.TreeNode("WINDOWS", 18, 20, new
System.Windows.Forms.TreeNode[] {
    treeNode11});
        System.Windows.Forms.TreeNode treeNode13 = new
System.Windows.Forms.TreeNode("");
        System.Windows.Forms.TreeNode treeNode14 = new
System.Windows.Forms.TreeNode("WINDOWS.0", 18, 20, new
System.Windows.Forms.TreeNode[] {
    treeNode13});
        System.Windows.Forms.TreeNode treeNode15 = new
System.Windows.Forms.TreeNode("SYSTEM2 (C:)", 23, 24, new
System.Windows.Forms.TreeNode[] {
    treeNode2,
    treeNode4,
    treeNode6,
    treeNode8,
    treeNode10,
    treeNode12,
    treeNode14});
        System.ComponentModel.ComponentResourceManager resources = new
System.ComponentModel.ComponentResourceManager(typeof(MainForm));
        this.menuStrip = new System.Windows.Forms.MenuStrip();
        this.fileToolStripMenuItem = new
System.Windows.Forms.ToolStripItem();
        this.instrumentToolStripMenuItem = new
System.Windows.Forms.ToolStripItem();
        this.adjustmentToolStripMenuItem = new
System.Windows.Forms.ToolStripItem();
        this.encodingfilterToolStripMenuItem = new
System.Windows.Forms.ToolStripItem();
        this.quickextractionToolStripMenuItem = new
System.Windows.Forms.ToolStripItem();
        this.helpToolStripMenuItem = new
System.Windows.Forms.ToolStripItem();
        this.separatorToolStripMenuItem = new
System.Windows.Forms.ToolStripItemSeparator();
        this.aboutToolStripMenuItem = new
System.Windows.Forms.ToolStripItem();
        this.coderConfigGroupBox = new System.Windows.Forms.GroupBox();
        this.redundancyGroupBox = new System.Windows.Forms.GroupBox();
        this.redundancyMacTrackBar = new
EConTech.Windows.MACUI.MACTrackBar();
        this.allVolCountGroupBox = new System.Windows.Forms.GroupBox();
        this.allVolCountMacTrackBar = new
EConTech.Windows.MACUI.MACTrackBar();
        this.toolTip = new System.Windows.Forms.ToolTip(this.components);
        this.browser = new FileBrowser.Browser();
        this.repairButton = new System.Windows.Forms.Button();
        this.testButton = new System.Windows.Forms.Button();
        this.recoverButton = new System.Windows.Forms.Button();
        this.protectButton = new System.Windows.Forms.Button();
        this.exitToolStripMenuItem = new
System.Windows.Forms.ToolStripItem();
        this.testspeedToolStripMenuItem = new
System.Windows.Forms.ToolStripItem();
        this.menuStrip.SuspendLayout();
        this.coderConfigGroupBox.SuspendLayout();
        this.redundancyGroupBox.SuspendLayout();
        this.allVolCountGroupBox.SuspendLayout();
        this.SuspendLayout();
        //
        // menuStrip
        //
        this.menuStrip.Items.AddRange(new
System.Windows.Forms.ToolStripItem[] {
    this.fileToolStripMenuItem,
    this.instrumentToolStripMenuItem,
    this.adjustmentToolStripMenuItem,

```

```

        this.helpToolStripMenuItem});
        this.menuStrip.LayoutStyle =
System.Windows.Forms.ToolStripLayoutStyle.Flow;
        this.menuStrip.Location = new System.Drawing.Point(0, 0);
        this.menuStrip.Name = "menuStrip";
        this.menuStrip.Size = new System.Drawing.Size(986, 21);
        this.menuStrip.TabIndex = 0;
        this.menuStrip.Text = "menuStrip";
        //
        // fileToolStripMenuItem
        //
        this.fileToolStripMenuItem.DropDownItems.AddRange(new
System.Windows.Forms.ToolStripItem[] {
        this.exitToolStripMenuItem});
        this.fileToolStripMenuItem.Name = "файлToolStripMenuItem";
        this.fileToolStripMenuItem.Size = new System.Drawing.Size(45, 17);
        this.fileToolStripMenuItem.Text = "Файл";
        //
        // instrumentsToolStripMenuItem
        //
        this.instrumentToolStripMenuItem.DropDownItems.AddRange(new
System.Windows.Forms.ToolStripItem[] {
        this.testspeedToolStripMenuItem});
        this.instrumentToolStripMenuItem.Name =
"instrumentsToolStripMenuItem";
        this.instrumentToolStripMenuItem.Size = new System.Drawing.Size(82,
17);
        this.instrumentToolStripMenuItem.Text = "Інструменти";
        //
        // adjustmentToolStripMenuItem
        //
        this.adjustmentToolStripMenuItem.DropDownItems.AddRange(new
System.Windows.Forms.ToolStripItem[] {
        this.encodingfilterToolStripMenuItem,
        this.quickextractionToolStripMenuItem});
        this.adjustmentToolStripMenuItem.Name =
"adjustmentToolStripMenuItem";
        this.adjustmentToolStripMenuItem.Size = new System.Drawing.Size(74,
17);
        this.adjustmentToolStripMenuItem.Text = "Параметри";
        //
        // encodingfilterToolStripMenuItem
        //
        this.encodingfilterToolStripMenuItem.ImageScaling =
System.Windows.Forms.ToolStripItemImageScaling.None;
        this.encodingfilterToolStripMenuItem.Name =
"encodingfilterToolStripMenuItem";
        this.encodingfilterToolStripMenuItem.Size = new
System.Drawing.Size(216, 22);
        this.encodingfilterToolStripMenuItem.Text = "Шифруючий фільтр";
        this.encodingfilterToolStripMenuItem.Click += new
System.EventHandler(this.encodingfilterToolStripMenuItem_Click);
        //
        // helpToolStripMenuItem
        //
        this.helpToolStripMenuItem.DropDownItems.AddRange(new
System.Windows.Forms.ToolStripItem[] {
        this.separatorToolStripMenuItem,
        this.aboutToolStripMenuItem});
        this.helpToolStripMenuItem.Name = "helpToolStripMenuItem";
        this.helpToolStripMenuItem.Size = new System.Drawing.Size(60, 17);
        this.helpToolStripMenuItem.Text = "Довідка";
        //
        // separatorToolStripMenuItem
        //
        this.separatorToolStripMenuItem.Name = "separatorToolStripMenuItem";
        this.separatorToolStripMenuItem.Size = new System.Drawing.Size(163,
6);
        //

```

```

        // aboutToolStripMenuItem
        //
        this.aboutToolStripMenuItem.Name = "aboutToolStripMenuItem";
        this.aboutToolStripMenuItem.Size = new System.Drawing.Size(166, 22);
        this.aboutToolStripMenuItem.Text = "Про програму...";
        this.aboutToolStripMenuItem.Click += new
System.EventHandler(this.aboutToolStripMenuItem_Click);
        //
        // coderConfigGroupBox
        //
        this.coderConfigGroupBox.Controls.Add(this.redundancyGroupBox);
        this.coderConfigGroupBox.Controls.Add(this.allVolCountGroupBox);
        this.coderConfigGroupBox.FlatStyle =
System.Windows.Forms.FlatStyle.Flat;
        this.coderConfigGroupBox.Location = new System.Drawing.Point(414,
26);
        this.coderConfigGroupBox.Name = "coderConfigGroupBox";
        this.coderConfigGroupBox.Size = new System.Drawing.Size(561, 98);
        this.coderConfigGroupBox.TabIndex = 5;
        this.coderConfigGroupBox.TabStop = false;
        this.coderConfigGroupBox.Text = "Конфігурація системи";
        //
        // redundancyGroupBox
        //
        this.redundancyGroupBox.Controls.Add(this.redundancyMacTrackBar);
        this.redundancyGroupBox.FlatStyle =
System.Windows.Forms.FlatStyle.Flat;
        this.redundancyGroupBox.Location = new System.Drawing.Point(286,
21);
        this.redundancyGroupBox.Name = "redundancyGroupBox";
        this.redundancyGroupBox.Size = new System.Drawing.Size(264, 65);
        this.redundancyGroupBox.TabIndex = 4;
        this.redundancyGroupBox.TabStop = false;
        this.redundancyGroupBox.Text = "Надлишковість кодування";
        //
        // allVolCountGroupBox
        //
        this.allVolCountGroupBox.Controls.Add(this.allVolCountMacTrackBar);
        this.allVolCountGroupBox.FlatStyle =
System.Windows.Forms.FlatStyle.Flat;
        this.allVolCountGroupBox.Location = new System.Drawing.Point(12,
21);
        this.allVolCountGroupBox.Name = "allVolCountGroupBox";
        this.allVolCountGroupBox.Size = new System.Drawing.Size(264, 65);
        this.allVolCountGroupBox.TabIndex = 3;
        this.allVolCountGroupBox.TabStop = false;
        this.allVolCountGroupBox.Text = "Довжина коду";
        //
        // toolTip
        //
        this.toolTip.AutomaticDelay = 2000;
        this.toolTip.AutoPopDelay = 20000;
        this.toolTip.InitialDelay = 2000;
        this.toolTip.ReshowDelay = 1000;
        //
        // redundancyMacTrackBar
        //
        this.redundancyMacTrackBar.BackColor =
System.Drawing.Color.Transparent;
        this.redundancyMacTrackBar.BorderColor =
System.Drawing.SystemColors.ActiveBorder;
        this.redundancyMacTrackBar.Font = new System.Drawing.Font("Verdana",
8.25F, System.Drawing.FontStyle.Bold, System.Drawing.GraphicsUnit.Point,
((byte) 0));
        this.redundancyMacTrackBar.ForeColor =
System.Drawing.Color.FromArgb(((int) ((byte) (123))), ((int) ((byte) (125))),
((int) ((byte) (123))));
        this.redundancyMacTrackBar.IndentHeight = 6;

```

```

24);
        this.redundancyMacTrackBar.Location = new System.Drawing.Point(6,
        this.redundancyMacTrackBar.Maximum = 199;
        this.redundancyMacTrackBar.Minimum = 0;
        this.redundancyMacTrackBar.Name = "redundancyMacTrackBar";
        this.redundancyMacTrackBar.Size = new System.Drawing.Size(252, 28);
        this.redundancyMacTrackBar.TabIndex = 6;
        this.redundancyMacTrackBar.TextTickStyle =
System.Windows.Forms.TickStyle.None;
        this.redundancyMacTrackBar.TickColor =
System.Drawing.Color.FromArgb(((int)((byte)(148))), ((int)((byte)(146))),
((int)((byte)(148))));
        this.redundancyMacTrackBar.TickHeight = 4;
        this.redundancyMacTrackBar.TickStyle =
System.Windows.Forms.TickStyle.None;
        this.redundancyMacTrackBar.TrackerColor =
System.Drawing.Color.FromArgb(((int)((byte)(24))), ((int)((byte)(130))),
((int)((byte)(198))));
        this.redundancyMacTrackBar.TrackerSize = new System.Drawing.Size(10,
16);
        this.redundancyMacTrackBar.TrackLineColor =
System.Drawing.Color.FromArgb(((int)((byte)(90))), ((int)((byte)(93))),
((int)((byte)(90))));
        this.redundancyMacTrackBar.TrackLineHeight = 3;
        this.redundancyMacTrackBar.Value = 19;
        this.redundancyMacTrackBar.ValueChanged += new
EConTech.Windows.MACUI.ValueChangedHandler(this.redundancyMacTrackBar_ValueChang
ed);
        this.redundancyMacTrackBar.MouseUp += new
System.Windows.Forms.MouseEventHandler(this.redundancyMacTrackBar_MouseUp);
        //
        // allVolCountMacTrackBar
        //
        this.allVolCountMacTrackBar.BackColor =
System.Drawing.Color.Transparent;
        this.allVolCountMacTrackBar.BorderColor =
System.Drawing.SystemColors.ActiveBorder;
        this.allVolCountMacTrackBar.Font = new
System.Drawing.Font("Verdana", 8.25F, System.Drawing.FontStyle.Bold,
System.Drawing.GraphicsUnit.Point, ((byte)(0)));
        this.allVolCountMacTrackBar.ForeColor =
System.Drawing.Color.FromArgb(((int)((byte)(123))), ((int)((byte)(125))),
((int)((byte)(123))));
        this.allVolCountMacTrackBar.IndentHeight = 6;
        this.allVolCountMacTrackBar.Location = new System.Drawing.Point(6,
24);
        this.allVolCountMacTrackBar.Maximum = 15;
        this.allVolCountMacTrackBar.Minimum = 0;
        this.allVolCountMacTrackBar.Name = "allVolCountMacTrackBar";
        this.allVolCountMacTrackBar.Size = new System.Drawing.Size(252, 28);
        this.allVolCountMacTrackBar.TabIndex = 5;
        this.allVolCountMacTrackBar.TextTickStyle =
System.Windows.Forms.TickStyle.None;
        this.allVolCountMacTrackBar.TickColor =
System.Drawing.Color.FromArgb(((int)((byte)(148))), ((int)((byte)(146))),
((int)((byte)(148))));
        this.allVolCountMacTrackBar.TickHeight = 4;
        this.allVolCountMacTrackBar.TickStyle =
System.Windows.Forms.TickStyle.None;
        this.allVolCountMacTrackBar.TrackerColor =
System.Drawing.Color.FromArgb(((int)((byte)(24))), ((int)((byte)(130))),
((int)((byte)(198))));
        this.allVolCountMacTrackBar.TrackerSize = new
System.Drawing.Size(10, 16);
        this.allVolCountMacTrackBar.TrackLineColor =
System.Drawing.Color.FromArgb(((int)((byte)(90))), ((int)((byte)(93))),
((int)((byte)(90))));
        this.allVolCountMacTrackBar.TrackLineHeight = 3;
        this.allVolCountMacTrackBar.Value = 2;

```

```

        this.allVolCountMacTrackBar.ValueChanged += new
EConTech.Windows.MACUI.ValueChangedHandler(this.allVolCountMacTrackBar_ValueChan
ged);
        this.allVolCountMacTrackBar.MouseUp += new
System.Windows.Forms.MouseEventHandler(this.allVolCountMacTrackBar_MouseUp);
        //
        // browser
        //
        this.browser.AutoValidate =
System.Windows.Forms.AutoValidate.EnablePreventFocusChange;
        this.browser.ListViewMode = System.Windows.Forms.View.List;
        this.browser.Location = new System.Drawing.Point(12, 131);
        this.browser.Name = "browser";
        treeNode1.Name = "";
        treeNode1.Text = "";
        treeNode2.ImageIndex = 18;
        treeNode2.Name = "backreg";
        treeNode2.SelectedImageIndex = 20;
        treeNode2.Text = "backreg";
        treeNode3.Name = "";
        treeNode3.Text = "";
        treeNode4.ImageIndex = 18;
        treeNode4.Name = "";
        treeNode4.SelectedImageIndex = 20;
        treeNode4.Text = "CicleCode";
        treeNode5.Name = "";
        treeNode5.Text = "";
        treeNode6.ImageIndex = 18;
        treeNode6.Name = "Documents and Settings";
        treeNode6.SelectedImageIndex = 20;
        treeNode6.Text = "Documents and Settings";
        treeNode7.Name = "";
        treeNode7.Text = "";
        treeNode8.ImageIndex = 18;
        treeNode8.Name = "Завантаження";
        treeNode8.SelectedImageIndex = 20;
        treeNode8.Text = "Завантаження";
        treeNode9.Name = "";
        treeNode9.Text = "";
        treeNode10.ImageIndex = 18;
        treeNode10.Name = "Inprise";
        treeNode10.SelectedImageIndex = 20;
        treeNode10.Text = "Inprise";
        treeNode11.Name = "";
        treeNode11.Text = "";
        treeNode12.ImageIndex = 18;
        treeNode12.Name = "Program Files";
        treeNode12.SelectedImageIndex = 20;
        treeNode12.Text = "Program Files";
        treeNode13.ImageIndex = 33;
        treeNode13.Name = "Recycled";
        treeNode13.SelectedImageIndex = 34;
        treeNode13.Text = "Recycled";
        treeNode14.ImageIndex = 18;
        treeNode14.Name = "КОРЗИНА";
        treeNode14.SelectedImageIndex = 20;
        treeNode14.Text = "КОРЗИНА";
        treeNode15.ImageIndex = 18;
        treeNode15.Name = "Системна інформація";
        treeNode15.SelectedImageIndex = 20;
        treeNode15.Text = "Системна інформація";
        treeNode16.ImageIndex = 18;
        treeNode16.Name = "temp";
        treeNode16.SelectedImageIndex = 20;
        treeNode16.Text = "temp";
        treeNode17.Name = "";
        treeNode17.Text = "";
        treeNode18.ImageIndex = 18;
        treeNode18.Name = "WINDOWS";

```

```

treeNode18.SelectedImageIndex = 20;
treeNode18.Text = "WINDOWS";
treeNode19.ImageIndex = 23;
treeNode19.Name = "Локальний диск (C:)";
treeNode19.SelectedImageIndex = 24;
treeNode19.Text = "Локальний диск (C:)";
this.browser.SelectedNode = treeNode19;
this.browser.ShowFoldersButton = false;
this.browser.ShowNavigationBar = false;
this.browser.Size = new System.Drawing.Size(962, 432);
this.browser.SplitterDistance = 398;
this.browser.StartupDirectoryOther = "C:\\\\";
this.browser.TabIndex = 0;
this.browser.Load += new System.EventHandler(this.browser_Load);
//
// testButton
//
this.testButton.FlatStyle = System.Windows.Forms.FlatStyle.Popup;
this.testButton.Image =
global::RecoveryData.Properties.Resources.table_sql_view32451;
this.testButton.ImageAlign =
System.Drawing.ContentAlignment.TopCenter;
this.testButton.Location = new System.Drawing.Point(111, 27);
this.testButton.Name = "testButton";
this.testButton.Size = new System.Drawing.Size(100, 97);
this.testButton.TabIndex = 4;
this.testButton.Text = "Перевірка цілісності";
this.testButton.TextAlign =
System.Drawing.ContentAlignment.BottomCenter;
this.testButton.UseVisualStyleBackColor = true;
this.testButton.Click += new
System.EventHandler(this.testButton_Click);
//
// repairButton
//
this.repairButton.FlatStyle = System.Windows.Forms.FlatStyle.Popup;
this.repairButton.Image =
global::RecoveryData.Properties.Resources.medical_bag465471;
this.repairButton.ImageAlign =
System.Drawing.ContentAlignment.TopCenter;
this.repairButton.Location = new System.Drawing.Point(210, 27);
this.repairButton.Name = "repairButton";
this.repairButton.Size = new System.Drawing.Size(100, 97);
this.repairButton.TabIndex = 3;
this.repairButton.Text = "Відновлення цілісності";
this.repairButton.TextAlign =
System.Drawing.ContentAlignment.BottomCenter;
this.repairButton.UseVisualStyleBackColor = true;
this.repairButton.Click += new
System.EventHandler(this.repairButton_Click);
//
// recoverButton
//
this.recoverButton.FlatStyle = System.Windows.Forms.FlatStyle.Popup;
this.recoverButton.Image =
global::RecoveryData.Properties.Resources.redo6786987;
this.recoverButton.ImageAlign =
System.Drawing.ContentAlignment.TopCenter;
this.recoverButton.Location = new System.Drawing.Point(309, 27);
this.recoverButton.Name = "recoverButton";
this.recoverButton.Size = new System.Drawing.Size(100, 97);
this.recoverButton.TabIndex = 2;
this.recoverButton.Text = "Читання даних з диску";
this.recoverButton.TextAlign =
System.Drawing.ContentAlignment.BottomCenter;
this.recoverButton.UseVisualStyleBackColor = true;
this.recoverButton.Click += new
System.EventHandler(this.recoverButton_Click);
//

```

```

        // protectButton
        //
        this.protectButton.BackColor = System.Drawing.SystemColors.Control;
        this.protectButton.FlatStyle = System.Windows.Forms.FlatStyle.Popup;
        this.protectButton.Font = new System.Drawing.Font("Microsoft Sans
        Serif", 8.25F, System.Drawing.FontStyle.Regular,
        System.Drawing.GraphicsUnit.Point, ((byte) (204)));
        this.protectButton.Image =
        global::RecoveryData.Properties.Resources.Database_1_64x64e65768;
        this.protectButton.ImageAlign =
        System.Drawing.ContentAlignment.TopCenter;
        this.protectButton.Location = new System.Drawing.Point(12, 27);
        this.protectButton.Name = "protectButton";
        this.protectButton.Size = new System.Drawing.Size(100, 97);
        this.protectButton.TabIndex = 1;
        this.protectButton.Text = "Запис даних на диск";
        this.protectButton.TextAlign =
        System.Drawing.ContentAlignment.BottomCenter;
        this.protectButton.UseVisualStyleBackColor = false;
        this.protectButton.Click += new
        System.EventHandler(this.protectButton_Click);
        //
        // ToolStripMenuItem
        //
        this.ToolStripMenuItem.Image =
        global::RecoveryData.Properties.Resources.Exit;
        this.ToolStripMenuItem.Name = "ToolStripMenuItem";
        this.ToolStripMenuItem.Size = new System.Drawing.Size(152, 22);
        this.ToolStripMenuItem.Text = "Вихід";
        this.ToolStripMenuItem.Click += new
        System.EventHandler(this.виходToolStripMenuItem_Click);
        //
        // ToolStripMenuItem
        //
        this.тестБыстродействияToolStripMenuItem.Image =
        global::RecoveryData.Properties.Resources.StartBenchmark;
        this.тестБыстродействияToolStripMenuItem.ImageScaling =
        System.Windows.Forms.ToolStripItemImageScaling.None;
        this.ToolStripMenuItem.Name = "ToolStripMenuItem";
        this.ToolStripMenuItem.Size = new System.Drawing.Size(161, 22);
        this.ToolStripMenuItem.Text = "Тест швидкодії";
        this.ToolStripMenuItem.Click += new
        System.EventHandler(this.тестБыстродействияToolStripMenuItem_Click);
        //
        // MainForm
        //
        this.AutoScaleDimensions = new System.Drawing.SizeF(6F, 13F);
        this.AutoScaleMode = System.Windows.Forms.AutoScaleMode.Font;
        this.ClientSize = new System.Drawing.Size(986, 576);
        this.Controls.Add(this.coderConfigGroupBox);
        this.Controls.Add(this.testButton);
        this.Controls.Add(this.repairButton);
        this.Controls.Add(this.recoverButton);
        this.Controls.Add(this.protectButton);
        this.Controls.Add(this.browser);
        this.Controls.Add(this.menuStrip);
        this.FormBorderStyle =
        System.Windows.Forms.FormBorderStyle.FixedDialog;
        this.Icon =
        ((System.Drawing.Icon) (resources.GetObject("$this.Icon")));
        this.MainMenuStrip = this.menuStrip;
        this.MaximizeBox = false;
        this.Name = "MainForm";
        this.StartPosition =
        System.Windows.Forms.FormStartPosition.CenterScreen;
        this.Text = "Підвищення надійності зберігання даних на носіях
        інформації";
        this.Load += new System.EventHandler(this.MainForm_Load);

```

```
        this.FormClosing += new
System.Windows.Forms.FormClosingEventHandler(this.MainForm_FormClosing);
        this.menuStrip.ResumeLayout(false);
        this.menuStrip.PerformLayout();
        this.coderConfigGroupBox.ResumeLayout(false);
        this.redundancyGroupBox.ResumeLayout(false);
        this.redundancyGroupBox.PerformLayout();
        this.allVolCountGroupBox.ResumeLayout(false);
        this.allVolCountGroupBox.PerformLayout();
        this.ResumeLayout(false);
        this.PerformLayout();
    }

    #endregion

    private System.Windows.Forms.MenuStrip menuStrip;
    private System.Windows.Forms.ToolStripMenuItem ToolStripMenuItem;
    private System.Windows.Forms.ToolStripMenuItem ToolStripMenuItem;
    private System.Windows.Forms.Button protectButton;
    private System.Windows.Forms.ToolStripMenuItem ToolStripMenuItem;
    private System.Windows.Forms.ToolStripSeparator
separatorToolStripMenuItem;
    private System.Windows.Forms.ToolStripMenuItem ToolStripMenuItem;
    private System.Windows.Forms.Button repairButton;
    private System.Windows.Forms.Button testButton;
    private System.Windows.Forms.GroupBox coderConfigGroupBox;
    private System.Windows.Forms.GroupBox redundancyGroupBox;
    private System.Windows.Forms.GroupBox allVolCountGroupBox;
    private EConTech.Windows.MACUI.MACTrackBar allVolCountMacTrackBar;
    private EConTech.Windows.MACUI.MACTrackBar redundancyMacTrackBar;
    private System.Windows.Forms.ToolTip toolTip;
    private System.Windows.Forms.ToolStripMenuItem ToolStripMenuItem;
    private System.Windows.Forms.ToolStripMenuItem ToolStripMenuItem;
    internal FileBrowser.Browser browser;
    private System.Windows.Forms.ToolStripMenuItem ToolStripMenuItem;
    private System.Windows.Forms.ToolStripMenuItem ToolStripMenuItem;
    private System.Windows.Forms.Button recoverButton;
}
}
```

## Файл CicleCodeDecoder.cs - декодер циклічного коду

```

using System;
using System.Threading;

namespace RecoveryDisk
{
    /// <summary>
    /// Клас декодера циклічного коду
    /// </summary>
    public class CicleCodeDecoder : CicleCodeBase
    {
        #region Data

        // Масив булевських ознак "рядок матриці "FLog" тривіальна?"
        private bool[] FLogRowIsTrivial;

        // Список порядкових номерів наявних томів (нумерація з нуля)
        private int[] volList;

        #endregion Data

        #region Construction & Destruction

        /// <summary>
        /// Конструктор декодера за замовчуванням
        /// </summary>
        public CicleCodeDecoder()
        {
            // Створюємо об'єкт класу роботи з елементами поля Галуа
            this.eGF16 = new GF16();
        }

        /// <summary>
        /// Базовий конструктор декодера
        /// </summary>
        /// <param name="dataCount">Кількість основних томів</param>
        /// <param name="eccCount">Кількість томів для відновлення</param>
        /// <param name="volList">Список порядкових номерів наявних
        томів</param>
        public CicleCodeDecoder(int dataCount, int eccCount, int[] volList)
        {
            // Установка конфігурації кодера
            SetConfig(dataCount, eccCount, volList,
            (int)CicleCodeType.Alternative);

            // Створюємо об'єкт класу роботи з елементами поля Галуа
            this.eGF16 = new GF16();
        }

        /// <summary>
        /// Розширений конструктор декодера
        /// </summary>
        /// <param name="dataCount">Кількість основних томів</param>
        /// <param name="eccCount">Кількість томів для відновлення</param>
        /// <param name="volList">Список порядкових номерів наявних
        томів</param>
        /// <param name="codecType">Тип кодера циклічного коду (по типу
        матриці)</param>
        public CicleCodeDecoder(int dataCount, int eccCount, int[] volList, int
        codecType)
        {
            // Установка конфігурації кодера
            SetConfig(dataCount, eccCount, volList, codecType);

            // Створюємо об'єкт класу роботи з елементами поля Галуа

```

```

        this.eGF16 = new GF16();
    }

#endregion Construction & Destruction

#region Public Operations

    /// <summary>
    /// Установка конфігурації декодера
    /// </summary>
    /// <param name="dataCount">Кількість основних томів</param>
    /// <param name="eccCount">Кількість томів для відновлення</param>
    /// <param name="volList">Список порядкових номерів наявних
томів</param>
    /// <param name="codecType">Тип кодера кодера циклічного коду (по типу
матриці)</param>
    /// <returns>Булевський прапор операції установки конфігурації</returns>
    public bool SetConfig(int dataCount, int eccCount, int[] volList, int
codecType)
    {
        int maxVolCount;

        // Установлюємо константи, що відповідають обраному режиму
        if (codecType == (int)CicleCodeType.Dispersal)
        {
            maxVolCount = (int)CicleCodeConst.MaxVolCountDisp;

        } else
        {
            maxVolCount = (int)CicleCodeConst.MaxVolCountAlt;
        }

        // Перевіряємо конфігурацію на коректність
        if (
            (dataCount > 0)
            &&
            (eccCount > 0)
            &&
            ((dataCount + eccCount) <= maxVolCount)
            &&
            (volList.Length >= dataCount)
        )
        {
            // Якщо основна конфігурація змінилася - сповіщаємо про це
            if (
                (dataCount != this.n)
                ||
                (eccCount != this.m)
                ||
                (codecType != this.eCicleCodeType)
            )
            {
                this.mainConfigChanged = true;
            }

            // Зберігаємо конфігурацію
            this.n = dataCount;
            this.m = eccCount;
            this.eCicleCodeType = codecType;

            // Також перераховуємо кількість ітерацій всіх стадій підготовки
            double n = this.n;
            double m = this.m;

            // Нормалізуємо значення для розрахунку, щоб уникнути
переповнення змінних
            NormalizeNM(ref n, ref m);

```

```

стадії
    // Кількість ітерацій, що відслідковуються прогресом, на першій
    // залежить від типу використовуваної матриці
    if (this.eCicleCodeType == (int)CicleCodeType.Alternative)
    {
        this.iterOfFirstStage = m;
    } else
    {
        this.iterOfFirstStage = ((n * m) * n) + (n * ((n + m) + (n *
(n + m))));
    }

    this.iterOfSecondStage = (n * ((n - 1) * (n - 1)) + (n * n));

    // Виділяємо пам'ять під масив булевських ознак "рядок матриці
"FLog" тривіальна?"
    this.FLogRowIsTrivial = new bool[dataCount];

    // Зберігаємо список наявних томів
    this.volList = volList;

    this.configIsOK = true;

} else
{
    //...указуємо на помилку конфігурації
    this.configIsOK = false;
}

return this.configIsOK;
}

/// <summary>
/// Метод множення матриці кодування на вхідний прологарифмований вектор
/// </summary>
/// <param name="dataEccLog">Прологарифмований вхідний вектор (дані +
ecc)</param>
/// <param name="data">Вихідний вектор (відновлені вихідні дані)</param>
/// <returns>Булевський прапор результату операції</returns>
public bool Process(int[] dataEccLog, ref int[] data)
{
    // Якщо кодер зконфігуровано некоректно, обробка неможлива!
    if (!this.configIsOK)
    {
        return false;
    }

    // Копіюємо покажчик на масив експонент для скорочення часу обігу
    int[] GF16Exp = this.eGF16.GFExpTable;

    // Обчислення результату множення матриці на вектор
    for (int i = 0; i < this.n; i++)
    {
        // Якщо поточний рядок матриці не є тривіальною, робимо обробку
        if (!this.FLogRowIsTrivial[i])
        {
            int mulSum = 0; // Сума добутку рядка матриці на
            int i_n = i * this.n; // Зсув у масиві до елементів i-ой
            int j;

            for (int j = 0; j < this.n; j++)
            {
                mulSum ^= GF16Exp[this.FLog[i_n + j] + dataEccLog[j]];
            }

            data[i] = mulSum;

```

стовпець  
рядка

```

        } else
        {
            data[i] = GF16Exp[dataEccLog[i]];
        }
    }

    return true;
}

#endregion Public Operations

#region Private Operations

/// <summary>
/// Пошук матриці, зворотної до "FLog", методом Жорданових виключень
/// (Дана модифікація методу може використовуватися тільки в тих
випадках,
/// коли  $(-a) = (a)$ , тому що через непотрібність пропущена стадія зміни
елементів),
/// крім того, відсутній пошук ненульового розв'язного елемента (у
випадку
/// роботи з матрицею Вандермонда наявність нуля на діагоналі - збій
кодека,
/// тому ситуація з виявленням нуля сприймається винятково як помилка
/// </summary>
/// <returns>Булевський прапор результату операції</returns>
private bool FInv()
{
    // Обчислюємо розподіл відсотків ітерацій по стадіях для
    // коректної обробки відсотків
    double allStageIter = this.iterOfFirstStage +
this.iterOfSecondStage;
    int percOfFirstStage = (int)((100.0 * this.iterOfFirstStage) /
allStageIter);
    int percOfSecondStage = (int)((100.0 * this.iterOfSecondStage) /
allStageIter);

    // Дана стадія повинна займати хоча б один відсоток
    // (для коректності розрахунків)
    if (percOfSecondStage == 0)
    {
        percOfSecondStage = 1;
    }

    // Обчислюємо значення модуля, що дозволить виводити відсоток
обробки
    // рівно при одиничному збільшенні для циклу по "k"
    int progressMod1 = this.n / percOfSecondStage;

    // Якщо модуль дорівнює нулю, то збільшуємо його до значення "1",
щоб
    // прогрес виводився на кожній ітерації
    if (progressMod1 == 0)
    {
        progressMod1 = 1;
    }

    // Цикл вибору розв'язного елемента "pivot"
    for (int k = 0; k < this.n; ++k)
    {
        // Якщо даний рядок тривіальна - просто переходимо на нову
ітерацію
        if (this.FLogRowIsTrivial[k])
        {
            continue;
        }

        // Зсув у масиві до елементів k-ой рядка
        int k_n = k * this.n;

```

```

// Індекс розв'язного елемента
int pivotIdx = k_n + k;

// Витягаємо розв'язний елемент
int pivot = this.FLog[pivotIdx];

// Якщо розв'язний елемент дорівнює нулю - матриця не має
зворотної
if (pivot == 0)
{
    //...указуємо на помилку конфігурації
    this.configIsOK = false;

    // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
    this.finished = true;

    // Установлюємо подію завершення обробки
    this.finishedEvent[0].Set();

    return false;
}

// Після добування розв'язного елемента поміщаємо на його місце
"1"
this.FLog[pivotIdx] = 1;

// Працюємо з рядками...
for (int i = 0; i < this.n; i++)
{
    // Якщо перебуваємо на рядку розв'язного елемента -
переходимо
    // на нову ітерацію
    if (i == k)
    {
        continue;
    }

    // Зсув у масиві до елементів i-ой рядка
    int i_n = i * this.n;

    // Працюємо зі стовпцями...
    for (int j = 0; j < this.n; j++)
    {
        // Якщо перебуваємо на стовпці розв'язного елемента -
переходимо
        // на нову ітерацію...
        if (j == k)
        {
            continue;
        }

        int idx = i_n + j;

        //...а інакше робимо необхідні дії над матрицею:
        // "A[i,j] = A[i,j] * pivot + A[i,k] * A[k,j]"
        this.FLog[idx] = this.eGF16.Mul(this.FLog[idx], pivot) ^
this.eGF16.Mul(this.FLog[i_n + k], this.FLog[k_n + j]);
    }
}

// Розподіл матриці на розв'язний елемент заміняємо множенням на
зворотний
int pivotInv = this.eGF16.Inv(pivot);

for (int i = 0; i < this.n; i++)
{
    // Зсув у масиві до елементів i-ой рядка
    int i_n = (i * this.n);

```

```

        for (int j = 0; j < this.n; j++)
        {
            int idx = i_n + j;

            this.FLog[idx] = this.eGF16.Mul(this.FLog[idx],
pivotInv);
        }
    }

    // Якщо є передплата на делегата відновлення прогресу -...
    if (
        ((k % progressMod1) == 0)
        &&
        (OnUpdateCicleCodeMatrixFormingProgress != null)
    )
    {
        //...виводимо дані
        OnUpdateCicleCodeMatrixFormingProgress((((double)(k + 1) /
(double)this.n) * percOfSecondStage) + percOfFirstStage);
    }

    // У випадку, якщо потрібна постановка на паузу, подію
"executeEvent"
    // буде скинуто, і будемо на паузі аж до його появи
ManualResetEvent.WaitAll(this.executeEvent);

    // Якщо зазначено, що потрібно вийти з потоку - виходимо
    if (ManualResetEvent.WaitAll(this.exitEvent, 0, false))
    {
        // Указуємо, що декодер зконфігуровано некоректно
        this.configIsOK = false;

        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;

        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();

        return false;
    }
}

return true;
}

/// <summary>
/// Обчислення логарифмів значень інвертованої матриці
/// <summary>
private void LogFCalc()
{
    // Працюємо з рядками...
    for (int i = 0; i < this.n; i++)
    {
        // Зсув у масиві до елементів i-ой рядка
        int i_n = i * this.n;

        // Працюємо зі стовпцями...
        for (int j = 0; j < this.n; j++)
        {
            int idx = i_n + j;

            this.FLog[idx] = this.eGF16.Log(this.FLog[idx]);
        }
    }
}

/// <summary>
/// Заповнення матриці "FLog" (матриці декодера) даними

```

```

/// </summary>
protected override void FillFLog()
{
    // Якщо довжина вектора наявних томів менше кількості,
    // необхідного для відновлення...
    if (this.volList.Length < this.n)
    {
        //...указуємо на помилку конфігурації
        this.configIsOK = false;

        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;

        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();

        return;
    }

    // Виділяємо пам'ять під матрицю "FLog"
    this.FLog = new int[this.n * this.n];

    // Вектор лічильників всіх томів...
    int[] allVolCount = new int[this.n + this.m];

    //...і вектор есс-томів для "затикання" пробілів, створених
    // загубленими основними томами
    int[] ессVolToFix = new int[this.m];

    // Лічильник кількості стертих основних томів
    int dataVolMissCount = this.n;

    // Ініціалізуємо масив лічильників всіх томів
    for (int i = 0; i < (this.n + this.m); i++)
    {
        allVolCount[i] = 0;
    }

    // Проводимо аналіз складу представлених томів на предмет наявності
    основних
    for (int i = 0; i < this.n; i++)
    {
        // Обчислюємо номер поточного тому
        int currVol = Math.Abs(this.volList[i]);

        // Якщо номер тому відповідає припустимому діапазону
        if (currVol < (this.n + this.m))
        {
            ++allVolCount[currVol];

            // Якщо поточний том є основним, фіксуємо даний факт
            if (currVol < this.n)
            {
                ---idataVolMissCount;
            }
        }
        else
        {
            // Указуємо на помилку конфігурації
            this.configIsOK = false;

            // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
            this.finished = true;

            // Установлюємо подію завершення обробки
            this.finishedEvent[0].Set();

            return;
        }
    }
}

```

```

}

// Перевіряємо лічильники томів на помилкове дублювання
for (int i = 0; i < (this.n + this.m); i++)
{
    // Якщо деякий том був зазначений більш ніж один раз...
    if (allVolCount[i] > 1)
    {
        //...указуємо на помилку конфігурації
        this.configIsOK = false;

        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;

        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();

        return;
    }
}

// Якщо перевірка на несуперечність не виявила проблем, починаємо
// формувати матрицю "FLog"

// Якщо основна конфігурація змінилася...
if (this.mainConfigChanged)
{
    if (this.eCicleCodeType == (int)CicleCodeType.Dispersal)
    {
        //...робимо формування дисперсної матриці "D"
        if (!MakeDispersalMatrix())
        {
            // Указуємо, що кодер зконфігуровано некоректно
            this.configIsOK = false;

            // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
            this.finished = true;

            // Установлюємо подію завершення обробки
            this.finishedEvent[0].Set();

            return;
        }
    } else
    {
        //...робимо формування альтернативного заповнення матриці
        "А"
        if (!MakeAlternativeMatrix())
        {
            // Указуємо, що кодер зконфігуровано некоректно
            this.configIsOK = false;

            // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
            this.finished = true;

            // Установлюємо подію завершення обробки
            this.finishedEvent[0].Set();

            return;
        }
    }

    //...і скидаємо прапор
    this.mainConfigChanged = false;
}

// Для кожного загубленого основного тому шукаємо том для
відновлення

```

```

for (int i = 0, j = 0; i < dataVolMissCount; i++)
{
    // Рухаємося за списком томів доти, поки не знайдемо том для
    // відновлення для затикання "дірки" (основні томи мають номера
    // менше this.n (при нумерації з нуля!))
    while (this.volList[j] < this.n)
    {
        j++;
    }

    // Зберігаємо номер тому для заміни загубленого основного тому
    eccVolToFix[i] = this.volList[j];

    j++; // j++ дозволяє перейти до наступного пошуку
}

// Працюємо по рядках матриці (в ідеалі, всі рядки повинні
заповнюватися // рядками з одиницею на головній діагоналі, що відповідає
відсутності // ушкоджень, але allVolCount укаже, якими є справи з наявністю
томів)
for (int i = 0, e = 0; i < this.n; i++)
{
    // Індекс рядка з дисперсної матриці, що буде поміщена в матрицю
кодування
    int DRowIdx;

    // Зсув у масиві до елементів i-ой рядка
    int i_n = i * this.n;

    // Якщо основний том відсутній, формуємо рядок матриці
Вандермонда
    if (allVolCount[i] == 0)
    {
        // Обчислюємо номер рядка матриці Вандермонда, яку потрібно
вставити
        // на місце даного рядка формованої матриці "FLog"
        DRowIdx = eccVolToFix[e++];

        // Указуємо, що даний рядок матриці "FLog" не тривіальна
        this.FLogRowIsTrivial[i] = false;
    } else
    {
        // Формуємо в матриці "FLog" нульовий рядок з одиницею на
головній діагоналі
        // (відповідає наявному основному той)
        DRowIdx = i;

        // Указуємо, що даний рядок матриці "FLog" тривіальна
        this.FLogRowIsTrivial[i] = true;
    }

    // Залежно від типу декодера беремо дані з відповідного масиву
    // (у ньому втримуються як рядки матриці Вандермонда, так і
"тривіальні" рядки,
    // утримуючі нулі і єдиний елемент "1" на головній діагоналі)
    if (this.eCicleCodeType == (int)CicleCodeType.Dispersal)
    {
        int bs = DRowIdx * this.n;

        // Формування рядка в матриці кодування
        // ("тривіальні" рядки вже втримуються в матриці "D", вони
вийшли
        // "автоматично" на попередньому етапі обробки
        MakeDispersal())
        for (int j = 0; j < this.n; j++)
        {

```

```

        this.FLog[i_n + j] = this.D[bs + j];
    }
} else
{
    // Якщо це потрібно - формуємо "тривіальну" рядок...
    if (this.FLogRowIsTrivial[i])
    {
        for (int j = 0; j < this.n; j++)
        {
            this.FLog[i_n + j] = 0;
        }

        this.FLog[i_n + i] = 1;
    } else
    {
        int bs = (DRowIdx - this.n) * this.n;

        //...а, інакше, беремо рядок матриці Вандермонда
        for (int j = 0; j < this.n; j++)
        {
            this.FLog[i_n + j] = this.A[bs + j];
        }
    }
}

// У випадку, якщо потрібна постановка на паузу, подію
"executeEvent"
// буде скинуто, і будемо на паузі аж до його появи
ManualResetEvent.WaitAll(this.executeEvent);

// Якщо зазначено, що потрібно вийти з потоку - виходимо
if (ManualResetEvent.WaitAll(this.exitEvent, 0, false))
{
    //...указуємо на помилку конфігурації
    this.configIsOK = false;

    // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
    this.finished = true;

    // Установлюємо подію завершення обробки
    this.finishedEvent[0].Set();

    return;
}

// Знаходимо зворотну матрицю для "FLog"
if (!FInv())
{
    // Указуємо, що кодер зконфігуровано некоректно
    this.configIsOK = false;

    // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
    this.finished = true;

    // Установлюємо подію завершення обробки
    this.finishedEvent[0].Set();

    return;
}

// Обчислюємо логарифми елементів інвертованої матриці
LogFCalc();

// Якщо є передплата на делегата завершення...
if (OnCicleCodeMatrixFormingFinish != null)
{

```

```
        //...повідомляємо, що екземпляр класу готовий до роботи
        OnCircleCodeMatrixFormingFinish();
    }

    // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
    this.finished = true;

    // Установлюємо подію завершення обробки
    this.finishedEvent[0].Set();
}

#endregion Private Operations

#region Public Properties

/// <summary>
/// Список порядкових номерів наявних томів
/// </summary>
public int[] VolList
{
    get
    {
        if (!InProcessing)
        {
            return this.volList;
        } else
        {
            return null;
        }
    }
}

#endregion Public Properties
}
}
```

Кафедра \_ КБПЗ \_ 2023 рік

### Файл CicleCodeEncoder.cs - кодер циклічного коду

```

using System;
using System.Threading;

namespace RecoveryDisk
{
    /// <summary>
    /// Клас кодера циклічного коду
    /// </summary>
    public class CicleCodeEncoder : CicleCodeBase
    {
        #region Construction & Destruction

        /// <summary>
        /// Конструктор кодера за замовчуванням
        /// </summary>
        public CicleCodeEncoder()
        {
            // Створюємо об'єкт класу роботи з елементами поля Галуа
            this.eGF16 = new GF16();
        }

        /// <summary>
        /// Базовий конструктор кодера
        /// </summary>
        /// <param name="dataCount">Кількість основних томів</param>
        /// <param name="eccCount">Кількість томів для відновлення</param>
        public CicleCodeEncoder(int dataCount, int eccCount)
        {
            // Установка конфігурації кодера
            SetConfig(dataCount, eccCount, (int)CicleCodeType.Alternative);

            // Створюємо об'єкт класу роботи з елементами поля Галуа
            this.eGF16 = new GF16();
        }

        /// <summary>
        /// Розширений конструктор кодера
        /// </summary>
        /// <param name="dataCount">Кількість основних томів</param>
        /// <param name="eccCount">Кількість томів для відновлення</param>
        /// <param name="codecType">Тип кодера циклічного коду (по типу
        матриці)</param>
        public CicleCodeEncoder(int dataCount, int eccCount, int codecType)
        {
            // Установка конфігурації кодера
            SetConfig(dataCount, eccCount, codecType);

            // Створюємо об'єкт класу роботи з елементами поля Галуа
            this.eGF16 = new GF16();
        }

        #endregion Construction & Destruction

        #region Public Operations

        /// <summary>
        /// Установка конфігурації кодера
        /// </summary>
        /// <param name="dataCount">Кількість основних томів</param>
        /// <param name="eccCount">Кількість томів для відновлення</param>
        /// <param name="codecType">Тип кодера кодера циклічного коду (по типу
        матриці)</param>
        /// <returns>Булевський прапор операції установки конфігурації</returns>
        public bool SetConfig(int dataCount, int eccCount, int codecType)

```

```

{
    int maxVolCount;

    // Установлюємо константи, що відповідають обраному режиму
    if (codecType == (int)CicleCodeType.Dispersal)
    {
        maxVolCount = (int)CicleCodeConst.MaxVolCountDisp;

    } else
    {
        maxVolCount = (int)CicleCodeConst.MaxVolCountAlt;
    }

    // Перевіряємо конфігурацію на коректність
    if (
        (dataCount > 0)
        &&
        (eccCount > 0)
        &&
        ((dataCount + eccCount) <= maxVolCount)
    )
    {
        // Якщо основна конфігурація змінилася – сповіщаємо про це
        if (
            (dataCount != this.n)
            ||
            (eccCount != this.m)
            ||
            (codecType != this.eCicleCodeType)
        )
        {
            this.mainConfigChanged = true;
        }

        // Зберігаємо конфігурацію
        this.n = dataCount;
        this.m = eccCount;
        this.eCicleCodeType = codecType;

        // Також перераховуємо кількість ітерацій всіх стадій підготовки
        double n = this.n;
        double m = this.m;

        // Нормалізуємо значення для розрахунку, щоб уникнути
переповнення змінних
        NormalizeNM(ref n, ref m);

        // Кількість ітерацій на першій стадії залежить від типу
використовуваної матриці
        if (this.eCicleCodeType == (int)CicleCodeType.Alternative)
        {
            this.iterOfFirstStage = m;

        } else
        {
            this.iterOfFirstStage = ((n * m) * n) + (n * ((n + m) + (n *
(n + m))));
        }

        this.iterOfSecondStage = 0; // У кодері немає інвертування
матриці

        this.configIsOK = true;

    } else
    {
        //...указуємо на помилку конфігурації
        this.configIsOK = false;
    }
}

```

```

        return this.configIsOK;
    }

    /// <summary>
    /// Метод множення матриці кодування на вхідний прологарифмований вектор
    /// </summary>
    /// <param name="dataLog">Прологарифмований вхідний вектор (вихідні
дані)</param>
    /// <param name="ecc">Вихідний вектор (надлишкові дані)</param>
    /// <returns>Булевський прапор результату операції</returns>
    public bool Process(int[] dataLog, ref int[] ecc)
    {
        // Якщо кодер зконфігуровано некоректно, обробка неможлива!
        if (!this.configIsOK)
        {
            return false;
        }

        // Копіюємо покажчик на масив експонент для скорочення часу обігу
        int[] GF16Exp = this.eGF16.GFExpTable;

        // Обчислення результату множення матриці на вектор
        for (int i = 0; i < this.m; i++)
        {
            int mulSum = 0;          // Сума добутку рядка матриці на
            int i_n = i * this.n;    // Зсув у масиві до елементів i-ой рядка
            for (int j = 0; j < this.n; j++)
            {
                mulSum ^= GF16Exp[this.FLog[i_n + j] + dataLog[j]];
            }

            ecc[i] = mulSum;
        }

        return true;
    }

#endregion Public Operations

#region Private Operations

    /// <summary>
    /// Заповнення матриці Вандермонда даними
    /// </summary>
    protected override void FillFLog()
    {
        // Якщо основна конфігурація змінилася...
        if (this.mainConfigChanged)
        {
            if (this.eCicleCodeType == (int)CicleCodeType.Dispersal)
            {
                //...робимо формування дисперсної матриці "D"
                if (!MakeDispersalMatrix())
                {
                    // Указуємо, що кодер зконфігуровано некоректно
                    this.configIsOK = false;

                    // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
                    this.finished = true;

                    // Установлюємо подію завершення обробки
                    this.finishedEvent[0].Set();

                    return;
                }
            }
        }
    }

```

стовпець

```

} else
{
    //...робимо формування альтернативного заповнення матриці
    if (!MakeAlternativeMatrix())
    {
        // Указуємо, що кодер зконфігуровано некоректно
        this.configIsOK = false;

        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;

        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();

        return;
    }
}

// Виділяємо пам'ять під матрицю "FLog"
this.FLog = new int[this.m * this.n];

// Заповнюємо матрицю кодування
for (int i = 0; i < this.m; i++)
{
    // Зсув у масиві до елементів i-ой рядка
    int i_n = i * this.n;

    // Залежно від типу кодера беремо дані з відповідного масиву
    if (this.eCicleCodeType == (int)CicleCodeType.Dispersal)
    {
        // Формування рядка в матриці кодування
        for (int j = 0; j < this.n; j++)
        {
            // У матрицю кодування поміщаємо логарифми її
            // (для прискорення множення матриці на вектор)
            this.FLog[i_n + j] = this.eGF16.Log(this.D[((this.n
вихідних елементів
+ i) * this.n) + j]);
        }
    }
    else
    {
        // Формування рядка в матриці кодування
        for (int j = 0; j < this.n; j++)
        {
            int idx = i_n + j;

            // У матрицю кодування поміщаємо логарифми її
            // (для прискорення множення матриці на вектор)
            this.FLog[idx] = this.eGF16.Log(this.A[idx]);
        }
    }

    // У випадку, якщо потрібна постановка на паузу, подію
    "executeEvent"

    // буде скинуто, і будемо на паузі аж до його появи
    ManualResetEvent.WaitAll(this.executeEvent);

    // Якщо зазначено, що потрібно вийти з потоку - виходимо
    if (ManualResetEvent.WaitAll(this.exitEvent, 0, false))
    {
        // Указуємо, що кодер зконфігуровано некоректно
        this.configIsOK = false;

        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;
    }
}

```

```
        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();

        return;
    }
}

// Якщо є передплата на делегата завершення...
if (OnCicleCodeMatrixFormingFinish != null)
{
    //...повідомляємо, що екземпляр класу готовий до роботи
    OnCicleCodeMatrixFormingFinish();
}

//...і скидаємо прапор
this.mainConfigChanged = false;
}

// Якщо є передплата на делегата завершення...
if (OnCicleCodeMatrixFormingFinish != null)
{
    //...повідомляємо, що екземпляр класу готовий до роботи
    OnCicleCodeMatrixFormingFinish();
}

// Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
this.finished = true;

// Установлюємо подію завершення обробки
this.finishedEvent[0].Set();
}

#endregion Private Operations
}
}
```

**Файл ProcessForm.cs - вікно відображення процесів запису/читання та перевірки цілісності даних**

```

namespace RecoveryDisk
{
    partial class ProcessForm
    {
        /// <summary>
        /// </summary>
        private System.ComponentModel.IContainer components = null;

        /// <summary>
        /// Clean up any resources being used.
        /// </summary>
        /// <param name="disposing">true якщо керуючі ресурси повинні бути
        розташовані, у іншому випадку false.</param>
        protected override void Dispose(bool disposing)
        {
            if (disposing && (components != null))
            {
                components.Dispose();
            }
            base.Dispose(disposing);
        }

        #region Windows Form Designer generated code

        /// <summary>
        /// Необхідний метод для підтримки розробника - не модифікується
        /// зміст цього метода використовується редактором коду.
        /// </summary>
        private void InitializeComponent()
        {
            this.components = new System.ComponentModel.Container();
            System.ComponentModel.ComponentResourceManager resources = new
            System.ComponentModel.ComponentResourceManager(typeof(ProcessForm));
            this.processPriorityGroupBox = new System.Windows.Forms.GroupBox();
            this.processPriorityComboBox = new System.Windows.Forms.ComboBox();
            this.processGroupBox = new System.Windows.Forms.GroupBox();
            this.processProgressBar = new System.Windows.Forms.ProgressBar();
            this.fileAnalyzeStatGroupBox = new System.Windows.Forms.GroupBox();
            this.percOfAltEccLabel = new System.Windows.Forms.Label();
            this.percOfDamageLabel = new System.Windows.Forms.Label();
            this.percOfAltEccLabel_ = new System.Windows.Forms.Label();
            this.percOfDamageLabel_ = new System.Windows.Forms.Label();
            this.logGroupBox = new System.Windows.Forms.GroupBox();
            this.logListBox = new System.Windows.Forms.ListBox();
            this.countGroupBox = new System.Windows.Forms.GroupBox();
            this.errorCountLabel = new System.Windows.Forms.Label();
            this.errorPictureBox = new System.Windows.Forms.PictureBox();
            this.okPictureBox = new System.Windows.Forms.PictureBox();
            this.errorCountLabel_ = new System.Windows.Forms.Label();
            this.okCountLabel_ = new System.Windows.Forms.Label();
            this.toolTip = new System.Windows.Forms.ToolTip(this.components);
            this.stopButtonXP = new PinkieControls.ButtonXP();
            this.pauseButtonXP = new PinkieControls.ButtonXP();
            this.closingTimer = new System.Windows.Forms.Timer(this.components);
            this.processTimer = new System.Windows.Forms.Timer(this.components);
            this.processPriorityGroupBox.SuspendLayout();
            this.processGroupBox.SuspendLayout();
            this.fileAnalyzeStatGroupBox.SuspendLayout();
            this.logGroupBox.SuspendLayout();
            this.countGroupBox.SuspendLayout();

            ((System.ComponentModel.ISupportInitialize)(this.errorPictureBox)).BeginInit();

```

```

((System.ComponentModel.ISupportInitialize)(this.okPictureBox)).BeginInit();
    this.SuspendLayout();
    //
    // processPriorityGroupBox
    //

this.processPriorityGroupBox.Controls.Add(this.processPriorityComboBox);
    this.processPriorityGroupBox.FlatStyle =
System.Windows.Forms.FlatStyle.Flat;
    this.processPriorityGroupBox.Location = new
System.Drawing.Point(617, 216);
    this.processPriorityGroupBox.Name = "processPriorityGroupBox";
    this.processPriorityGroupBox.Size = new System.Drawing.Size(135,
64);
    this.processPriorityGroupBox.TabIndex = 0;
    this.processPriorityGroupBox.TabStop = false;
    this.processPriorityGroupBox.Text = "Пріоритет процесу";
    //
    // processPriorityComboBox
    //
    this.processPriorityComboBox.BackColor =
System.Drawing.SystemColors.Control;
    this.processPriorityComboBox.DropDownStyle =
System.Windows.Forms.ComboBoxStyle.DropDownList;
    this.processPriorityComboBox.FlatStyle =
System.Windows.Forms.FlatStyle.Flat;
    this.processPriorityComboBox.FormattingEnabled = true;
    this.processPriorityComboBox.Items.AddRange(new object[] {
    "За замовчуванням",
    "Знижений",
    "Нормальний",
    "Підвищений",
    "Найвищий"});
    this.processPriorityComboBox.Location = new System.Drawing.Point(9,
33);
    this.processPriorityComboBox.Name = "processPriorityComboBox";
    this.processPriorityComboBox.Size = new System.Drawing.Size(117,
21);
    this.processPriorityComboBox.TabIndex = 0;
    this.processPriorityComboBox.TabStop = false;
    this.toolTip.SetToolTip(this.processPriorityComboBox, "Список
можливих значень пріоритету процесу обробки");
    this.processPriorityComboBox.SelectedIndexChanged += new
System.EventHandler(this.processPriorityComboBox_SelectedIndexChanged);
    //
    // processGroupBox
    //
    this.processGroupBox.Controls.Add(this.processProgressBar);
    this.processGroupBox.FlatStyle =
System.Windows.Forms.FlatStyle.Flat;
    this.processGroupBox.Location = new System.Drawing.Point(12, 9);
    this.processGroupBox.Name = "processGroupBox";
    this.processGroupBox.Size = new System.Drawing.Size(871, 65);
    this.processGroupBox.TabIndex = 0;
    this.processGroupBox.TabStop = false;
    this.processGroupBox.Text = "Обробка";
    //
    // processProgressBar
    //
    this.processProgressBar.Location = new System.Drawing.Point(14, 30);
    this.processProgressBar.Name = "processProgressBar";
    this.processProgressBar.Size = new System.Drawing.Size(844, 20);
    this.processProgressBar.Style =
System.Windows.Forms.ProgressBarStyle.Continuous;
    this.processProgressBar.TabIndex = 0;
    //
    // fileAnalyzeStatGroupBox
    //

```

```

this.fileAnalyzeStatGroupBox.Controls.Add(this.percOfAltEccLabel);
this.fileAnalyzeStatGroupBox.Controls.Add(this.percOfDamageLabel);
this.fileAnalyzeStatGroupBox.Controls.Add(this.percOfAltEccLabel_);
this.fileAnalyzeStatGroupBox.Controls.Add(this.percOfDamageLabel_);
this.fileAnalyzeStatGroupBox.FlatStyle =
System.Windows.Forms.FlatStyle.Flat;
this.fileAnalyzeStatGroupBox.Location = new System.Drawing.Point(12,
216);

this.fileAnalyzeStatGroupBox.Name = "fileAnalyzeStatGroupBox";
this.fileAnalyzeStatGroupBox.Size = new System.Drawing.Size(459,
64);

this.fileAnalyzeStatGroupBox.TabIndex = 0;
this.fileAnalyzeStatGroupBox.TabStop = false;
this.fileAnalyzeStatGroupBox.Text = "Результат аналізу цілісності
даних";

//
// percOfAltEccLabel
//
this.percOfAltEccLabel.AutoSize = true;
this.percOfAltEccLabel.Location = new System.Drawing.Point(195, 41);
this.percOfAltEccLabel.Name = "percOfAltEccLabel";
this.percOfAltEccLabel.Size = new System.Drawing.Size(10, 13);
this.percOfAltEccLabel.TabIndex = 0;
this.percOfAltEccLabel.Text = "-";
//
// percOfDamageLabel
//
this.percOfDamageLabel.AutoSize = true;
this.percOfDamageLabel.Location = new System.Drawing.Point(195, 20);
this.percOfDamageLabel.Name = "percOfDamageLabel";
this.percOfDamageLabel.Size = new System.Drawing.Size(10, 13);
this.percOfDamageLabel.TabIndex = 0;
this.percOfDamageLabel.Text = "-";
//
// percOfAltEccLabel_
//
this.percOfAltEccLabel_.AutoSize = true;
this.percOfAltEccLabel_.Location = new System.Drawing.Point(7, 41);
this.percOfAltEccLabel_.Name = "percOfAltEccLabel_";
this.percOfAltEccLabel_.Size = new System.Drawing.Size(163, 13);
this.percOfAltEccLabel_.TabIndex = 0;
this.percOfAltEccLabel_.Text = "Резерв перевірочних даних для
відновлення.";
//
// percOfDamageLabel_
//
this.percOfDamageLabel_.AutoSize = true;
this.percOfDamageLabel_.Location = new System.Drawing.Point(7, 20);
this.percOfDamageLabel_.Name = "percOfDamageLabel_";
this.percOfDamageLabel_.Size = new System.Drawing.Size(148, 13);
this.percOfDamageLabel_.TabIndex = 0;
this.percOfDamageLabel_.Text = "Всього пошкоджених секторів:";
//
// logGroupBox
//
this.logGroupBox.Controls.Add(this.logListBox);
this.logGroupBox.Location = new System.Drawing.Point(12, 80);
this.logGroupBox.Name = "logGroupBox";
this.logGroupBox.Size = new System.Drawing.Size(871, 130);
this.logGroupBox.TabIndex = 0;
this.logGroupBox.TabStop = false;
this.logGroupBox.Text = "Лог процесу";
//
// logListBox
//
this.logListBox.BackColor = System.Drawing.SystemColors.Control;
this.logListBox.BorderStyle = System.Windows.Forms.BorderStyle.None;
this.logListBox.FormattingEnabled = true;
this.logListBox.HorizontalScrollbar = true;

```

```

        this.logListBox.Location = new System.Drawing.Point(7, 23);
        this.logListBox.Name = "logListBox";
        this.logListBox.SelectionMode =
System.Windows.Forms.SelectionMode.None;
        this.logListBox.Size = new System.Drawing.Size(851, 91);
        this.logListBox.TabIndex = 0;
        this.logListBox.TabStop = false;
        this.logListBox.UseTabStops = false;
        this.logListBox.SelectedIndexChanged += new
System.EventHandler(this.logListBox_SelectedIndexChanged);
        //
        // countGroupBox
        //
        this.countGroupBox.Controls.Add(this.errorCountLabel);
        this.countGroupBox.Controls.Add(this.okCountLabel);
        this.countGroupBox.Controls.Add(this.errorPictureBox);
        this.countGroupBox.Controls.Add(this.okPictureBox);
        this.countGroupBox.Controls.Add(this.errorCountLabel_);
        this.countGroupBox.Controls.Add(this.okCountLabel_);
        this.countGroupBox.Location = new System.Drawing.Point(482, 216);
        this.countGroupBox.Name = "countGroupBox";
        this.countGroupBox.Size = new System.Drawing.Size(124, 64);
        this.countGroupBox.TabIndex = 0;
        this.countGroupBox.TabStop = false;
        this.countGroupBox.Text = "Лічильник процесу";
        //
        // errorCountLabel
        //
        this.errorCountLabel.AutoSize = true;
        this.errorCountLabel.Location = new System.Drawing.Point(63, 41);
        this.errorCountLabel.Name = "errorCountLabel";
        this.errorCountLabel.Size = new System.Drawing.Size(13, 13);
        this.errorCountLabel.TabIndex = 0;
        this.errorCountLabel.Text = "0";
        this.toolTip.SetToolTip(this.errorCountLabel, "Лічильник некоректно
оброблених файлів");
        //
        // okCountLabel
        //
        this.okCountLabel.AutoSize = true;
        this.okCountLabel.Location = new System.Drawing.Point(63, 20);
        this.okCountLabel.Name = "okCountLabel";
        this.okCountLabel.Size = new System.Drawing.Size(13, 13);
        this.okCountLabel.TabIndex = 0;
        this.okCountLabel.Text = "0";
        this.toolTip.SetToolTip(this.okCountLabel, "Лічильник коректно
оброблених файлів");
        //
        // errorPictureBox
        //
        this.errorPictureBox.Image =
((System.Drawing.Image) (resources.GetObject("errorPictureBox.Image")));
        this.errorPictureBox.Location = new System.Drawing.Point(10, 40);
        this.errorPictureBox.Name = "errorPictureBox";
        this.errorPictureBox.Size = new System.Drawing.Size(21, 15);
        this.errorPictureBox.TabIndex = 2;
        this.errorPictureBox.TabStop = false;
        //
        // okPictureBox
        //
        this.okPictureBox.Image =
((System.Drawing.Image) (resources.GetObject("okPictureBox.Image")));
        this.okPictureBox.Location = new System.Drawing.Point(10, 19);
        this.okPictureBox.Name = "okPictureBox";
        this.okPictureBox.Size = new System.Drawing.Size(21, 15);
        this.okPictureBox.TabIndex = 1;
        this.okPictureBox.TabStop = false;
        //
        // errorCountLabel_

```

```

//
this.errorCountLabel_.AutoSize = true;
this.errorCountLabel_.Location = new System.Drawing.Point(28, 41);
this.errorCountLabel_.Name = "errorCountLabel_";
this.errorCountLabel_.Size = new System.Drawing.Size(35, 13);
this.errorCountLabel_.TabIndex = 0;
this.errorCountLabel_.Text = "Error :";
this.toolTip.SetToolTip(this.errorCountLabel_, "Лічильник некоректно
оброблених файлів");
//
// okCountLabel_
//
this.okCountLabel_.AutoSize = true;
this.okCountLabel_.Location = new System.Drawing.Point(28, 20);
this.okCountLabel_.Name = "okCountLabel_";
this.okCountLabel_.Size = new System.Drawing.Size(28, 13);
this.okCountLabel_.TabIndex = 0;
this.okCountLabel_.Text = "OK :";
this.toolTip.SetToolTip(this.okCountLabel_, "Лічильник коректно
оброблених файлів");
//
// toolTip
//
this.toolTip.AutomaticDelay = 2000;
this.toolTip.AutoPopDelay = 20000;
this.toolTip.InitialDelay = 2000;
this.toolTip.ReshowDelay = 1000;
//
// stopButtonXP
//
this.stopButtonXP.BackColor =
System.Drawing.Color.FromArgb(((int)((byte)0)), ((int)((byte)236))),
((int)((byte)233))), ((int)((byte)216))));
this.stopButtonXP.DefaultScheme = true;
this.stopButtonXP.DialogResult =
System.Windows.Forms.DialogResult.None;
this.stopButtonXP.Hint = "";
this.stopButtonXP.Location = new System.Drawing.Point(762, 257);
this.stopButtonXP.Name = "stopButtonXP";
this.stopButtonXP.Scheme = PinkieControls.ButtonXP.Schemes.Blue;
this.stopButtonXP.Size = new System.Drawing.Size(121, 23);
this.stopButtonXP.TabIndex = 2;
this.stopButtonXP.Text = "Перервати обробку";
this.toolTip.SetToolTip(this.stopButtonXP, "Припинення обробки
файлів із закриттям даного вікна");
this.stopButtonXP.Click += new
System.EventHandler(this.stopButtonXP_Click);
//
// pauseButtonXP
//
this.pauseButtonXP.BackColor =
System.Drawing.Color.FromArgb(((int)((byte)0)), ((int)((byte)236))),
((int)((byte)233))), ((int)((byte)216))));
this.pauseButtonXP.DefaultScheme = true;
this.pauseButtonXP.DialogResult =
System.Windows.Forms.DialogResult.None;
this.pauseButtonXP.Hint = "";
this.pauseButtonXP.Location = new System.Drawing.Point(762, 220);
this.pauseButtonXP.Name = "pauseButtonXP";
this.pauseButtonXP.Scheme = PinkieControls.ButtonXP.Schemes.Blue;
this.pauseButtonXP.Size = new System.Drawing.Size(121, 23);
this.pauseButtonXP.TabIndex = 1;
this.pauseButtonXP.Text = "Пауза";
this.toolTip.SetToolTip(this.pauseButtonXP, "Постановка/зняття
процесу обробки з паузи");
this.pauseButtonXP.Click += new
System.EventHandler(this.pauseButtonXP_Click);
//
// closingTimer

```

```

        //
        this.closingTimer.Tick += new
System.EventHandler(this.closingTimer_Tick);
        //
        // processTimer
        //
        this.processTimer.Interval = 500;
        this.processTimer.Tick += new
System.EventHandler(this.processTimer_Tick);
        //
        // ProcessForm
        //
        this.AutoScaleDimensions = new System.Drawing.Size(6F, 13F);
        this.AutoScaleMode = System.Windows.Forms.AutoScaleMode.Font;
        this.ClientSize = new System.Drawing.Size(894, 292);
        this.ControlBox = false;
        this.Controls.Add(this.stopButtonXP);
        this.Controls.Add(this.pauseButtonXP);
        this.Controls.Add(this.countGroupBox);
        this.Controls.Add(this.processPriorityGroupBox);
        this.Controls.Add(this.logGroupBox);
        this.Controls.Add(this.fileAnalyzeStatGroupBox);
        this.Controls.Add(this.processGroupBox);
        this.DoubleBuffered = true;
        this.FormBorderStyle =
System.Windows.Forms.FormBorderStyle.FixedDialog;
        this.Icon =
((System.Drawing.Icon) (resources.GetObject("$this.Icon")));
        this.MaximizeBox = false;
        this.MinimizeBox = false;
        this.Name = "ProcessForm";
        this.ShowInTaskbar = false;
        this.StartPosition =
System.Windows.Forms.FormStartPosition.CenterScreen;
        this.Text = "Обработка файла";
        this.Load += new System.EventHandler(this.ProcessForm_Load);
        this.processPriorityGroupBox.ResumeLayout(false);
        this.processGroupBox.ResumeLayout(false);
        this.fileAnalyzeStatGroupBox.ResumeLayout(false);
        this.fileAnalyzeStatGroupBox.PerformLayout();
        this.logGroupBox.ResumeLayout(false);
        this.countGroupBox.ResumeLayout(false);
        this.countGroupBox.PerformLayout();

        ((System.ComponentModel.ISupportInitialize)(this.errorPictureBox)).EndInit();

        ((System.ComponentModel.ISupportInitialize)(this.okPictureBox)).EndInit();
        this.ResumeLayout(false);
    }

#endregion

private System.Windows.Forms.GroupBox processPriorityGroupBox;
private System.Windows.Forms.GroupBox processGroupBox;
private System.Windows.Forms.ProgressBar processProgressBar;
private System.Windows.Forms.GroupBox fileAnalyzeStatGroupBox;
private System.Windows.Forms.Label percOfDamageLabel_;
private System.Windows.Forms.Label percOfAltEccLabel_;
private System.Windows.Forms.GroupBox logGroupBox;
private System.Windows.Forms.GroupBox countGroupBox;
private System.Windows.Forms.Label errorCountLabel_;
private System.Windows.Forms.Label okCountLabel_;
private System.Windows.Forms.ListBox logListBox;
private System.Windows.Forms.ComboBox processPriorityComboBox;
private System.Windows.Forms.PictureBox errorPictureBox;
private System.Windows.Forms.PictureBox okPictureBox;
private System.Windows.Forms.Label errorCountLabel;
private System.Windows.Forms.Label okCountLabel;

```

```
private System.Windows.Forms.ToolTip toolTip;  
private System.Windows.Forms.Timer closingTimer;  
private System.Windows.Forms.Label percOfAltEccLabel;  
private System.Windows.Forms.Label percOfDamageLabel;  
private PinkieControls.ButtonXP pauseButtonXP;  
private PinkieControls.ButtonXP stopButtonXP;  
private System.Windows.Forms.Timer procesTimer;  
    }  
}
```

Кафедра \_ КБПЗ \_ 2023 рік

### Файл FileAnalyzer.cs - контроль цілісності даних

```

using System;
using System.Threading;
using System.IO;

namespace RecoveryDisk
{
    /// <summary>
    /// Клас контролю цілісності набору файлів-томів
    /// </summary>
    public class FileAnalyzer
    {
        #region Delegates

        /// <summary>
        /// Делегат відновлення прогресу контролю цілісності файлів
        /// </summary>
        public OnUpdateDoubleValueHandler OnUpdateFileAnalyzeProgress;

        /// <summary>
        /// Делегат завершення процесу контролю цілісності файлів
        /// </summary>
        public OnEventHandler OnFileAnalyzeFinish;

        /// <summary>
        /// Делегат одержання статистики ушкоджень багатотомного архіву
        /// </summary>
        public OnUpdateTwoDoubleValueHandler OnGetDamageStat;

        #endregion Delegates

        #region Public Properties & Data

        /// <summary>
        /// Булевська властивість "Файл обробляється?"
        /// </summary>
        public bool InProcessing
        {
            get
            {
                if (
                    (this.thrFileAnalyzer != null)
                    &&
                    (
                        (this.thrFileAnalyzer.ThreadState ==
ThreadState.Running)
                        ||
                        (this.thrFileAnalyzer.ThreadState ==
ThreadState.WaitSleepJoin)
                    )
                )
                {
                    return true;
                }
                else
                {
                    return false;
                }
            }
        }

        /// <summary>
        /// Булевська властивість "Екземпляр класу закінчив обробку
        /// (має актуальний стан змінних-членів)?"
        /// </summary>

```

```

public bool Finished
{
    get
    {
        // Якщо клас не зайнятий обробкою - повертаємо значення
        if (!InProcessing)
        {
            return this.finished;
        }
        else
        {
            return false;
        }
    }
}

/// <summary>
/// Екземпляр класу повністю закінчив обробку?
/// </summary>
private bool finished;

/// <summary>
/// Булевська властивість "Безліч файлів оброблена коректно?"
/// </summary>
public bool ProcessedOK
{
    get
    {
        // Якщо клас не зайнятий обробкою - повертаємо значення
        if (!InProcessing)
        {
            return this.processedOK;
        }
        else
        {
            return false;
        }
    }
}

/// <summary>
/// Обробка набору файлів зроблена коректно?
/// </summary>
private bool processedOK;

/// <summary>
/// Список порядкових номерів наявних томів
/// </summary>
public int[] VolList
{
    get
    {
        if (!InProcessing)
        {
            return this.volList;
        }
        else
        {
            return null;
        }
    }
}

/// <summary>
/// Вектор, що вказує на состав томів
/// </summary>
private int[] volList;

/// <summary>

```

```

/// Всі томи для відновлення коректні?
/// </summary>
public bool AllEccVolsOK
{
    get
    {
        if (!InProcessing)
        {
            return this.allEccVolsOK;
        } else
        {
            return false;
        }
    }
}

/// <summary>
/// Всі томи для відновлення коректні?
/// </summary>
private bool allEccVolsOK;

/// <summary>
/// Пріоритет процесу
/// </summary>
public int ThreadPriority
{
    get
    {
        return (int)this.threadPriority;
    }
    set
    {
        if (
            (this.thrFileAnalyzer != null)
            &&
            (this.thrFileAnalyzer.IsAlive)
        )
        {
            switch (value)
            {
                default:
                case 0:
                {
                    this.threadPriority =
System.Threading.ThreadPriority.Lowest;

                    break;
                }

                case 1:
                {
                    this.threadPriority =
System.Threading.ThreadPriority.BelowNormal;

                    break;
                }

                case 2:
                {
                    this.threadPriority =
System.Threading.ThreadPriority.Normal;

                    break;
                }

                case 3:
                {

```

```

        this.threadPriority =
System.Threading.ThreadPriority.AboveNormal;

        break;
    }

    case 4:
    {
        this.threadPriority =
System.Threading.ThreadPriority.Highest;

        break;
    }
}

// Установлюємо обраний пріоритет процесу
this.thrFileAnalyzer.Priority = this.threadPriority;

// Дублюємо установку параметра для підконтрольного об'єкта
if (this.eFileIntegrityCheck != null)
{
    this.eFileIntegrityCheck.ThreadPriority = value;
}
}
}

/// <summary>
/// Пріоритет процесу контролю цілісності файлів
/// </summary>
private ThreadPriority threadPriority;

/// <summary>
/// Подія, установлювана по завершенню обробки
/// </summary>
public ManualResetEvent[] FinishedEvent
{
    get
    {
        return this.finishedEvent;
    }
}

/// <summary>
/// Подія, установлювана по завершенню обробки
/// </summary>
private ManualResetEvent[] finishedEvent;

#endregion Public Properties & Data

#region Data

/// <summary>
/// Модуль для впакування (розпакування) ім'я файлу в префіксний формат
/// </summary>
private FileNamer eFileNamer;

/// <summary>
/// Екземпляр класу контролю цілісності набору файлів
/// </summary>
private FileIntegrityCheck eFileIntegrityCheck;

/// <summary>
/// Шлях до файлів для обробки
/// </summary>
private String path;

/// <summary>
/// Ім'я файлу, якому належить безліч томів

```

```

    /// </summary>
    private String fileName;

    /// <summary>
    /// Кількість основних томів
    /// </summary>
    private int dataCount;

    /// <summary>
    /// Кількість томів для відновлення
    /// </summary>
    private int eccCount;

    /// <summary>
    /// Тип кодера циклічного коду (по типу використовуваної матриці
кодування)
    /// </summary>
    private int codecType;

    /// <summary>
    /// Використовується швидке добування з томів (без перевірки CRC-64)?
    /// </summary>
    private bool fastExtraction;

    /// <summary>
    /// Потік контролю цілісності файлу
    /// </summary>
    private Thread thrFileAnalyzer;

    /// <summary>
    /// Подія припинення обробки файлів
    /// </summary>
    private ManualResetEvent[] exitEvent;

    /// <summary>
    /// Подія продовження обробки файлів
    /// </summary>
    private ManualResetEvent[] executeEvent;

    /// <summary>
    /// Подія "пробудження" циклу очікування
    /// </summary>
    private ManualResetEvent[] wakeUpEvent;

    #endregion Data

    #region Construction & Destruction

    /// <summary>
    /// Конструктор класу перевірки цілісності набору файлів
    /// </summary>
    public FileAnalyzer()
    {
        // Модуль для впакування (розпакування) ім'я файлу в префіксний
формат
        this.eFileNamer = new FileNamer();

        // Створюємо екземпляр класу контролю цілісності набору файлів
        this.eFileIntegrityCheck = new FileIntegrityCheck();

        // Шлях до файлів для обробки за замовчуванням порожній
        this.path = "";

        // Ініціалізуємо ім'я файлу за замовчуванням
        this.fileName = "NONAME";

        // Спочатку всі томи для відновлення вважаємо ушкодженими
        this.allEccVolsOK = false;
    }

```

```

// Екземпляр класу повністю закінчив обробку?
this.finished = true;

// Обробка зроблена коректно?
this.processedOK = false;

// За замовчуванням встановлюється фоновий пріоритет
this.threadPriority = 0;

// Ініціалізуємо подію припинення обробки файлів
this.exitEvent = new ManualResetEvent[] { new
ManualResetEvent(false) };

// Ініціалізуємо подію продовження обробки файлів
this.executeEvent = new ManualResetEvent[] { new
ManualResetEvent(false) };

// Ініціалізуємо подію "пробудження" циклу очікування
this.wakeUpEvent = new ManualResetEvent[] { new
ManualResetEvent(false) };

// Подія, установлювана по завершенню обробки
this.finishedEvent = new ManualResetEvent[] { new
ManualResetEvent(true) };
}

#endregion Construction & Destruction

#region Public Operations

/// <summary>
/// Метод запуску потоку обробки обчислення й записи CRC64 у кінець
файлів
/// </summary>
/// <param name="path">Шлях до файлів для обробки</param>
/// <param name="fileName">Ім'я файлу для обробки</param>
/// <param name="dataCount">Конфігурація кількості основних
томів</param>
/// <param name="eccCount">Конфігурація кількості томів для
відновлення</param>
/// <param name="codecType">Тип кодера циклічного коду (по типу
матриці)</param>
/// <param name="runAsSeparateThread">Запускати в окремому
потоці?</param>
/// <returns>Булевський прапор операції</returns>
public bool StartToWriteCRC64(String path, String fileName, int
dataCount, int eccCount, int codecType, bool runAsSeparateThread)
{
// Якщо потік обчислення CRC-64 працює - не дозволяємо повторний
запуск
if (InProcessing)
{
return false;
}

// Скидаємо прапор коректності результату перед запуском потоку
this.processedOK = false;

// Скидаємо індикатор актуального стану змінних-членів
this.finished = false;

// Зберігаємо шлях до файлів для обробки
if (path == null)
{
this.path = "";
} else
{
// Робимо виділення шляху з "path" у випадку,

```

```

        // якщо туди було записано повне ім'я
        this.path = this.eFileNamer.GetPath(path);
    }

    if (fileName == null)
    {
        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;

        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();

        return false;
    }

    // Робимо виділення короткого ім'я файлу з "fileName" у випадку,
    // якщо туди було записано повне ім'я
    this.fileName = this.eFileNamer.GetShortFileName(fileName);

    // Перевіряємо на некоректну конфігурацію
    if (
        (dataCount <= 0)
        ||
        (eccCount <= 0)
        ||
        ((dataCount + eccCount) >
(int)CicleCodeConst.MaxVolCountAlt)
    )
    {
        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;

        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();

        return false;
    }

    // Зберігаємо кількість основних томів
    this.dataCount = dataCount;

    // Зберігаємо кількість томів для відновлення
    this.eccCount = eccCount;

    // Зберігаємо тип кодера циклічного коду (по типу використовуваної
матриці кодування)
    this.codecType = codecType;

    // Указуємо, що потік повинен виконуватися
    this.exitEvent[0].Reset();
    this.executeEvent[0].Set();
    this.wakeUpEvent[0].Reset();
    this.finishedEvent[0].Reset();

    // Якщо зазначено, що не потрібен запуск в окремому потоці,
    // запускаємо в даному
    if (!runAsSeparateThread)
    {
        // Обчислюємо CRC-64 для кожного з файлів набору
        WriteCRC64();

        // Повертаємо результат обробки
        return this.processedOK;
    }

    // Створюємо потік обчислення й запису CRC-64...
    this.thrFileAnalyzer = new Thread(new ThreadStart(WriteCRC64));

    //...потім даємо йому ім'я...

```

```

this.thrFileAnalyzer.Name = "FileAnalyzer.WriteCRC64()";

//...установлюємо обраний пріоритет завдання...
this.thrFileAnalyzer.Priority = this.threadPriority;

//...і запускаємо його
this.thrFileAnalyzer.Start();

// Повідомляємо, що все нормально
return true;
}

/// <summary>
/// Метод запуску потоку обробки перевірки CRC64, записаного в кінець
/// кожного з файлів набору, з генеруванням списку наявних томів
"vollist",
/// який буде використаний декодером для відновлення даних
/// </summary>
/// <param name="path">Шлях до файлів для обробки</param>
/// <param name="fileName">Ім'я файлу для обробки</param>
/// <param name="dataCount">Конфігурація кількості основних
томів</param>
/// <param name="eccCount">Конфігурація кількості томів для
відновлення</param>
/// <param name="codecType">Тип кодера циклічного коду (по типу
матриці)</param>
/// <param name="fastExtraction">Використовується швидке добування з
томів (без перевірки CRC-64)?</param>
/// <param name="runAsSeparateThread">Запускати в окремому
потоці?</param>
/// <returns>Булевський прапор операції</returns>
public bool StartToAnalyzeCRC64(String path, String fileName, int
dataCount, int eccCount, int codecType, bool fastExtraction, bool
runAsSeparateThread)
{
    // Якщо потік обчислення CRC-64 працює - не дозволяємо повторний
запуск
    if (InProcessing)
    {
        return false;
    }

    // Спочатку всі томи для відновлення вважаємо ушкодженими
    this.allEccVolsOK = false;

    // Скидаємо прапор коректності результату перед запуском потоку
    this.processedOK = false;

    // Скидаємо індикатор актуального стану змінних-членів
    this.finished = false;

    // Зберігаємо шлях до файлів для обробки
    if (path == null)
    {
        this.path = "";
    }
    else
    {
        // Робимо виділення шляху з "path" у випадку,
        // якщо туди було записано повне ім'я
        this.path = this.eFileNamer.GetPath(path);
    }

    if (fileName == null)
    {
        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;

        // Установлюємо подію завершення обробки

```

```

        this.finishedEvent[0].Set();

        return false;
    }

    // Робимо виділення короткого ім'я файлу з "fileName" у випадку,
    // якщо туди було записано повне ім'я
    this.fileName = this.eFileNamer.GetShortFileName(fileName);

    // Перевіряємо на некоректну конфігурацію
    if (
        (dataCount <= 0)
        ||
        (eccCount <= 0)
        ||
        ((dataCount + eccCount) >
(int)CicleCodeConst.MaxVolCountAlt)
    )
    {
        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;

        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();

        return false;
    }

    // Зберігаємо кількість основних томів
    this.dataCount = dataCount;

    // Зберігаємо кількість томів для відновлення
    this.eccCount = eccCount;

    // Зберігаємо тип кодека кодера циклічного коду (по типу
використовуваної матриці кодування)
    this.codecType = codecType;

    // Використовується швидке добування з томів (без перевірки CRC-64)?
    this.fastExtraction = fastExtraction;

    // Указуємо, що потік повинен виконуватися
    this.exitEvent[0].Reset();
    this.executeEvent[0].Set();
    this.wakeupEvent[0].Reset();
    this.finishedEvent[0].Reset();

    // Якщо зазначено, що не потрібен запуск в окремому потоці,
    // запускаємо в даному
    if (!runAsSeparateThread)
    {
        // Обчислюємо й перевіряємо CRC-64 для кожного з файлів набору
із заповненням
        // властивості VolList
        AnalyzeCRC64();

        // Повертаємо результат обробки
        return this.processedOK;
    }

    // Створюємо потік обчислення й перевірки CRC-64...
    this.thrFileAnalyzer = new Thread(new ThreadStart(AnalyzeCRC64));

    //...потім даємо йому ім'я...
    this.thrFileAnalyzer.Name = "FileAnalyzer.AnalyzeCRC64()";

    //...установлюємо обраний пріоритет завдання...
    this.thrFileAnalyzer.Priority = this.threadPriority;

```

```

        //...і запускаємо його
        this.thrFileAnalyzer.Start();

        // Повідомляємо, що все нормально
        return true;
    }

    /// <summary>
    /// Метод зупинки потоку
    /// </summary>
    public void Stop()
    {
        // Указуємо, що потік обробки більше не повинен виконуватися
        this.exitEvent[0].Set();

        // Примусово знімаємо з паузи
        this.executeEvent[0].Set();

        // Знімаємо з очікування в циклі
        this.wakeUpEvent[0].Set();
    }

    /// <summary>
    /// Постановка потоку обробки на паузу
    /// </summary>
    public void Pause()
    {
        // Ставимо на паузу
        this.executeEvent[0].Reset();

        // Знімаємо з очікування в циклі
        this.wakeUpEvent[0].Set();
    }

    /// <summary>
    /// Зняття потоку обробки з паузи
    /// </summary>
    public void Continue()
    {
        // Знімаємо обробку с паузи
        this.executeEvent[0].Set();
    }

    #endregion Public Operations

    #region Private Operations

    /// <summary>
    /// Обчислення й запис у кінець файлів значення CRC-64
    /// </summary>
    private void WriteCRC64()
    {
        // Обчислюємо значення модуля, що дозволить виводити відсоток
        обробки
        // рівно при одиничному збільшенні для циклу по "i"
        int progressMod1 = (this.dataCount + this.eccCount) / 100;

        // Якщо модуль дорівнює нулю, то збільшуємо його до значення "1",
        щоб
        // прогрес виводився на кожній ітерації (файл дуже маленький)
        if (progressMod1 == 0)
        {
            progressMod1 = 1;
        }

        // Піддаємо обробці всі томи
        for (int volNum = 0; volNum < (this.dataCount + this.eccCount);
        volNum++)
        {

```

```

// Зчитуємо первісне ім'я файлу
String fileName = this.fileName;

// Одержуємо ім'я вихідного файлу в префіксній формі
this.eFileNamer.Pack(ref fileName, volNum, this.dataCount,
this.eccCount, this.codecType);

// Формуємо повне ім'я файлу
fileName = this.path + fileName;

// Робимо обчислення CRC-64 для кожного файлу
if (this.eFileIntegrityCheck.StartToWriteCRC64(fileName, true))
{
    // Цикл очікування завершення обробки файлу
    while (true)
    {
        // Якщо не виявили встановленої події "executeEvent",
        // те користувач хоче, щоб ми поставили обробку на паузу
        if (!ManualResetEvent.WaitAll(this.executeEvent, 0,
false))
        {
            //...припиняємо роботу контрольованого алгоритму...
            this.eFileIntegrityCheck.Pause();

            //...програма переходить у режим сна
            ManualResetEvent.WaitAll(this.executeEvent);

            // А коли прокинулися, указуємо, що обробка повинна
            тривати
            this.eFileIntegrityCheck.Continue();
        }

        // Чекаємо кожне з перерахованих подій...
        ManualResetEvent[] { this.wakeUpEvent[0], this.exitEvent[0],
this.eFileIntegrityCheck.FinishedEvent[0] });

        //...якщо одержали сигнал до того, щоб прокинутися -
        // переходимо на нову ітерацію, тому що прокидаємося
        // перед постановкою на паузу...
        if (eventIdx == 0)
        {
            //...попередньо скинувши подію, що змусила нас
            прокинутися
            this.wakeUpEvent[0].Reset();

            continue;
        }

        //...якщо одержали сигнал до виходу з обробки...
        if (eventIdx == 1)
        {
            //...зупиняємо контрольований алгоритм
            this.eFileIntegrityCheck.Stop();

            // Указуємо на те, що обробка була перервана
            this.processedOK = false;

            // Активуємо індикатор актуального стану змінних-
            членів
            this.finished = true;

            // Установлюємо подію завершення обробки
            this.finishedEvent[0].Set();

            return;
        }
    }
}

```

```

        //...якщо одержали сигнал про завершення обробки
вкладеним алгоритмом...
        if (eventIdx == 2)
        {
            //...виходимо із циклу очікування завершення (цього
й чекали в while(true)!)
            break;
        }

        } // while(true)

    } else
    {
        // Скидаємо прапор коректності результату
        this.processedOK = false;

        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;

        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();

        return;
    }

    // У зв'язку із закриттям великої кількості файлових потоків
    // необхідно дочекатися запису змін, внесених потоком
    // кодування в тіло класу. Потік уже не працює, але
    // установлена ім Булевська властивість, можливо, ще
    // "не виявилось"
    for (int i = 0; i < (int)WaitCount.MaxWaitCount; i++)
    {
        if (!this.eFileIntegrityCheck.Finished)
        {
            Thread.Sleep((int)WaitTime.MinWaitTime);
        }
        else
        {
            break;
        }
    }

    // Якщо цикли очікування закриття файлових потоків не привели до
бажаного
    // результату - це помилка
    if (!this.eFileIntegrityCheck.ProcessedOK)
    {
        // Указуємо на те, що обробка не була завершена коректно
        this.processedOK = false;

        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;

        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();

        return;
    }

    // Виводимо прогрес обробки
    if (
        ((volNum % progressMod1) == 0)
        &&
        (OnUpdateFileAnalyzeProgress != null)
    )
    {
        OnUpdateFileAnalyzeProgress(((double) (volNum + 1) /
(double) (this.dataCount + this.eccCount)) * 100.0);
    }

```

```

"executeEvent" // У випадку, якщо потрібна постановка на паузу, подію
               // буде скинуто, і будемо на паузі аж до його появи
ManualResetEvent.WaitAll(this.executeEvent);

               // Якщо зазначено, що потрібно вийти з потоку - виходимо
if (ManualResetEvent.WaitAll(this.exitEvent, 0, false))
{
    // Указуємо на те, що обробка була перервана
    this.processedOK = false;

    // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
    this.finished = true;

    // Установлюємо подію завершення обробки
    this.finishedEvent[0].Set();

    return;
}

// Повідомляємо про закінчення процесу обробки
if (OnFileAnalyzeFinish != null)
{
    OnFileAnalyzeFinish();
}

// Повідомляємо, що обробка пройшла коректно
this.processedOK = true;

// Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
this.finished = true;

// Установлюємо подію завершення обробки
this.finishedEvent[0].Set();
}

    /// <summary>
    /// Обчислення й перевірка значення CRC-64, записаного наприкінці файлу
    /// </summary>
private void AnalyzeCRC64()
{
    // Обчислюємо значення модуля, що дозволить виводити відсоток
    // рівно при одиничному збільшенні для циклу по "i"
    int progressMod1 = (this.dataCount + this.eccCount) / 100;

    // Якщо модуль дорівнює нулю, то збільшуємо його до значення "1",
    // щоб прогрес виводився на кожній ітерації (файл дуже маленький)
    if (progressMod1 == 0)
    {
        progressMod1 = 1;
    }

    // Виділяємо пам'ять під "vollList"
    this.vollList = new int[this.dataCount];

    // Виділяємо пам'ять під "altEccList"
    int[] altEccList = new int[this.eccCount];

    // Індекс у масиві томів
    int vollListIdx = 0;

    // Індекс у масиві томів для відновлення
    int altEccListIdx = 0;

    // Лічильник кількості ушкоджених основних томів

```

```

int dataVolMissCount = 0;

// Лічильник кількості знайдених томів для відновлення
int eccVolPresentCount = 0;

// Ім'я файлу для обробки
String fileName;

// Піддаємо перевірці всі основні томи
for (int dataNum = 0; dataNum < this.dataCount; dataNum++)
{
    // Спочатку припускаємо, що поточний том ушкоджено
    bool dataVolIsOK = false;

    // Зчитуємо первісне ім'я файлу
    fileName = this.fileName;

    // Одержуємо ім'я вихідного файлу в префіксній формі
    this.eFileNamer.Pack(ref fileName, dataNum, this.dataCount,
this.eccCount, this.codecType);

    // Формуємо повне ім'я файлу
    fileName = this.path + fileName;

    // Якщо вихідний файл існує...
    if (File.Exists(fileName))
    {
        // Якщо не використовується швидке добування - перевіряємо
на цілісність
        // CRC-64, інакше думаємо, що все коректно (цілісність тому
беремо
        // по факті його наявності)
        if (!this.fastExtraction)
        {
            //...- робимо його перевірку
            if (this.eFileIntegrityCheck.StartToCheckCRC64(fileName,
true))
            {
                // Цикл очікування завершення обробки файлу
                while (true)
                {
                    // Якщо не виявили встановленої події
"executeEvent",
                    // те користувач хоче, щоб ми поставили обробку
на паузу -
                    if (!ManualResetEvent.WaitAll(this.executeEvent,
0, false))
                    {
                        //...припиняємо роботу контрольованого
алгоритму...
                        this.eFileIntegrityCheck.Pause();

                        //...програма переходить у режим сна
                        ManualResetEvent.WaitAll(this.executeEvent);

                        // А коли прокинулися, указуємо, що обробка
повинна тривати
                        this.eFileIntegrityCheck.Continue();
                    }

                    // Чекаємо кожне з перерахованих подій...
                    int eventId = ManualResetEvent.WaitAny(new
ManualResetEvent[] { this.wakeupEvent[0], this.exitEvent[0],
this.eFileIntegrityCheck.FinishedEvent[0] });

                    //...якщо одержали сигнал до того, щоб
прокинутися -
                    // переходимо на нову ітерацію, тому що
прокидаємося

```

```

// перед постановкою на паузу...
if (eventIdx == 0)
{
    //...попередньо скинувши подію, що змусила
    this.wakeupEvent[0].Reset();

    continue;
}

//...якщо одержали сигнал до виходу з обробки...
if (eventIdx == 1)
{
    //...зупиняємо контрольований алгоритм
    this.eFileIntegrityCheck.Stop();

    // Указуємо на те, що обробка була перервана
    this.processedOK = false;

    // Активуємо індикатор актуального стану
    this.finished = true;

    // Установлюємо подію завершення обробки
    this.finishedEvent[0].Set();

    return;
}

//...якщо одержали сигнал про завершення обробки
if (eventIdx == 2)
{
    //...виходимо із циклу очікування завершення
    break;
}
} // while(true)

} else
{
    // Скидаємо прапор коректності результату
    this.processedOK = false;

    // Активуємо індикатор актуального стану змінних-
    this.finished = true;

    // Установлюємо подію завершення обробки
    this.finishedEvent[0].Set();

    return;
}

// У зв'язку із закриттям великої кількості файлових
потоків
// необхідно дочекатися запису змін, внесених потоком
// кодування в тіло класу. Потік уже не працює, але
// установлене ім Булевська властивість, можливо, ще
// "не виявилось"
for (int i = 0; i < (int)WaitCount.MaxWaitCount; i++)
{
    if (!this.eFileIntegrityCheck.Finished)
    {
        Thread.Sleep((int)WaitTime.MinWaitTime);
    }
    else
    {

```

нас прокинутися

змінних-членів

вкладеним алгоритмом...

(цього й чекали в while(true)!) break;

членів

```

        break;
    }
}

// Указуємо, що основний том коректний
if (this.eFileIntegrityCheck.ProcessedOK)
{
    dataVolIsOK = true;
}

} else
{
    // Указуємо, що основний том коректний
    dataVolIsOK = true;
}

// Виводимо прогрес обробки
if (
    ((dataNum % progressMod1) == 0)
    &&
    (OnUpdateFileAnalyzeProgress != null)
)
{
    OnUpdateFileAnalyzeProgress(((double)(dataNum + 1) /
(double)(this.dataCount + this.eccCount)) * 100.0);
}

"executeEvent"
// У випадку, якщо потрібна постанова на паузу, подію
// буде скинуто, і будемо на паузі аж до його появи
ManualResetEvent.WaitAll(this.executeEvent);

// Якщо зазначено, що потрібно вийти з потоку - виходимо
if (ManualResetEvent.WaitAll(this.exitEvent, 0, false))
{
    // Указуємо на те, що обробка була перервана
    this.processedOK = false;

    // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
    this.finished = true;

    // Установлюємо подію завершення обробки
    this.finishedEvent[0].Set();

    return;
}
}

"volList",
// Якщо даний основний том не ушкоджений, записуємо його в
// а інакше збільшуємо лічильник ушкоджених томів і ставимо на
місце
// номера тому значення "-1", що вкаже на необхідність
підстановки
// тому для відновлення
if (dataVolIsOK)
{
    this.volList[volListIdx++] = dataNum;
} else
{
    this.volList[volListIdx++] = -1;

    // Збільшуємо лічильник кількості ушкоджених основних томів
    dataVolMissCount++;
}
}

// Тепер, коли знаємо кількість ушкоджених основних томів,

```

```

// потрібно просканувати всі файли для відновлення, і визначити
// необхідну їхню частину в список томів, а "надлишок" помістити в
// список альтернативних томів для відновлення
for (int eccNum = this.dataCount; eccNum < (this.dataCount +
this.eccCount); eccNum++)
{
    // Спочатку припускаємо, що поточний том ушкоджено
    bool eccVolIsOK = false;

    // Зчитуємо первісне ім'я файлу
    fileName = this.fileName;

    // Одержуємо ім'я вихідного файлу в префіксній формі
    this.eFileNamer.Pack(ref fileName, eccNum, this.dataCount,
this.eccCount, this.codecType);

    // Формуємо повне ім'я файлу
    fileName = this.path + fileName;

    // Якщо вихідний файл існує...
    if (File.Exists(fileName))
    {
        // Якщо не використовується швидке добування - перевіряємо
        // CRC-64, інакше думаємо, що все коректно (цілісність тому
        // по факту його наявності)
        if (!this.fastExtraction)
        {
            //...- робимо його перевірку
            if (this.eFileIntegrityCheck.StartToCheckCRC64(fileName,
true))
            {
                // Цикл очікування завершення обробки файлу
                while (true)
                {
                    // Якщо не виявили встановленої події
                    // то користувач хоче, щоб ми поставили обробку
                    if (!ManualResetEvent.WaitAll(this.executeEvent,
0, false))
                    {
                        //...припиняємо роботу контрольованого
                        this.eFileIntegrityCheck.Pause();

                        //...програма переходить у режим сна
                        ManualResetEvent.WaitAll(this.executeEvent);

                        // А коли прокинулися, указуємо, що обробка
                        this.eFileIntegrityCheck.Continue();
                    }

                    // Чекаємо кожне з перерахованих подій...
                    int eventIdX = ManualResetEvent.WaitAny(new
ManualResetEvent[] { this.wakeUpEvent[0], this.exitEvent[0],
this.eFileIntegrityCheck.FinishedEvent[0] });

                    //...якщо одержали сигнал до того, щоб
                    // переходимо на нову ітерацію, тому що
                    // перед постановкою на паузу...
                    if (eventIdX == 0)
                    {
                        //...попередньо скинувши подію, що змусила
                        нас прокинутися

```

```

        this.wakeupEvent[0].Reset();

        continue;
    }

    //...якщо одержали сигнал до виходу з обробки...
    if (eventIdx == 1)
    {
        //...зупиняємо контрольований алгоритм
        this.eFileIntegrityCheck.Stop();

        // Указуємо на те, що обробка була перервана
        this.processedOK = false;

        // Активуємо індикатор актуального стану
        this.finished = true;

        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();

        return;
    }

    //...якщо одержали сигнал про завершення обробки
    if (eventIdx == 2)
    {
        //...виходимо із циклу очікування завершення
        break;
    }
} // while(true)
} else
{
    // Скидаємо прапор коректності результату
    this.processedOK = false;

    // Активуємо індикатор актуального стану змінних-
    this.finished = true;

    // Установлюємо подію завершення обробки
    this.finishedEvent[0].Set();

    return;
}

// У зв'язку із закриттям великої кількості файлових
// необхідно дочекатися запису змін, внесених потоком
// кодування в тіло класу. Потік уже не працює, але
// установлена ім Булевська властивість, можливо, ще
// "не виявилася"
for (int i = 0; i < (int)WaitCount.MaxWaitCount; i++)
{
    if (!this.eFileIntegrityCheck.Finished)
    {
        Thread.Sleep((int)WaitTime.MinWaitTime);
    }
    else
    {
        break;
    }
}

// Указуємо, що том для відновлення коректний

```

змінних-членів

вкладеним алгоритмом...

(цього й чекали в while(true)!)

членів

потоків

```

        if (this.eFileIntegrityCheck.ProcessedOK)
        {
            eccVolIsOK = true;
        }

    } else
    {
        // Указуємо, що том для відновлення коректний
        eccVolIsOK = true;
    }

    // Виводимо прогрес обробки
    if (
        ((eccNum % progressMod1) == 0)
        &&
        (OnUpdateFileAnalyzeProgress != null)
    )
    {
        OnUpdateFileAnalyzeProgress(((double) (eccNum + 1) /
(double) (this.dataCount + this.eccCount)) * 100.0);
    }

    // У випадку, якщо потрібна постанова на паузу, подію
"executeEvent"
    // буде скинуто, і будемо на паузі аж до його появи
    ManualResetEvent.WaitAll(this.executeEvent);

    // Якщо зазначено, що потрібно вийти з потоку - виходимо
    if (ManualResetEvent.WaitAll(this.exitEvent, 0, false))
    {
        // Указуємо на те, що обробка була перервана
        this.processedOK = false;

        // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
        this.finished = true;

        // Установлюємо подію завершення обробки
        this.finishedEvent[0].Set();

        return;
    }
}

// Якщо том для відновлення гарний...
if (eccVolIsOK)
{
    //...- додаємо його в список
    altEccList[altEccListIdx++] = eccNum;

    // Збільшуємо лічильник кількості томів для відновлення
    eccVolPresentCount++;

} else
{
    //...а інакше вказуємо, що том ушкоджено
    altEccList[altEccListIdx++] = -1;
}

// Якщо значення лічильника кількості коректних томів для
відновлення збігається
// зі значенням лічильника томів для відновлення конфігурації - всі
томи для
// відновлення є неушкодженими
if (eccVolPresentCount == this.eccCount)
{
    this.allEccVolsOK = true;
}

```

```

// Виводимо статистику ушкоджень
if (OnGetDamageStat != null)
{
    // Обчислюємо загальний відсоток ушкоджень (суму ушкоджень
    // основних томів і томів для відновлення ділимо на загальну
    кількість томів)
    double percOfDamage = ((double) (dataVolMissCount +
    (this.eccCount - eccVolPresentCount)) / (double) (this.dataCount +
    this.eccCount)) * 100;

    // Обчислюємо відсоток "" альтернативних томів, щовижили, для
    відновлення
    // Альтернативні томи - це спочатку ті томи, які не планується
    використовувати для відновлення
    double percOfAltEcc = ((double) (eccVolPresentCount -
    dataVolMissCount) / (double) this.eccCount) * 100;

    // Виводимо статистику ушкоджень
    OnGetDamageStat(percOfDamage, percOfAltEcc);
}

// Якщо немає ушкоджених основних томів, просто виходимо
if (dataVolMissCount == 0)
{
    // Повідомляємо про закінчення процесу обробки
    if (OnFileAnalyzeFinish != null)
    {
        OnFileAnalyzeFinish();
    }

    // Указуємо на те, що дані не ушкоджені
    this.processedOK = true;

    // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
    this.finished = true;

    // Установлюємо подію завершення обробки
    this.finishedEvent[0].Set();

    return;
}

// Якщо ми не зможемо відновити ушкодження...
if (eccVolPresentCount < dataVolMissCount)
{
    //...вказуємо на те, що дані не можуть бути відновлені
    this.processedOK = false;

    // Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
    this.finished = true;

    // Установлюємо подію завершення обробки
    this.finishedEvent[0].Set();

    return;
}

// Переміщаємося на початок списку альтернативних томів для
відновлення
altEccListIdx = 0;

// Тепер пробігаємося по вектору "volList", і замість кожного зі
значень "-1"
// підставляємо чергове значення зі знайденого діапазону
for (int i = 0; i < this.dataCount; i++)
{
    if (this.volList[i] == -1)
    {
        // Пробігаємося по векторі томів для відновлення,

```

```
// зупиняючись на коректному томі для відновлення
while (altEccList[altEccListIdx] == -1)
{
    altEccListIdx++;
}

// Підставляємо на місце ушкодженого основного тому
// том для відновлення,...
this.volList[i] = altEccList[altEccListIdx];

//...забираючи використаний том зі списку альтернативних
altEccList[altEccListIdx] = -1;
}
}

// Повідомляємо про закінчення процесу обробки
if (OnFileAnalyzeFinish != null)
{
    OnFileAnalyzeFinish();
}

// Повідомляємо, що обробка пройшла коректно
this.processedOK = true;

// Активуємо індикатор актуального стану змінних-членів
this.finished = true;

// Установлюємо подію завершення обробки
this.finishedEvent[0].Set();
}

#endregion Private Operations
}
}
```

## Файл About.cs - вікно довідки про програму

```

namespace RecoveryData
{
    partial class AboutForm
    {
        /// <summary>
        /// Необхідні змінні розробника.
        /// </summary>
        private System.ComponentModel.IContainer components = null;

        /// <summary>
        /// Clean up any resources being used.
        /// </summary>
        /// <param name="disposing">true якщо керуючі ресурси повинні бути
розташовані, у іншому випадку false.</param>
        protected override void Dispose(bool disposing)
        {
            if (disposing && (components != null))
            {
                components.Dispose();
            }
            base.Dispose(disposing);
        }

        #region Windows Form Designer generated code

        /// <summary>
        /// Необхідний метод для підтримки розробника - не модифікується
        /// зміст цього метода використовується редактором коду.
        /// </summary>
        private void InitializeComponent()
        {
            this.components = new System.ComponentModel.Container();
            this.developersListBoxdevelopersListBox = new
System.Windows.Forms.ListBox();
            this.CicleCodeIconTimer = new
System.Windows.Forms.Timer(this.components);
            this.okButtonXP = new PinkieControls.ButtonXP();
            this.SuspendLayout();
            //
            // developersListBoxdevelopersListBox
            //
            this.developersListBoxdevelopersListBox.BackColor =
System.Drawing.SystemColors.Control;
            this.developersListBoxdevelopersListBox.BorderStyle =
System.Windows.Forms.BorderStyle.None;
            this.developersListBoxdevelopersListBox.FormattingEnabled = true;
            this.developersListBoxdevelopersListBox.Items.AddRange(new object[]
{
                "БАКАЛАВРСЬКА РОБОТА",
                "",
                "На тему:",
                "",
                "Програмне забезпечення системи кібербезпеки перешкодостійкого
збереження інформації з використання циклічного кодування",
                "",
                "",
                "Керівник: Якименко Н.М.",
                "",
                "Розробив: студент Бондаренко Олег Дмитрович",
                "                гр. КБ-19",
                "",
                "М. Кропивницький 2023"});
            this.developersListBoxdevelopersListBox.Location = new
System.Drawing.Point(11, 6);
            this.developersListBoxdevelopersListBox.Name =
"developersListBoxdevelopersListBox";

```

```

        this.developersListBoxdevelopersListBox.SelectionMode =
System.Windows.Forms.SelectionMode.None;
        this.developersListBoxdevelopersListBox.Size = new
System.Drawing.Size(330, 182);
        this.developersListBoxdevelopersListBox.TabIndex = 0;
        this.developersListBoxdevelopersListBox.TabStop = false;
        this.developersListBoxdevelopersListBox.SelectedIndexChanged += new
System.EventHandler(this.developersListBoxdevelopersListBox_SelectedIndexChanged
);
        //
        // CicleCodeIconTimer
        //
        this.CicleCodeIconTimer.Interval = 40;
        this.CicleCodeIconTimer.Tick += new
System.EventHandler(this.CicleCodeIconTimer_Tick);
        //
        // okButtonXP
        //
        this.okButtonXP.BackColor =
System.Drawing.Color.FromArgb(((int)((byte)(0))), ((int)((byte)(236))),
((int)((byte)(233))), ((int)((byte)(216))));
        this.okButtonXP.DefaultScheme = true;
        this.okButtonXP.DialogResult =
System.Windows.Forms.DialogResult.None;
        this.okButtonXP.Hint = "";
        this.okButtonXP.Location = new System.Drawing.Point(266, 177);
        this.okButtonXP.Name = "okButtonXP";
        this.okButtonXP.Scheme = PinkieControls.ButtonXP.Schemes.Blue;
        this.okButtonXP.Size = new System.Drawing.Size(75, 23);
        this.okButtonXP.TabIndex = 0;
        this.okButtonXP.Text = "OK";
        this.okButtonXP.Click += new
System.EventHandler(this.okButtonXP_Click);
        //
        // AboutForm
        //
        this.AutoScaleDimensions = new System.Drawing.SizeF(6F, 13F);
        this.AutoScaleMode = System.Windows.Forms.AutoScaleMode.Font;
        this.ClientSize = new System.Drawing.Size(350, 212);
        this.Controls.Add(this.okButtonXP);
        this.Controls.Add(this.developersListBoxdevelopersListBox);
        this.FormBorderStyle =
System.Windows.Forms.FormBorderStyle.FixedDialog;
        this.MaximizeBox = false;
        this.MinimizeBox = false;
        this.Name = "AboutForm";
        this.ShowInTaskbar = false;
        this.StartPosition =
System.Windows.Forms.FormStartPosition.CenterParent;
        this.Text = "Про программу...";
        this.Load += new System.EventHandler(this.AboutForm_Load);
        this.FormClosing += new
System.Windows.Forms.FormClosingEventHandler(this.AboutForm_FormClosing);
        this.ResumeLayout(false);
    }

#endregion

private System.Windows.Forms.ListBox developersListBoxdevelopersListBox;
private System.Windows.Forms.Timer CicleCodeIconTimer;
private PinkieControls.ButtonXP okButtonXP;
}
}

```