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
“____” _____ 2024 р.

ВИПУСКНА КВАЛІФІКАЦІЙНА РОБОТА
за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти

на тему

“Програмне забезпечення системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE”

Виконав здобувач вищої освіти
IV курсу, групи КІ-20
ОПП «Комп’ютерна інженерія»
спеціальності 123 «Комп’ютерна інженерія»
_____ Шаназаров А.
«____» _____ 2024 р.

Керівник проекту
доктор філософії (PhD)
_____ Усік П.С.
«____» _____ 2024 р.
Рецензент _____
_____

м. Кропивницький

Центральноукраїнський національний технічний університет
Факультет *Механіко-технологічний*
Кафедра *Кібербезпеки та програмного забезпечення*
Освітній ступінь *бакалавр*
Галузь знань ._12 _____*"*Інформаційні технології*"*_____
Спеціальність *123 "*Комп'ютерна інженерія*"*
Освітньо-професійна (освітньо-наукова) програма _*"*Комп'ютерна інженерія*"*_

ЗАТВЕРДЖУЮ
Завідувач кафедри
д.т.н., проф.
_____ Олексій СМІРНОВ
« 17 » січня 2024 року

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

Шаназарову Атажану
(прізвище, ім'я, по батькові)

1. Тема роботи *Програмне забезпечення системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE*

2. Керівник роботи *Усік Павло Сергійович, доктор філософії (PhD)*
(прізвище, ім'я, по батькові, науковий ступінь, вчене звання)

затверджені наказом вищого навчального закладу № 131-02 від 01.04.2024 року

3. Строк подання студентом роботи до захисту *23.05.2024 р.*

4. Мета та завдання випускної кваліфікаційної роботи*: Метою роботи є розробка програмного забезпечення системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE*

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 в промислову експлуатацію.
6. Висновки

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

Структурна схема системи	*1 аркуш*
Функціональна схема системи	*1 аркуш*
Діаграма процесів	*1 аркуш*
Блок-схема алгоритму роботи додатку	*2 аркуша*

7. Дата видачі завдання « 17 » січня 2024 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	10.03.2024 р.	
2.	Постановка задачі, оформлення ТЗ	15.03.2024 р.	
3.	Розробка моделі компонента	20.03.2024 р.	
4.	Розробка структур даних	25.03.2024 р.	
5.	Розробка алгоритмів зв’язку та відображення	30.03.2024 р.	
6.	Програмування алгоритмів	10.04.2024 р.	
7.	Оформлення ПЗ	17.04.2024 р.	
8.	Попередній захист роботи	23.05.2024 р.	

Дата видачі завдання
« 17 » січня 2024 р.

Підпис керівника
_____ Усік П.С.
(прізвище та ініціали)

Завдання прийнято до виконання
« 17 » січня 2024 р.

Підпис здобувача
_____ Шаназаров А.
(прізвище та ініціали)

АНОТАЦІЯ

Шаназаров А. Програмне забезпечення системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE. 123 Комп'ютерна інженерія. Центральноукраїнський національний технічний університет. Кропивницький. 2024.

В даній випускній кваліфікаційній роботі за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти розроблено програмне забезпечення, яке призначено для системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE.

Метою розробки є програмне забезпечення системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE.

Результат роботи – програмна реалізація системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE.

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 з ОС Windows 10/11.

Програму розроблено в середовищі Delphi 10.4.

Ключові слова: комп'ютерна інженерія, Virtual CPE

ABSTRACT

Shanazarov A. Software of the system of virtualization of subscriber equipment using Virtual CPE technology. 123 Computer engineering. Central Ukrainian National Technical University. Kropyvnytskyi. 2024.

In this graduation thesis for the first (bachelor) level of higher education, software is developed, which is intended for the system of virtualization of subscriber equipment using Virtual CPE technology.

The purpose of the development is software for the virtualization system of subscriber equipment using Virtual CPE technology.

The result of the work is the software implementation of the subscriber equipment virtualization system using Virtual CPE technology.

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 a PC with Windows 10/11 OS.

The program was developed in the Delphi 10.4 environment.

Keywords: computer engineering, Virtual CPE

ЗМІСТ

ПЕРЕЛІК УМОВНИХ ПОЗНАЧЕНЬ, СИМВОЛІВ, ОДИНИЦЬ І ТЕРМІНІВ

ЕОМ	–	електрона обчислювальна машина
КВ	–	коефіцієнт варіації
КЗ	–	канал зв'язку
НСД	–	несанкціонований доступ
ПС	–	програмна середа
СВВ	–	система виявлення вторгнень
СеМО	–	експонентна мережа масового обслуговування
СМО	–	система масового обслуговування
СПД	–	система передачі даних

ВСТУП

Актуальність теми. Велика кількість вузькоспеціалізованого й дорогого в обслуговуванні встаткування заважає операторам швидко впроваджувати й монетизувати інноваційні послуги із прийнятними капітальними й експлуатаційними витратами, утрудняючи конкуренцію із провайдерами послуг OTT.

Віртуалізація мережних функцій (Network Functions Virtualization, NFV) дозволить операторам трансформувати мережну інфраструктуру завдяки заміні спеціалізованого мережного встаткування на повністю програмні й віртуалізовані рішення.

Серед варіантів застосування NFV, поряд з Virtual IMS і Virtual CDN, рядом компаній була запропонована віртуалізація абонентського встаткування – Virtual CPE. При підключенні нового клієнта, крім установки демаркаційного пристрою, що розділяє мережу клієнта й мережу оператора, перед сервіс-провайдером часто виникає завдання реалізації додаткових функцій – наприклад, для контролю й керування з'єднаннями й трафіком, рішення бізнес-завдань клієнта й т.д. Так, багатьом корпоративним замовникам потрібні такі додаткові функції, як міжмережний екран (Firewall), DPI, підтримка VPN і захист від DDoS.

Мета й завдання дослідження. Метою роботи є програмне забезпечення системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE.

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

– Огляд існуючих систем віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE.

– Дослідження системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE.

– Програмна реалізація системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE.

Практична цінність отриманих результатів полягає в тому, що розроблені алгоритми дозволяють успішно вирішувати задачі віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE.

Таким чином, виходячи з вищеперерахованого, програмне забезпечення системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE, є актуальною задачею, яка потребує вирішення у даній випускній кваліфікаційній роботі за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти.

1 ПРИЗНАЧЕННЯ ТА ОБЛАСТЬ ВИКОРИСТАННЯ

1.1 Призначення системи

Одна із самих гарячих тем мережної галузі – віртуалізація мережних функцій, або NFV. У рамках цієї концепції спеціалізовані мережні пристрої заміняються на програмне забезпечення, що виконується на серверах загального призначення. Найбільшу популярність і поширення одержала централізована модель розгортання NFV на базі ЦОД. Реалізація NFV може бути й розподіленої (distributed), а віртуалізація мережних функцій може здійснюватися в будь-якому місці мережі – там, де вона найбільш ефективна й економічно оправдана. У рамках такий розподіленої (Distributed NFV, D-NFV) моделі активно просуваються рішення по віртуалізації на стороні користувача.

Якщо проаналізувати пріоритети провідних операторів зв'язку й наявні на ринку пропозиції, то стане зрозуміло, що рішення NFV проектуються головним чином для мобільних мереж. Наприклад, віртуалізоване пакетне ядро (vEPC) припускає реалізацію всіх основних функціональних вузлів EPC у віртуалізованому середовищу, розгорнутої на стандартних серверах у ЦОД. Активне впровадження технологій LTE і LTE-advanced супроводжується масштабною реконструкцією мереж, тому такі рішення дуже затребувані. Але функції EPC і раніше були централізованими, тому просто відбувається заміна спеціалізованих пристроїв на ПЗ, що працює на стандартних серверах.

Але ситуація міняється, коли мова заходить про рішення NFV при реалізації послуг для корпоративних користувачів. Трафік таких послуг далеко не завжди доцільно пропускати через центральний вузол. Це обставина найчастіше не враховується. Якщо канал неякісний, можуть виникнути проблеми. Припустимо, у центральному ЦОД розміщається віртуалізований міжмережний екран. Якщо трафік до нього буде доходити із серйозною затримкою або

помилками, він може блокувати легальний сеанс зв'язку. Щоб усе працювало нормально, прийде вкласти чималі засоби в модернізацію каналів зв'язку, що з економічної точки зору може виявитися недоцільним. Альтернатива – розмістити міжмережний екран ближче до джерела трафіку.

Треба думати не тільки про оптимізацію використання обчислювальних ресурсів, але й про мережній зв’язності, що не завжди щонайкраще підходить для централізованої реалізації NFV. Існує багато мережних функцій і сервісів, чутливих до затримок і втрат пакетів. Фахівці з IT, що займаються питаннями віртуалізації, не завжди беруть до уваги характеристики мережі, думаючи, що широкі оптичні канали доступні завжди й скрізь, але це, на жаль, далеко не так...

Ми сфокусуємся на реалізації NFV для надання послуг корпоративним замовникам. У таких замовників є багато розподілених вузлів – із цього вихідного посилання й виник інтерес до моделі D-NFV.

1.2 Область застосування

Питання безпеки – ще один фактор на користь D-NFV. Різні корпоративні обмеження, наприклад щодо виходу інформації за межі мережі компанії, серйозно стримують поширення централізованої (по суті, хмарної) моделі. Частина мережних функцій теж небажано виносити за територію замовника. Згодний, ця концепція може виявитися надзвичайно актуальної для України.

Розподілений підхід до реалізації NFV споконвічно був закладений у базових документах, підготовлених ETSI NFV ISG – міжнародною робочою групою, що займається питаннями стандартизації NFV. У них чітко зазначено, що NFV може розміщатися як у центрі, так і на границі (edge) мережі оператора, включаючи вузли замовника. Але в порівнянні із централізованим підходом інтерес до такого варіанта на початковому етапі розробки рішень NFV був істотно нижче. Рішення D-NFV – це відкрита система. Це стандартне середовище OpenStack з гіпервізором KVM. Функції, які будуть підтримуватися нашими

пристроями, розробляються й будуть розроблятися головним чином сторонніми компаніями. Ринок таких віртуалізованих функцій, які можуть бути впроваджені як стандартні віртуальні машини, активно розвивається, практично всі виробники мережного встаткування вже поставляють (або планують) подібне ПЗ. Деякі речі, звичайно, ми робимо самі – наприклад, розпізнавання трафіку різних додатків (це наше ноу-хау). Однак основний функціонал D-NFV буде реалізовуватися не нами.

Представлено дві функції NFV: міжмережний екран і система шифрування/дешифрування трафіку. Ці функції можуть працювати окремо (причому одна частина трафіку може направлятися на міжмережний екран, інша – на шифрувальник) або послідовно застосовуватися до всьому трафіку.

Я назвав тільки дві функції. Очевидно, їх може бути набагато більше – наприклад, оптимізатор WAN, контролер SBC, системи наскрізного контролю якості QoS, моніторингу споживчої якості (QoS) додатків і т.д. Раніше більшість подібних функцій «існувало» у вигляді спеціалізованих пристроїв (appliance), тепер – відповідно до загальної тенденції – ця функціональність реалізується у вигляді віртуальних машин, які оператор може завантажити на будь-який сервер.

Таким чином, виходячи з вищеперерахованого, програмне забезпечення системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE, є актуальною задачею, яка потребує вирішення у даній випускній кваліфікаційній роботі за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти.

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

Проведемо огляд програм моніторингу трафіку у мережі.

AKIPS

Переваги:

– Користувачі цінують AKIPS за широку підтримку SNMP на широкому діапазоні пристроїв, що забезпечує ретельний моніторинг мережі. Ефективність системи в опитуванні пристроїв, навіть у великих мережах із тисячами пристроїв, виділяється як значна перевага.

– Платформа відома своїм інтуїтивно зрозумілим інтерфейсом і відносно простим процесом налаштування. Навчальні ресурси, зокрема сеанси Zoom під керівництвом інструктора та готові відео, ще більше полегшують користувачам адаптацію та використання платформи.

– Користувачі високо оцінюють здатність AKIPS інтегруватися з програмним забезпеченням служби підтримки , а також його вичерпні звіти за замовчуванням.

Недоліки:

– Незважаючи на сильні сторони, AKIPS критикують за графічний інтерфейс користувача, який деякі користувачі не вважають зручним, особливо для нетехнічних осіб. Серед недоліків відзначається відсутність вбудованої карти мережі та обмежена підтримка RESTful API без додаткових сценаріїв. Крім того, документація описана як мізерна, і деякі користувачі зіткнулися з труднощами в отриманні своєчасної підтримки через різницю в часових поясах.

Datadog

Переваги:

– Користувачі високо оцінюють Datadog за його здатність запропонувати моніторинг мережевого трафіку в реальному часі, що є критично важливим для виявлення та реагування на сплески, аномалії або незвичайні моделі. Особливо цінується інтеграція з інструментами зв'язку, такими як Slack для сповіщень у реальному часі, що дозволяє командам бути в курсі та оперативно реагувати на проблеми з мережею.

– Сильна сторона Datadog полягає в його можливостях детального аналізу трафіку, що дозволяє користувачам контролювати різні аспекти мережевого трафіку, включаючи дані джерела та призначення за допомогою тегів. Цей рівень деталізації підтримує поглиблений аналіз і допомагає зрозуміти поведінку мережі, усунути проблеми та оптимізувати продуктивність.

– Здатність платформи інтегруватися з різними середовищами та службами (наприклад, AWS, Azure) покращує її можливості моніторингу мережевого трафіку. Користувачі цінують настроювані інформаційні панелі та візуалізації, які пропонує Datadog, які полегшують інтерпретацію даних і отримують уявлення про моделі мережевого трафіку та показники продуктивності.

Недоліки:

– Хоча можливості Datadog для аналізу мережевого трафіку великі, деякі користувачі відзначають крутий початковий процес навчання та складність, особливо під час налаштування та налаштування платформи для конкретних потреб моніторингу (див. Малюнок нижче). Це може бути складно для користувачів, які вперше користуються платформою, або тих, хто має обмежений досвід аналізу мережевого трафіку.

ExtraHop

Переваги:

– ExtraHop забезпечує видимість мережевого трафіку, як локального, так і

хмарного середовища. Це дозволяє детально аналізувати аномалії безпеки та продуктивність додатків, надаючи користувачам важливу інформацію про їхні мережеві операції.

– Платформу високо цінують за її складну систему сповіщень, яка представляє сповіщення з детальною інформацією, включаючи рівні ризику, показники та перехоплення пакетів. Це полегшує ефективне та ретельне розслідування інцидентів і реагування.

– ExtraHop хвалять за легкість розгортання та інтуїтивно зрозумілий інтерфейс користувача. Користувачі можуть швидко налаштувати систему та почати моніторинг продуктивності та безпеки мережі без тривалого навчання.

Недоліки:

– Хоча ExtraHop надає потужні можливості аналізу мережевого трафіку, зазначається, що він вимагає ресурсів і потенційно дорогий для розгортання (див. малюнок нижче). Це може стати проблемою для організацій з обмеженим бюджетом або тих, хто хоче мінімізувати свої операційні витрати.

Аналізатор трафіку Solarwinds NetFlow

Переваги:

– Користувачі високо оцінюють SolarWinds NTA за його здатність надавати детальну інформацію про моделі мережевого трафіку, зокрема про те, хто з ким спілкується та тип трафіку (наприклад, соціальні мережі, потокове передавання). Особливо відзначається сумісність інструменту з NBAR2 для покращеної категоризації трафіку на пристроях Cisco, що дозволяє точно контролювати пропускну здатність і трафік.

– Інструмент відомий своєю підтримкою багатьох постачальників, ефективним збором і аналізом даних потоків (NetFlow, J-Flow, sFlow, IPFIX, NetStream) з різноманітних мережевих пристроїв. Цей комплексний аналіз потоку допомагає в точному моніторингу мережі та усуненні несправностей, сприяючи скороченню часу простою мережі.

– SolarWinds NTA хвалять за зручний інтерфейс і перетворення складних

даних у легко інтерпретовані діаграми та інформаційні панелі. Ця функція дає змогу користувачам швидко зрозуміти аномалії мережі, використання ємності та проблеми з продуктивністю.

Недоліки:

- Хоча SolarWinds NTA високо цінують за свої можливості, користувачі відзначають проблеми, пов'язані зі складністю інструменту в налаштуванні та конфігурації, що вимагає певного рівня технічної експертизи. Крім того, вартість програмного забезпечення згадується як серйозна проблема, оскільки плата за ліцензію вважається високою. Крім того, згадуються обмеження в моніторингу певних пристроїв, що призводить до запитів на функції, які ще не розглянуто в дорожніх картах продукту.

Моніторинг мережевого трафіку Site24x7

Рисунок 2.1 – Моніторинг мережевого трафіку Site24x7

Переваги:

– Користувачі цінують Site24x7 за простий процес налаштування, який полегшує швидке розгортання та використання служби для моніторингу мережевого трафіку та працездатності веб-сайту.

– Інструмент отримав високу оцінку за його здатність відстежувати різні потоки користувачів на веб-сайтах, забезпечуючи постійну роботу критичних функцій. Цей рівень моніторингу поширюється на мережевий трафік, забезпечуючи точне відстеження даних, які користувачі вважають надійними.

– Система сповіщень і сповіщень у Site24x7, особливо щодо збоїв сервера, виділяється як сильна сторона. Ця функція забезпечує швидке інформування користувачів про будь-які критичні проблеми, які можуть вплинути на продуктивність мережі.

Недоліки:

– Незважаючи на позитивні аспекти, Site24x7 може запропонувати більше функцій за свою ціну. Інструмент описується як «легкий», що свідчить про те, що є місце для розширення його можливостей або підвищення цінності, щоб виправдати вартість.

Ключові характеристики інструменту аналізу мережевого трафіку

Моніторинг і сповіщення в реальному часі

Моніторинг і сповіщення в режимі реального часу складають основу інструментів аналізу мережевого трафіку найвищого рівня. Використовуючи штучний інтелект , ці інструменти поглиблюють кореляції між мережевими подіями, забезпечуючи автоматичні сповіщення та потенційні автоматичні виправлення для покращення продуктивності.

Аналіз мережевого трафіку на основі машинного навчання спостерігає за операціями в мережі на кількох рівнях, пропонуючи динамічний підхід у порівнянні зі статичним моніторингом IP-адрес і звичайними методами безпеки.

Проактивний моніторинг працездатності мережевих пристроїв підтримується можливістю встановлювати порогові значення в

інструментах моніторингу мережі, які запускають сповіщення до досягнення критичних умов, полегшуючи запобігання помилкам. Миттєві відомості, отримані за допомогою візуалізації даних мережевого трафіку, підвищують продуктивність, забезпечуючи швидкі відповіді та скорочуючи час, необхідний для вирішення проблем.

Таким чином, переваги моніторингу в реальному часі та запису історичних даних для продуктивності мережі включають:

– Швидке виявлення та усунення збоїв у мережі.
– Отримання розуміння продуктивності мережі.
– Підтримка мобільних додатків для моніторингу в дорозі.
– Інтелектуальне визначення пріоритетів сповіщень.
– Перехресна кореляція даних із кількох джерел.

Ці функції дають IT- менеджерам змогу ефективніше аналізувати мережевий трафік під час руху.

Візуалізація даних

Додатковою визначальною особливістю основних інструментів аналізу мережевого трафіку є комплексна візуалізація даних . Інтуїтивно зрозумілий графічний інтерфейс цих інструментів перетворює складні дані в прості та зрозумілі формати, полегшуючи навігацію користувача.

Візуалізація даних і тенденцій надає контекстуалізовані оновлення, попередньо створені панелі інструментів і легше розуміння мережевих даних, що сприяє швидшому та більш обґрунтованому прийняттю рішень. Візуальне представлення даних мережевого трафіку покращує утримання та ефективне залучення користувачів, одночасно збільшуючи доступність складних даних для ширшої аудиторії, окрім IT-фахівців.

Ці інструменти візуалізації дозволяють відстежувати мережевий трафік у реальному часі , підтримуючи негайне усвідомлення та проактивне реагування на зміни умов мережі. По суті, комплексна візуалізація даних виконує функцію перекладача, перетворюючи складні дані на мову, яку кожен у вашій організації

може зрозуміти та використовувати.

Можливості інтеграції

Можливості інтеграції також відрізняють ці інструменти від інструментів аналізу мережевого трафіку найвищого рівня. Ці інструменти забезпечують повну інтеграцію з існуючою мережевою інфраструктурою завдяки сумісності з різними постачальниками та підтримці різноманітних протоколів, таких як SNMP, NetFlow і WMI.

Такі інструменти дають організаціям можливість:

– Централізація та оптимізація керування різними мережевими пристроями та системами безпеки.

– Інтеграція з платформами безпеки, такими як SIEM, для покращення моніторингу безпеки мережі.

– Співставляйте дані трафіку з подіями безпеки для швидшого виявлення загроз.

– Покращте робочі процеси.

Можливості інтеграції програмного забезпечення для аналізу мережевого трафіку розширюються за допомогою спеціальних плагінів і розширень, що дозволяє створювати індивідуальні рішення для задоволення конкретних потреб організації. Інтеграція інструментів моніторингу мережі з існуючою інфраструктурою дозволяє IT-командам використовувати автоматизацію для завдань керування мережею, зменшуючи потребу в ручному втручанні та мінімізуючи людські помилки.

Оцінка ваших вимог до мережі

Після визначення основних функцій основних інструментів аналізу мережевого трафіку вкрай важливо оцінити власні вимоги до мережі. Регулярні оновлення систем безпеки та моніторингу мають важливе значення для забезпечення постійної ефективності цих інструментів у боротьбі з новими загрозами та вразливими місцями, зберігаючи при цьому оптимальну продуктивність і безпеку мережі.

Ця оцінка не є одноразовим завданням, а безперервним процесом, який має йти в ногу з розвитком мережевого ландшафту. Ваша мережа є динамічною сутністю, яка постійно змінюється разом із додаванням:

– Нові пристрої.

– Користувачі.

– Додатки.

– Загрози безпеці.

Постійний перегляд і перегляд вимог до вашої мережі гарантує, що інструменти аналізу мережевого трафіку залишаться ефективними для задоволення унікальних потреб вашої мережі. Цей проактивний підхід допомагає запобігти потенційним проблемам до того, як вони стануть серйозними, зберігаючи безпеку та найкращу продуктивність вашої мережі.

2.2 Обґрунтування вибору засобів для побудови системи та мови програмування

Embarcadero Delphi, раніше Borland Delphi і Codegear Delphi, – інтегроване середовище розробки ПЗ для Microsoft Windows, Mac OS, iOS і Android мовою Delphi (що раніше носила назву Object Pascal), створена спочатку фірмою Borland і на даний момент приналежна й розроблювальна Embarcadero Technologies. Embarcadero Delphi є частиною пакета Embarcadero RAD Studio і поставляється в чотирьох редакціях: Community (поширюється безкоштовно й має обмежену ліцензію на використання в комерційних цілях), Professional, Enterprise і Architect.

Delphi 10.4 Sydney

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

виправлень багів, поліпшення продуктивності середовища й бібліотек і багато чого крім того.

Основні можливості Delphi 10.4.1:

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

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

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

− Тип даних Delphi «record» тепер підтримуть довільні ініціалізацію, фіналізацію й операції копіювання.

− Розширена підтримка бібліотек C++: ZeroMQ, SDL2, SOCI, libSIMDpp і Nematode.

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

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

− Підтримка Metal Driver GPU для macOS і iOS.

− Вбудований Fmxlinux.

− Компонент Twebbrowser для iOS тепер реалізований на Wkwebview API. Реалізація компонента Media Player для macOS тепер використовує Avfoundation. Реалізований заново стилізуємий FMX компонент TMemo на платформі Windows значно поліпшений і тепер має відмінну підтримку IME.

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

− Додані оновлені драйвери для FireBird, PostgreSQL і SQLite.

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

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

RAD Studio 10.4 Короткий огляд:

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

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

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

Істотне поліпшення Delphi Code Insight

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

Delphi Custom Managed Records

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

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

Єдине керування пам'яттю

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

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

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

Розширена підтримка бібліотек C++

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

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

Win 64-відладник і збирач для C++

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

Підвищення якості й швидкодії інструментів

- Велика кількість поліпшень STL від Dinkumware.
- Поліпшені деякі найважливіші методи й області RTL, на базі поліпшень сумісності з популярними бібліотеками C++.
- Поліпшена підтримка Cmake.
- Велика кількість виправлень для підвищення стабільності і якості.
- Відновлення Windows API – Обновлено й додали безліч декларацій API щоб добитися ще більшої інтеграції із платформою Windows.
- Загальні вдосконалення в бібліотеці доступу до БД FireDAC, включаючи оновлені драйвера для FireBird, PostgreSQL і SQLite. Вибір статичного або динамічного підключення SQLite до застосунку.

Змінені стилі VCL для High DPI

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

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

Нові High DPI стилі й стилізація окремих VCL компонент

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

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

Поліпшена кроссплатформеність

– Додана підтримка Metal Driver GPU для macOS і iOS.

– Крім підтримки останнього iOS SDK, в RAD Studio 10.4 розроблювачі можуть задовольнити нові вимоги Apple до набору стартових екранів.

– Реалізований заново стилізуємий FMX компонент TMemo на платформі Windows значно поліпшений і тепер має відмінну підтримку IME.

– Користувачам редакцій Enterprise або Architect доступна повна інтеграція Fmxlinux з IDE для створення клієнтських застосунків Linux з GUI.

– Компонент Twebbrowser для iOS тепер реалізований на Wkwebview API.

– Реалізація компонента Media Player для macOS тепер використовує Avfoundation.

Оновлений менеджер пакетів Getit

Менеджер пакетів Getit в IDE був значно вдосконалений.

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

Універсальний інсталятор для установки Online і Offline

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

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

2.3 Розгорнута постановка завдання

Згідно з технічним завданням на випускну кваліфікаційну роботу за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти, реалізації підлягає програмне забезпечення, яке призначено для системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE.

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 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;

д) розробити рекомендації по організаційних та методичних заходах, які забезпечать впровадження системи 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) сформувати висновки про виконаний обсяг робіт та одержані результати.

3 ОПИС І ОБҐРУНТУВАННЯ ПРОЕКТНИХ РІШЕНЬ

3.1 Опис функціонування системи

Концепція віртуалізації мережних функцій (Network Functions Virtualization, NFV) була запропонована в 2012 році Європейським інститутом телекомунікаційних стандартів (ETSI) і з ентузіазмом підтримана телекомунікаційними операторами, серед яких AT&T, British Telecom, Telefonica і багато інших операторів рівня Tier-1. Суть концепції NFV полягає в застосуванні технології віртуалізації для переносу мережних функцій зі спеціалізованих апаратних платформ (hardware appliance) на стандартні сервери. Інакше кажучи, NFV дозволяє програмно створювати такі функції й сервіси, які зараз доступні тільки у вигляді апаратних рішень. Наприклад, це може бути функціонал «глибокого» дослідження пакетів (Deep Packet Inspection, DPI), маршрутизатора широкополосного віддаленого доступу (B-RAS), транслятора мережних адрес (NAT).

У ситуації, коли ріст трафіку більше не супроводжується адекватним зростанням доходів, оператори зв'язку зіштовхуються з необхідністю більше ефективного масштабування мереж, однак велика кількість вузькоспеціалізованого й дорогого в обслуговуванні встаткування заважає їм швидко впроваджувати й монетизувати інноваційні послуги із прийнятними капітальними й експлуатаційними витратами, щоб успішно конкурувати з OTT-Гравцями.

Впровадження NFV дозволить операторам трансформувати мережну інфраструктуру за рахунок відмови від використання спеціалізованого мережного встаткування на користь повністю програмних і віртуалізованих рішень. Унікальна перевага NFV у тому, що віртуальні мережні функції набагато більше динамічні, ніж їх традиційні програмно-апаратні аналоги, тому що вони можуть

бути розгорнуті й віддалені на вимогу й масштабуватися відповідно до зміни обсягу трафіку. Нові мережні сервіси стане можливо додавати й запускати просто скопіювавши програмне забезпечення на віртуальну машину, не встановлюючи окремих мережних пристроїв.

Концепція NFV органічно доповнює принципи програмно конфігуруємої мережі (Software-Defined Network, SDN): обидві націлені на спрощення розгортання мереж, автоматизацію керування мережами й зниження витрат. Крім цього, обидва підходи припускають поступову відмову від пропрієтарного мережного встаткування. Привабливість SDN і NFV підвищується завдяки заміні дорогих платформ на сервери стандартної архітектури x86. Реалізувавши мережні функції на недорогому встаткуванні від таких виробників серверів, як Dell, HP або IBM, провайдери послуг можуть значно знизити розмаїтість використовуваного встаткування, а отже, оптимізувати витрати на його придбання й експлуатацію.

Відповідно до дослідження IDC (липень 2015 року) у найближчі чотири роки світовий ринок мережного встаткування, програмного забезпечення для NFV, сервісів безпеки й відповідних додатків для SDN буде рости в середньому на 89,4% у рік, у результаті чого до 2018 року його обсяг перевищить 8 млрд доларів. А по опитуваннях компанії Coleman Parkers Research, проведеним в 2015 році, 36% технічних директорів операторів зв'язку вважають перехід до NFV найважливішим у найближчій перспективі трендом, що впливає на їхню роботу.

При сучасному рівні розвитку мікроелектроніки ресурси NTU не проблема. Складності виникають через те, що більшість віртуальних машин не оптимізовані для роботи в такому режимі, коли середовище віртуалізації доступне тільки одному замовникові (single tenant). Звичайно віртуалізовані системи призначені для середовищ спільного використання ресурсів (multi-tenant), розгорнутих у великих ЦОД. Тому доцільно співробітничати з розроблювачами ПЗ й домагатися, щоб вони враховували специфіку застосування їхніх систем у моделі D-NFV.

Будь-яке рішення NFV можна реалізувати як разом з SDN, так і без її. При цьому використання архітектури й технічних рішень SDN може дати ряд переваг, наприклад, у частині вибудовування ланцюжка послуг – service chaining. Припустимо, у нас є набір віртуалізованих функцій. З них можна створювати різні набори послуг для різних замовників. Контролер SDN може координувати створення таких ланцюжків і розподіл трафіку між ними – наприклад, визначати, що даний потік направляється спочатку на міжмережний екран, потім на WAN-Оптимізатора й т. ін. Причому частина функцій може бути централізована, частина – розподілена.

Якщо говорити про SDN у цілому, то цей термін сьогодні має два значення. Перший пов'язане з конкретними елементами SDN: комутаторами OpenFlow, контролерами, додатками. Другий описує загальні принципи. Поки що ми більше орієнтуємося на методологію SDN, а не на елементи SDN, тому що на даний момент не дуже зрозуміло, як SDN буде доводити до рівня мереж доступу. У цей час основні інсталяції SDN здійснюються в ЦОД. Немає чітко певного розширення SDN на всю мережу. І дана обставина стримує поширення цієї технології.

Очевидно, що для реалізації централізованої моделі де-небудь у центрі повинен розташовуватися ЦОД. Ми пропонуємо почати з децентралізованої (center-less) моделі. Припустимо, оператор зв'язку хоче надати банку функцію міжмережного екранування як послугу. Перший варіант – розмістити відповідну інфраструктуру NFV у ЦОД. Другий – «підняти» відповідні віртуальні машини на граничних пристроях. В останньому випадку можна приступитися до надання відповідної послуги навіть без більших інвестицій у ЦОД.

Відповідно, є дві стратегії розгортання послуг. Одна з них – «зверху долілиць» (Top-down). Вона припускає вкладення чималих засобів у створення ЦОД і орієнтована на обслуговування (із ЦОД) великої кількості замовників. Стратегія «знизу нагору» (Bottom-up) дозволяє обійтися без великих інвестицій: оскільки ЦОД не потрібно споконвічно, можна почати з декількох замовників,

готових платити за нову послугу, що реалізується на базі прикінцевого встаткування.

Підхід «знизу нагору» на базі D-NFV не тільки знижує час виводу нової послуги на ринок (Time to Market), але й дозволяє швидко згорнути послугу (Time to Failure), якщо вона не затребувана. При цьому на тім же встаткуванні можна запустити інші послуги, просто завантаживши відповідні віртуальні машини. Таким чином, оператор одержує волю маневру: послуги можна швидко впроваджувати, адаптувати й швидко звертати.

Децентралізований підхід, що має на увазі D-NFV, вимагає незначних вкладень і зводить ризики до мінімуму, одночасно забезпечуючи гнучку організацію послуг. При цьому рішення D-NFV дозволяє сполучити віртуальні мережні функції, підтримувані на площадці замовника, у мережних вузлах і в ЦОД.

3.2 Розробка структурної схеми

Для того щоб реалізувати такі сервіси сьогодні, потрібно доставити, установити, налаштувати, а потім ще й обслуговувати відповідне встаткування на стороні клієнта. Оператор може, використовуючи лише один мережний інтерфейсний пристрій для розмежування трафіку, «розмістити» всі інші функції, такі як міжмережний екран, на своїй території, а для спрощення мережі й керування нею, зокрема для побудови ланцюжків сервісів, впровадити SDN.

Послуга Virtual CPE на базі NFV дозволить корпоративним клієнтам скористатися подібними сервісами відповідно до принципів аутсорсингу – одержати готовий сервіс (наприклад, «віртуальний DPI») за абонентську плату, а витрати на встаткування, його експлуатацію, модернізацію, а також додатковий персонал перекласти на оператора.

З погляду економічної ефективності технологія має величезні переваги як для сервісів-провайдерів, так і для їхніх клієнтів. По підрахунках фахівців

компанії NFWare, при використанні сервісу Virtual CPE корпоративний клієнт одержує наступні економічні переваги (у порівнянні з послугою Managed CPE, пропонованої операторами зараз):

– Нові сервіси можуть бути активовані на 70% швидше – для замовлення Virtual DPI досить зайти на портал і вибрати послугу, а все підключення буде зроблено автоматично.

– Масштабування використовуваних сервісів відбувається практично миттєво – замість доставки й установки ще однієї одиниці встаткування досить запустити додаткову віртуальну машину.

– Нові сервіси перед покупкою можна спробувати в тестовому режимі (trial), а після замовлення платити тільки за використовувані потужності за гнучкою схемою відповідно до реальних потреб (Pay as You Grow).

– Капітальні витрати можуть бути знижені на 100%, а операційні (IT-персонал, оренда, електрика) – у два рази.

– З погляду оператора, економічна вигода складається в збільшенні прибутку й підвищенні ефективності бізнес-процесів:

– Спрощення процесу підключення й керування послугами, а також приваблива вартість дозволять продавати сервіс тим групам корпоративних покупців, для яких раніше послуга була недоступна за ціною.

– Корпоративні клієнти, найімовірніше, будуть здобувати додаткові сервіси CPE у того ж провайдеру, що надає підключення до Інтернету. Крім того, замовлення сервісів за допомогою порталу підвищує ймовірність придбання декількох сервісів відразу.

– Завдяки можливостям порталу також підвищується ефективність процесів продажів і виконання замовлень – клієнт замовляє й одержує послугу в автоматичному режимі.

– Витрати на експлуатацію виявляються істотно нижче за рахунок централізованого керування й автоматизованих процесів відновлення.

– Витрати на логістику й утилізацію мінімальні.

Звичайно, навряд чи можливо віртуалізувати саме прикінцевий пристрій для підключення до Інтернету, тому на стороні клієнта повинен розташовуватися як мінімум комутатор L2. Однак всі інші можливі сервіси можна розгорнути й у віртуальному виді – для корпоративних клієнтів це насамперед маршрутизатори, NAT, DHCP, DPI, акселератори трафіку.

Можливо кілька варіантів фізичного розміщення віртуальних функцій для клієнтів. Це можуть бути як великі центри обробки даних (ЦОД), так і мережні вузли, що розташовуються ближче до клієнта.

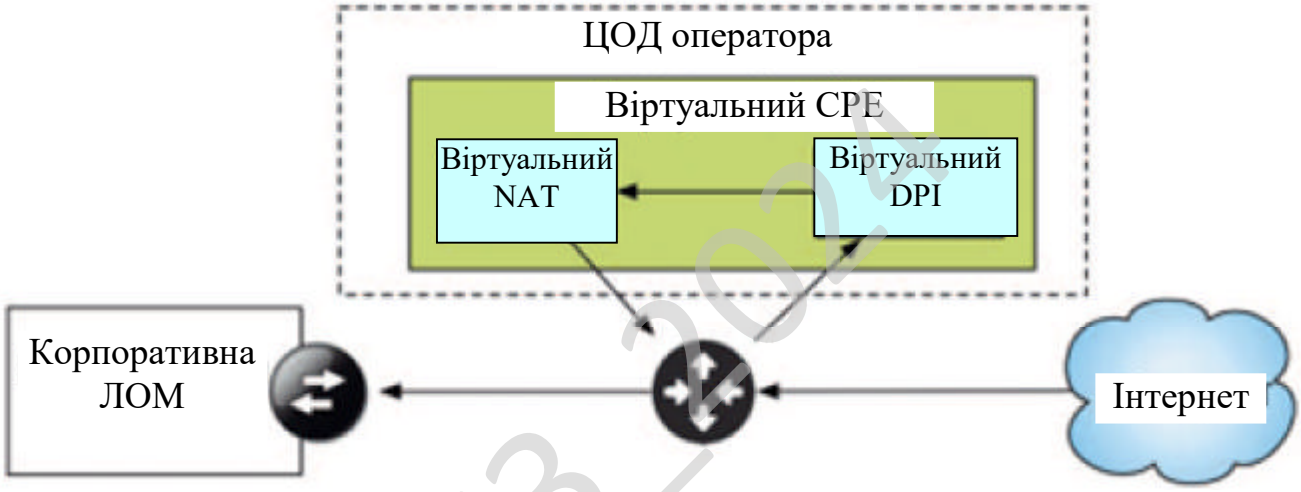

Рисунок 3.1 – Структурна схема системи

Альтернативний варіант – розгорнути віртуальні функції на стороні клієнта. Багато в чому вибір між цими варіантами обумовлює особливостями функції, що передбачається використовувати: наприклад, сервіс оптимізації трафіку логічно розташувати ближче до клієнта. Пропонуємо концепцію «розподіленої архітектури», обґрунтовуючи це тим, що в деяких випадках більше ефективної виявляється віртуалізація саме на площадці клієнта. Першими кандидатами на розташування на клієнтській площадці є DPI, акселератори трафіку, перетворювачі мережних адрес і функції обмеження швидкості.

Технології SDN і NFV обіцяють повністю змінити фізичну й віртуальну інфраструктуру комп'ютерних мереж. І хоча ринок рішень NFV поки перебуває

на етапі переходу від лабораторних досліджень до ринкової продукції, мабуть, що застосування технологій віртуалізації надає операторам унікальні можливості по зниженню капітальних і операційних витрат, а також веде до істотного скорочення строків виводу на ринок нових послуг і сервісів.

Крім того, зміна архітектур у комп'ютерних мережах і зсув акцентів з апаратного рівня на програмний дають унікальний шанс для українських компаній, позиції яких у сфері програмного забезпечення традиційно сильні.

3.3 Розробка функціональної схеми

Функціональна схема розробленої системи зображена на рисунку 3.2. Так, як функціональна схема є більш подобним описом функціональних можливостей структурної схеми, то вона буде представляти собою, більш детальний варіант структурної схеми.

З рисунку видно, що розроблена система складається з наступних частин:

– Блок визначення топології мережі.

– Блок виявлення аномального поводження трафіку.

– Блок зберігання результатів.

– Блок визначення виду атаки.

– Блок перевірки та фільтрації пакетів у мережі.

– Блок аналізу мережної статистики.

Блок визначення топології мережі

Блок визначення топології мережі:

– Блок використання відомостей із загальної системи моніторингу мережі, а не опитування пристрою додатково.

– Блок складання списку пристроїв у мережі, автоматично, ґрунтуючись на дані системи моніторингу.

– Блок побудови топології мережі, за станом на задану дату й відстеження змін у топології протягом часу.

– Блок автоматичного визначення рівнів ієрархії пристроїв у мережі, з виділенням периферійних, проміжних і центральних вузлів;

– Блок побудови топології мережі, незалежно від використовуваної системи моніторингу й програмно-апаратних платформ;

– Блок комбінувати показників, на основі яких визначаються зв'язки між пристроями, і при їхньому обчисленні виконувати перевірку на значимість із використанням статистичних критеріїв.

Блок виявлення аномального поводження трафіку

Блок виявлення аномального поводження трафіку:

– Блок визначення профілю поводження нормального трафіку.

– Блок заміни направлення трафіку.

– Блок усунення аномального трафіку.

При первісному розгортанні рішення по DDoS адміністратор створює профіль поводження нормального трафіку. Цей процес іменується навчанням. Компанія використовує додатки звичайним образом протягом 24 годин протягом одного тижня, і трафік додатка проходить через Детектор аномалій трафіку. У період навчання Детектор аномалій трафіку збирає базову інформацію для розуміння нормальної роботи мережі, куди входять:

– Інтенсивність пакетів для кожного типу пакетів, обмірювана як кількість пакетів у секунду (pps).

– Співвідношення пакетів, наприклад, співвідношення пакетів SYN і пакетів FIN.

– Кількість одночасних TCP-з'єднань, відкритих одним джерелом.

Базова інформація збирається по кожній цільовій адресі хост-ПК, цільовій підмережі, вихідній адресі хост-ПК і вихідній підмережі.

Після закінчення періоду навчання Детектор аномалій трафіку переводиться в режим моніторингу, а Блок усунення аномального трафіку – у резервний режим готовності. Доти, поки немає атаки, що активно розвивається, вхідний трафік з мережі Інтернет проходить через комутатор без якого-небудь

втручання з боку Блоку усунення аномального трафіку. Копія вхідного трафіку посилає для аналізу на Детектор аномалій трафіку через зовнішній аналізатор протоколів (SPAN) або віртуальні списки ACL. Якщо Детектор аномалій трафіку виявляє аномальне в порівнянні з базовою інформацією поводження трафіку, починається процес усунення:

– Детектор аномалій трафіку направляє в Блок усунення аномального трафіку команду почати процес зміни напрямку.

– Блок усунення аномального трафіку відхиляє (“захоплює”) трафік, адресований на атакуєму IP-адресу, переадресуючи його на самого себе.

– Блок усунення аномального трафіку піддає трафік багатоступінчастому аналізу й застосовує контрзаходи для відділення благонадійних джерел від джерел атаки. Цей процес іменується очищенням або вичищенням.

– Блок усунення аномального трафіку скидає трафік атаки й пересилає благонадійний трафік назад на нормальний маршрут проходження трафіку до мети. Цей процес іменується ін'єкцією.

Детектор аномалій трафіку

Детектор аномалій трафіку – це пасивний пристрій моніторингу, що постійно виявляє ознаки, що вказують на присутність атаки DDoS, спрямованої проти захищеного місця призначення, також іменованого зоною. Це може бути сервер, інтерфейс міжмережного екрана або інтерфейс маршрутизатора. Детектор аномалій трафіку аналізує копії всього вхідного трафіку, адресуємого в захищені зони, через SPAN або відгалуження пасивної мережі. Цей аналіз включає зіставлення поточного поводження трафіку з базовими граничними параметрами, які також іменуються зональною політикою, для виявлення аномального поводження трафіку. Якщо аномальне поводження виявлене й виглядає як можлива атака, Детектор аномалій трафіку через позаполосну управлінську мережу Ethernet посилає в Блок усунення аномального трафіку сигнал про початок аналізу й усунення атаки.

Блок усунення аномального трафіку

Блок усунення аномального трафіку – це автономний пристрій аналізу й фільтрації трафіку. Починаючи прийом трафіку, адресованого в конкретну зону, що, очевидно, піддається атаці, Блок усунення аномального трафіку проводить точний аналіз цього трафіку. Якщо результати аналізу підтверджують, що трафік злочинний, Блок усунення аномального трафіку застосовує контрзаходи, наприклад, механізми анти-спуфінга й фільтрацію різного рівня (таблиця 3.1). Кінцевий результат полягає в тому, що трафік зі злочинних джерел скидається, а трафік із благонадійних джерел пересилається в передбачений пункт призначення.

Атаки DDoS – виявлення й усунення

Перерахуємо типи атак DDoS, які може виявляти й усувати Блок усунення аномального трафіку.

1. Атаки із заповненням смуги пропущення.

Лавинні атаки зі спуфінгом або без спуфінга:

– Прапор TCP (SYN, SYN-ACK, ACK, FIN).

– Протокол керування повідомленнями в Інтернет (ICMP).

– Протокол користувальницьких датаграмм (UDP).

Приклади: лавинна атака SYN, smurf, LAND і UDP – лавинні атаки.

Атаки зомбі-комп'ютерів/мереж зомбі-комп'ютерів, у яких кожний вихідний зомбі-ПК або мережа відкриває множинні TCP-з'єднання й, у деяких випадках, видає багаторазові запити HTTP.

Атаки DNS, наприклад, лавинна атака із запитами DNS.

2. Атаки з дефіцитом ресурсів:

– Атаки пакетного розміру, характерна риса яких – фрагментированні або великі пакети. Приклади: teardrop і ping-of-death.

– Атаки зомбі-комп'ютерів/мереж зомбі-комп'ютерів з низькою інтенсивністю схожі на атаки із заповненням смуги пропущення за тим

виключенням, що кожне джерело атаки посилає множинні запити з невеликим обсягом в одиницю часу.

– Атаки DNS з рекурсивним переглядом DNS.

Можливі варіанти зміни напрямку трафіку

Фахівці з IT можуть використовувати описані нижче варіанти зміни напрямку трафіку з його пересиланням з мережі, розташованого вище лежачого оператора зв'язку, на Блок усунення аномального трафіку. Цей процес також іменується “захватом” трафіку:

– Повідомлення прикордонного шлюзового протоколу (Border Gateway Protocol, BGP) із Блок усунення аномального трафіку на маршрутизатори, розташовані у вище лежачого оператора зв'язку, з інформацією про те, що трафік, адресований на захищену адресу призначення, буде переспрямований на Блок усунення аномального трафіку.

– Використання зовнішніх механізмів зміни напрямку трафіку, наприклад, маршрутизаторів віддаленого відновлення BGP.

– Повідомлення про ін'єкцію очищеного трафіку на маршруті (Route Health Injection, RHI) від Блок усунення аномального трафіку для процесу маршрутизації в Catalyst серії 6500 або в систему нагляду серії 7600. Ці повідомлення поміщають статичний маршрут у глобальну таблицю маршрутизації, у якій модуль Блок усунення аномального трафіку позначений як наступний вузол.

Можливі варіанти ін'єкції трафіку

Ін'єкція трафіку – це процес, застосовуваний у Блок усунення аномального трафіку для пересилання очищеного благонадійного трафіку в точку призначення, що піддається атаці. Рішення підтримує різні варіанти ін'єкції трафіку. У варіанті 2-ого рівня топології, очищений трафік пересилається із Блок усунення аномального трафіку на статично-конфігуруєму наступну адресу заходу. Ця адреса перебуває на маршрутизаторі, розташованому нижче й з'єднаним з тої ж VLAN або підмережею, що й інтерфейс/VLAN ін'єкції трафіку. Ін'єкцію трафіку на 2-му рівні найпростіше конфігурувати, оскільки тут не

потрібно вносити які-небудь істотні зміни в конфігурацію маршрутизатора, розташованого нижче.

Варіанти ін'єкції трафіку 3-го рівня:

– Маршрутизація й пересилання по VPN (VPN Routing and Forwarding, VRF).

– Маршрутизація на основі політики (Policy-Based Routing, PBR).

– Транкінг VLAN (VLAN Trunking).

– Інкапсуляція по загальній маршрутизації (GRE) або інкапсуляція IP у тунелі IP (IPIP).

Блок визначення виду атаки

Блок визначення виду атаки:

– Атака ARP-spoofing на таблицю mac-адрес комутаторів.

– Широкомовний шторм.

– Додатки, що роблять інтенсивне широкомовне розсилання, наприклад: широкомовні чати й мережні ігри.

ARP-spoofing

ARP-spoofing – техніка атаки в Ethernet мережах, що дозволяє перехоплювати трафік між хостами. Заснована на використанні протоколу ARP.

При використанні в розподіленій обчислювальній системи (РВМ) алгоритмів віддаленого пошуку існує можливість здійснення в такій мережі типової віддаленої атаки «помилковий об'єкт РВМ». Аналіз безпеки протоколу ARP показує, що, перехопивши на атакуючому хості усередині даного сегмента мережі широкомовний ARP-запит, можна послати помилкову ARP-відповідь, у якій оголосити себе шуканим хостом (наприклад, маршрутизатором), і надалі активно контролювати мережний трафік дезінформованного хосту, впливаючи на нього за схемою «помилковий об'єкт РВМ».

Протокол ARP призначений для перетворення IP-адрес в MAC-адреси. Найчастіше мова йде перетворенні в адреси Ethernet, але ARP використовується й у мережах інших технологій: Token Ring, FDDI і інших.

Алгоритм роботи ARP

Протокол може використовуватися в наступних випадках:

1. Хост А хоче передати IP-пакет вузлу В, що перебуває з ним в одній мережі.

2. Хост А хоче передати IP-пакет вузлу В, що перебуває з ним у різних мережах, і користується для цього послугами маршрутизатора R.

У кожному із цих випадку вузлом А буде використовуватися протокол ARP, тільки в першому випадку для визначення MAC-адреси вузла В, а в другому – для визначення MAC-адреси маршрутизатора R. В останньому випадку пакет буде переданий маршрутизатору для подальшої ретрансляції.

Далі для простоти розглядається перший випадок, коли інформацією обмінюються вузли, що перебувають безпосередньо в одній мережі. (Випадок коли пакет адресований вузлу, який знаходиться за маршрутизатором, відрізняється тільки тим, що в пакетах переданих після того як ARP-перетворення завершене, використовується IP-адреса одержувача, але MAC-адреса маршрутизатора, а не одержувача.).

Проблеми ARP

Протокол ARP є абсолютно незахищеним. Він не має ніякого способу перевірки дійсності пакетів: як запитів, так і відповідей. Ситуація стає ще більш складною, коли може використовуватися мимовільний ARP (gratuitous ARP).

Мимовільний ARP – таке поводження ARP, коли ARP-відповідь надсилається, коли в цьому (з погляду одержувача) немає особою необхідності. Мимовільна ARP-відповідь це пакет-відповідь ARP, присланий без запиту. Він застосовується для визначення конфліктів IP-адрес у мережі: як тільки станція одержує адресу по DHCP або адреса привласнюється вручну, розсилається ARP-відповідь gratuitous ARP.

Мимовільний ARP може бути корисний у наступних випадках:

– Відновлення ARP-таблиць, зокрема, у кластерних системах.

– Інформування комутаторів.

– Повідомлення про включення мережного інтерфейсу.

Незважаючи на ефективність мимовільного ARP, він є особливо небезпечним, оскільки з його допомогою можна запевнити віддалений вузол у тому, що MAC-адреса якої-небудь системи, що перебуває з нею в одній мережі, змінилася й указати, яка адреса використовується тепер.

До виконання ARP-spoofing'a в ARP-таблиці вузлів A і B існують записи з IP- і MAC-адресами один одного. Обмін інформацією виробляється безпосередньо між вузлами A і B.

У ході виконання ARP-spoofing'a комп'ютер **C**, що виконує атаку, відправляє ARP-відповіді (без одержання запитів):

– вузлу A: з IP-адресою вузла B і MAC-адресою вузла C;

– вузлу B: з IP-адресою вузла A і MAC-адресою вузла C.

У силу того що комп'ютери підтримують мимовільний ARP (gratuitous ARP), вони модифікують власні ARP-таблиці й поміщають туди записи, де замість справжніх MAC-адрес комп'ютерів A і B знаходиться MAC-адреса комп'ютера C.

Після того як атака виконана, коли комп'ютер A хоче передати пакет комп'ютеру B, він знаходить в ARP-таблиці запис (він відповідає комп'ютеру C) і визначає з її MAC-адресу одержувача. Відправлений по цьому MAC-адресу пакет приходить комп'ютеру C замість одержувача. Комп'ютер C потім ретранслює пакет тому, кому він дійсно адресований – тобто комп'ютеру B.

Широкомовний шторм

Широкомовний шторм – лавина (сплеск) широкомовних акетів (на другому рівні моделі OSI – кадрів). Розмноження некоректно сформованих широкомовних повідомлень у кожному вузлі приводить до експонентного росту їхнього числа й паралізує роботу мережі. Звичайно такі пакети використовуються мережними сервісами для оповіщення станцій про свою присутність. Вважається нормальним, якщо широкомовні пакети становлять не більше 10% від загального числа пакетів у мережі.

Також досить часто до шторму приводять кільця в мережі при некоректному настроюванні протоколу Spanning Tree, оскільки в заголовку пакетів Ethernet немає інформації про час життя кадру, як, наприклад, у пакетів IP. Крім цього широкомовний шторм застосовується (навмисно) зломщиками.

Відповідно до галузевого стандарту де-факто число широкомовних і багатоадресних кадрів у мережі не повинне перевищувати 8-10% від загального числа кадрів.

Широкомовний кадр – це кадр, адресований всім станціям у домені мережі. Багатоадресний кадр – це кадр, адресований групі станцій у домені мережі. Оскільки широкомовний кадр адресований всім станціям, то, одержавши його, станції повинні перервати свою роботу й обробити такий кадр. Це сповільнює роботу всієї мережі.

Якщо відношення числа широкомовних кадрів до загального числа кадрів більше 10%, то такий ефект називається "широкомовним штормом".

Широкомовний шторм може бути наслідком дефектів устаткування або неправильного настроювання параметрів активного встаткування. Найчастіше це явище спостерігається в розподілених мережах NetWare, побудованих на основі комутаторів, або коли дані між сегментами або доменами мережі можуть передаватися більш ніж по одному потенційному шляху. Якщо один з комутаторів такої мережі не підтримує протокол Spanning Tree (звичайно IEEE 802.1d) або останній неправильно налаштований або збоїть, то в мережі починається некерована циркуляція широкомовних кадрів.

Виявлення "широкомовного шторму" є не настільки тривіальним завданням, як це може здатися на перший погляд. Для його виявлення недостатньо взяти загальне число широкомовних кадрів і поділити його на загальне число кадрів, що пройшли по мережі.

Для цього ви повинні визначити: яку частку становлять широкомовні кадри в кожний інтервал часу (наприклад, за одну мінуту) і яка при цьому утилізація каналу зв'язку. Якщо, наприклад, за одну мінуту по мережі пройшло 4 кадри, а 2 з них були широкомовними, то це ще не виходить, що ви спостерігаєте "широкомовний шторм".

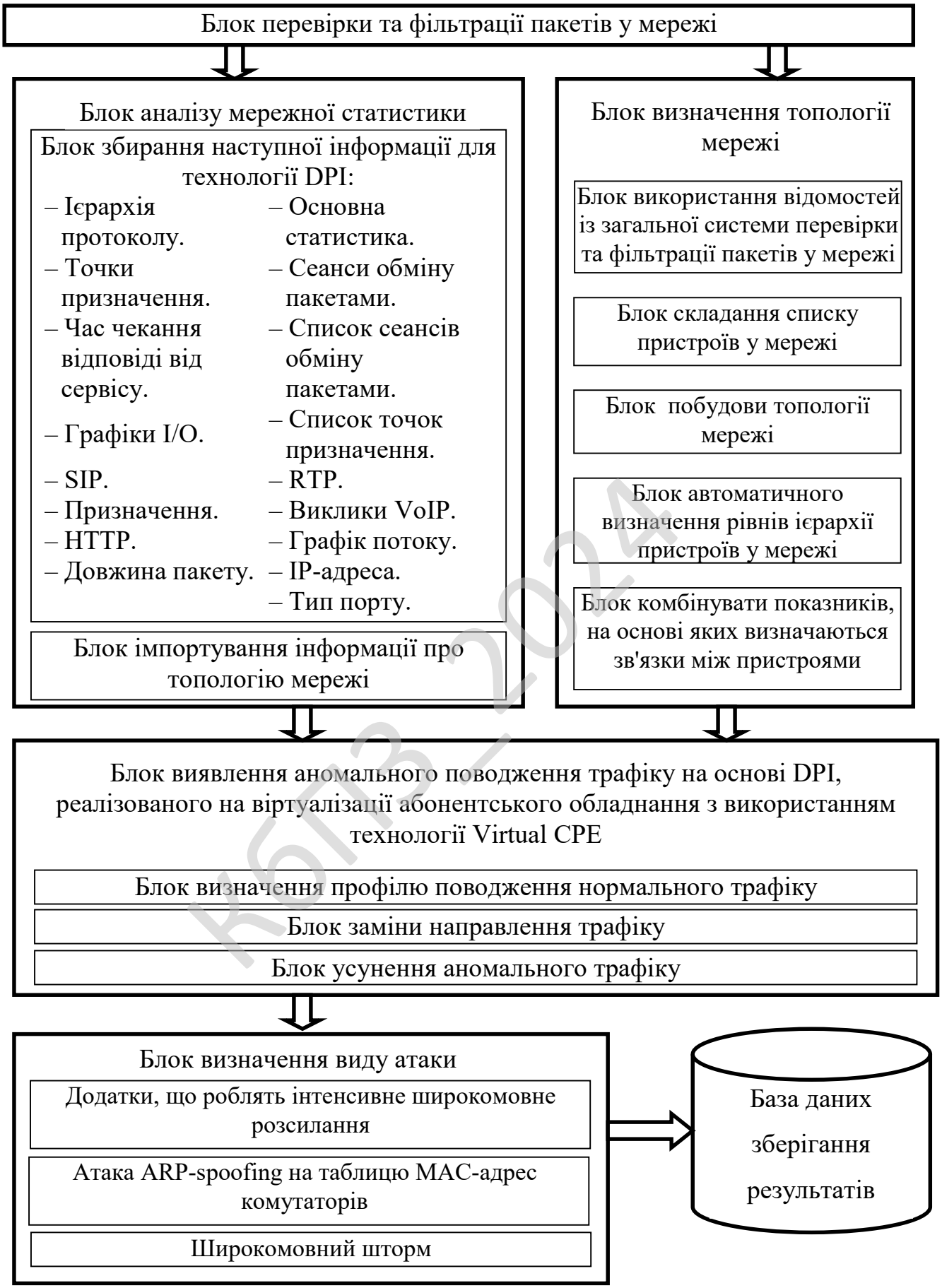

Рисунок 3.2 – Функціональна схема системи

Захист від широкомовних штормів (broadcast storm)

Одна з характерних несправностей мережного програмного забезпечення – мимовільна генерація з високою інтенсивністю широкомовних пакетів. Широкомовним штормом вважається ситуація, у якій відсоток широкомовних пакетів перевищує 20% від загальної кількості пакетів у мережі. Звичайний комутатор або міст сліпо передає такі пакети на всі свої порти, як того вимагає його логіка роботи, засмічуючи, таким чином, мережу. Боротьба із широкомовним штормом у мережі, з'єднаної комутаторами, жадає від адміністратора відключення портів, що генерують широкомовні пакети. Маршрутизатор не поширює такі ушкоджені пакети, оскільки в коло його завдань не входить копіювання широкомовних пакетів в усі поєднувані їм мережі. Тому маршрутизатор є прекрасним засобом боротьби із широкомовним штормом, щоправда, якщо мережа розділена на достатню кількість підмереж.

Блок аналізу мережної статистики

Блок збирання наступної інформації:

– Основна статистика (Summary).

– Ієрархія протоколу (Protocol Hierachy).

– Сеанси обміну пакетами (Conversations).

– Точки призначення (Endpoints).

– Графіки I/O (IO Graphs).

– Список сеансів обміну пакетами (Conversation List).

– Список точок призначення (Endpoint List).

– Час чекання відповіді від сервісу (Service Response Time).

– RTP.

– SIP.

– Виклики VoIP (VoIP Calls).

– Призначення (Destination).

– Графік потоку (Flow Graph).

– HTTP.

– IP-адреса (IP address).

– Довжина пакету (Packet Length).

– Тип порту (Port Type).

Розпишемо їх більш детально.

1. Основна статистика. Доступні такі елементи основної статистики, як:

– Властивості захоплених файлів.

– Час захвату.

– Інформація про фільтр захвату.

– Інформація про фільтр відображення.

2. Ієрархія протоколу. Статистика ієрархії протоколу допомагає аналізувати пакети, розбиваючи відображені дані, які належать чинному рівню OSI.

3. Сеанси обміну пакетами. Якщо ви використовуєте протокол TCP/IP або програму, яка працює із цим протоколом, ви маєте побачити чотири активних вкладок для обміну пакетами за допомогою Ethernet, IP, TCP та UDP. «Діалог» між комп'ютерами відображає трафік між двома активними хостами. Номер, зазначений на вкладці після назви протоколу, означає кількість «діалогів» між хостами. Номер, зазначений на вкладці після назви протоколу, означає кількість «діалогів» між хостами, наприклад, «Ethernet:6».

4. Точки призначення. Точки призначення забезпечують статистику даними про відправку та прийом пакетів. Номер, зазначений на вкладці після назви протоколу, вказує на кількість точок призначення. Наприклад, «Ethernet:6».

5. Графіки I/O. Основний графік може бути отриманий за допомогою команди «IO graphs» (Графіки I/O). Ще декілька графіків можуть бути додані у тому ж вікні на основі фільтрів відображення.

6. Час чекання відповіді від сервісу. 13 протоколів доступні для глибокого аналізу.

7. RTP. RTP (Real-time Transport Protocol, протокол передачі у реальному часі, RFC 3550) – це протокол для передачі звука та відео через IP-мережу. Він

працює у початку протоколу дейтаграм користувача (User Datagram Protocol, UDP). Він часто використовується у сукупності з протоколами SIP або H.233, забезпечуючи виконання сигнальних завдань.

8. SIP. SIP (Session Initiation Protocol, протокол встановлення сесії, RFC 3261) – це сигнальний протокол, який оголошує відео– або VoIP-сесії. Він працює разом із протоколом RTP, який використовується для передачі мультимедійних даних.

9. Виклики VoIP.

VoIP (Voice over IP, голосовий зв'язок за допомогою Інтернету) взагалі використовує два типи протоколів:

– сигнальні протоколи, такі, як SIP або H.323

– переносні протоколи, наприклад, RTP

10 Призначення. Відображення усіх IP-адрес призначення мережевих пакетів.

11. Графік потоків. Графіки потоків забезпечує послідовний аналіз TCP-з'єднань. Перші три строки містять оголошення TCP– з'єднання з послідовностями «SYN», «SYN ACK» та «ACK».

12 HTTP. HTTP (Hypertext Transfer Protocol, протокол передачі гіпертексту) – це протокол типу «клієнт-сервер», який використовується для передачі HTML-файлів. HTTP-клієнт (у більшості випадків це web-браузер) відсилає HTTP-запит до web-серверу із полем «URL», який допомагає знайти потрібний файл. Web-сервер відповідає HTTP-пакетом та забезпечує клієнт необхідною web-сторінкою.

Меню «HTTP» містить три підменю:

– «Load Distribution» (Розподіл пакетів).

– «Packet Counter» (Лічильник пакетів).

– «Requests» (Запити).

14 IP-адреса. Відображення IP-адреси джерела або призначення мережевих пакетів.

15. Довжина пакету.

16. Тип порту. Відображення статистики портів TCP або UDP.

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

3.4 Розробка діаграми процесів

Діаграма процесів розробленої системи зображена на рисунку 3.3. При детальному її розгляді можна побачити як саме проходе взаємодія у розробленій системі. Використовується модель проектування, графічне представлення «потоків» даних в інформаційній системі.

Рисунок 3.3 – Діаграма взаємодії процесів

Діаграма взаємодії процесів використовується для візуалізації процесів обробки даних (структурне проектування). Для розробника вважається звичним спочатку креслити діаграму взаємодії процесів даних рівня контексту, завдяки чому буде показано взаємодію системи.

Ця діаграма в подальшому підлягає уточненню шляхом деталізації процесів та потоків даних з метою показати систему що розробляється.

Діаграми потоків даних містять чотири типи елементів:

– Процеси які являють собою трансформацію даних в рамках описуваної системи.

– Сховища даних (репозиторії).

– Зовнішні по відношенню до системи сутності.

– Потоки даних між елементами трьох попередніх типів.

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 ПРОЕКТУ. РОЗРАХУНКИ І ЕКСПЕРИМЕНТАЛЬНІ ДАНІ, ЩО ПІДТВЕРДЖУЮТЬ ПРАВИЛЬНІСТЬ ПРОЕКТНИХ РІШЕНЬ

4.1 Блок-схеми та опис алгоритмів функціонування системи

Блок-схеми є першоджерелами стратегії розвитку ПЗ. Тому від точності і детальної блок-схеми залежить результат всієї програми.

При виборі початкової точки відліку при побудові схем було враховано, що виходячи з вибору мови програмування і інших технічних засобів, програма буде об’єктно-орієнтована що вимагає оптимізації програми високого рівня, також те, що при розробці програми слід надати особливу увагу модулю віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE.

При складанні блок-схем програмного забезпечення і напрацювання алгоритмів я зіткнувся з масою проблем, які вимагали напрацювання процедур і функцій над основною проблематикою. Для чого були створені додаткові класи, типи даних і константи, що забезпечило вирішення проблем.

Під час роботи над бакалаврською дипломною роботою було створено блок-схеми. Перед їх розглядом необхідно провести роз’яснення який саме тип блок-схем використовується.

Блок-схема це представлення задачі для її аналізу або розв'язування за допомогою спеціальних символів (геометричних образів), які позначають такі елементи, як операції, потік, дані тощо. Блок вхідних та вихідних даних прийнято позначати паралелограмом, блок обчислень (обробки) даних - прямокутником, блок прийняття рішень - ромбом, еліпсом - початок та кінець алгоритму.

У інформаційних технологіях функціональна схема складається з функціональних блоків, які являють собою конструктивно відособлені частини (елементи або пристрої) автоматичних систем, які виконують певні функції.

Функціональні блоки на схемі позначають прямокутниками, всередині яких надписують їх найменування відповідно до функцій, що виконуються. Зв'язки між функціональними блоками (внутрішні впливи) позначаються лініями зі стрілками, які вказують напрям впливів.

Функціональні схеми можуть виконуватися в укрупненому і розгорненому вигляді. У першому випадку на схемі зображають найважливіші блоки системи і зв'язки між ними.

У другому варіанті схема відображається більш детально, що полегшує її читання та ілюструє принцип роботи.

Основні елементи схем алгоритму це термінатор, процес, рішення, зумовлений процес (підпрограма), дані та з'єднувач.

Термінатор це елемент відображає вхід із зовнішнього середовища або вихід з неї (найчастіше застосування - початок і кінець програми). Всередині фігури записується відповідна дія.

Процес це виконання однієї або кількох операцій, обробка даних будь-якого виду (зміна значення даних, форми подання, розташування). Всередині фігури записують безпосередньо самі операції.

Рішення це показує рішення або функцію перемикального типу з одним входом і двома або більше альтернативними виходами, з яких тільки один може бути обраний після обчислення умов, визначених всередині цього елементу. Вхід в елемент позначається лінією, що входить зазвичай у верхню вершину елементу. Якщо виходів два чи три то зазвичай кожен вихід позначається лінією, що виходить з решти вершин (бічних і нижній). Якщо виходів більше трьох, то їх слід показувати однією лінією, що виходить з вершини (частіше нижній) елемента, яка потім розгалужується. Відповідні результати обчислень можуть записуватися поруч з лініями, що відображають ці шляхи.

Зумовлений процес (підпрограма) це символ відображає виконання процесу, що складається з однієї або кількох операцій, що визначені в іншому

місці програми (у підпрограмі, модулі). Всередині символу записується назва процесу і передані в нього дані.

Дані це перетворення у форму, придатну для обробки (введення) або відображення результатів обробки (виведення). Цей символ не визначає носія даних (для вказівки типу носія даних використовуються специфічні символи).

З'єднувач це символ відображає вихід в частину схеми і вхід з іншої частини цієї схеми. Використовується для обриву лінії та продовження її в іншому місці (приклад: поділ блок-схеми, що не поміщається на листі). Відповідні сполучні символи повинні мати одне (при тому унікальне) позначення.

Первинною стадією без якої не відбувається розробка програмного забезпечення це звичайно розробка блок-схем.

На рисунку 4.1 зображена основна блок-схема програми, на рисунку 4.2 зображено роботу підпрограми.

З яких видно що робота основної програми складається з початкових етапів ініціалізації ПЗ, перевірки наявності ресурсів системи, блоку початку основного циклу з чеканням запиту від користувача в якому відбувається виклик підпрограми та останньої стадії – перевірка поточного стану з завершенням роботи розробленого ПЗ. При роботі підпрограми виконується основний функціонал системи з циклічними послідовностями, перевіркою поточного стану та поверненням в основну програму прапорів стану виконання.

Також при розробці бакалаврської дипломної роботи було використано наступні підходи UML: діаграма діяльності (діаграми поведінки типу); Діаграма компонент; Діаграма об'єктів; Діаграма розгортання.

Діаграма діяльності. Це візуальне представлення графу діяльностей. Граф діяльностей є різновидом графу станів скінченного автомату, вершинами якого є певні дії, а переходи відбуваються по завершенню дій. Дія є фундаментальною одиницею визначення поведінки в специфікації. Дія отримує множину вхідних сигналів, та перетворює їх на множину вихідних сигналів.

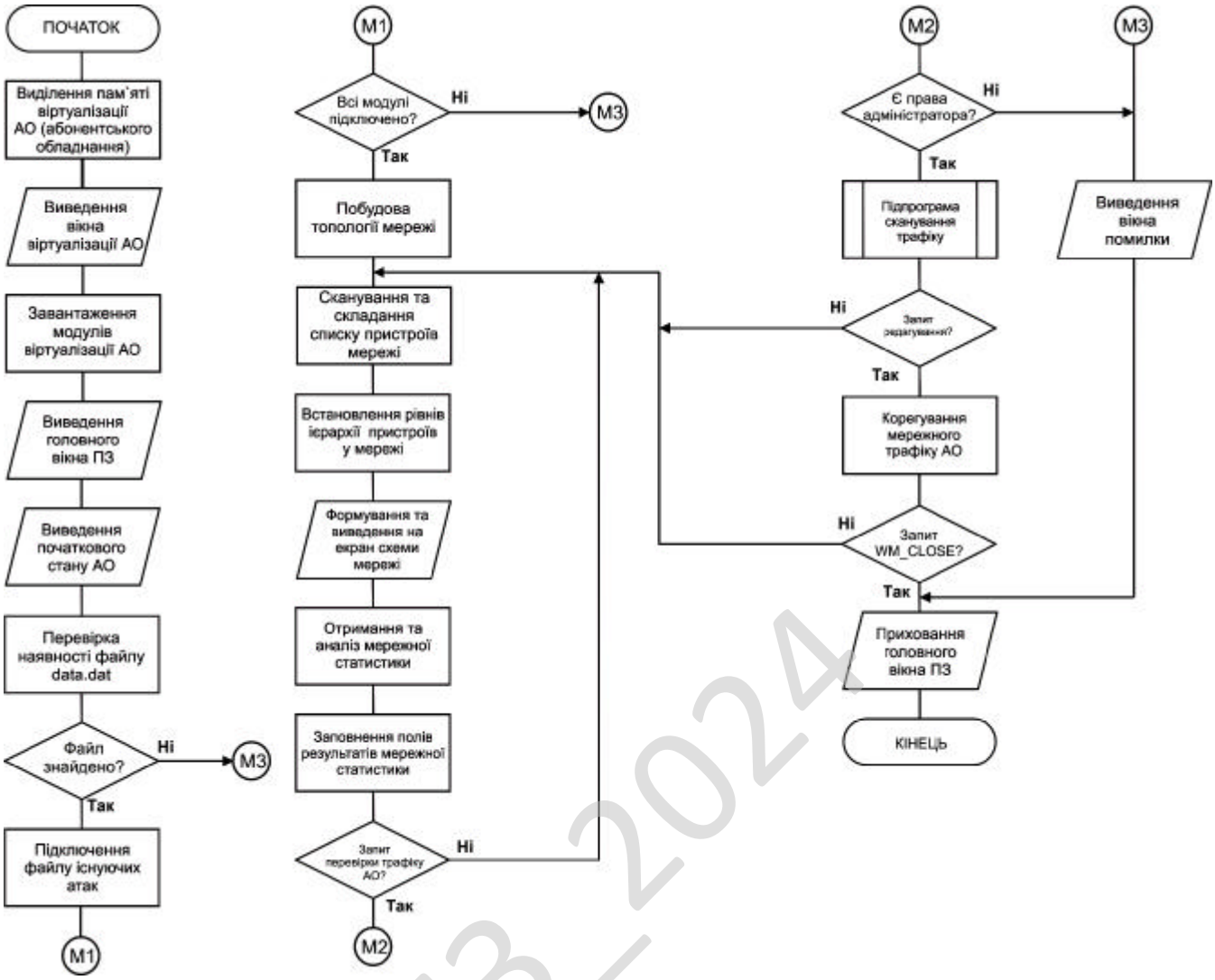

Рисунок 4.1 – Блок-схема основної програми

Одна із цих множин, або обидві водночас, можуть бути порожніми. Виконання дії відповідає виконанню окремої дії. Подібно до цього, виконання діяльності є виконанням окремої діяльності, буквально, включно із виконанням тих дій, що містяться в діяльності. Кожна дія в діяльності може виконуватись один, два, або більше разів під час одного виконання діяльності. Щонайменше, дії мають отримувати дані, перетворювати їх та тестувати, деякі дії можуть вимагати певної послідовності.

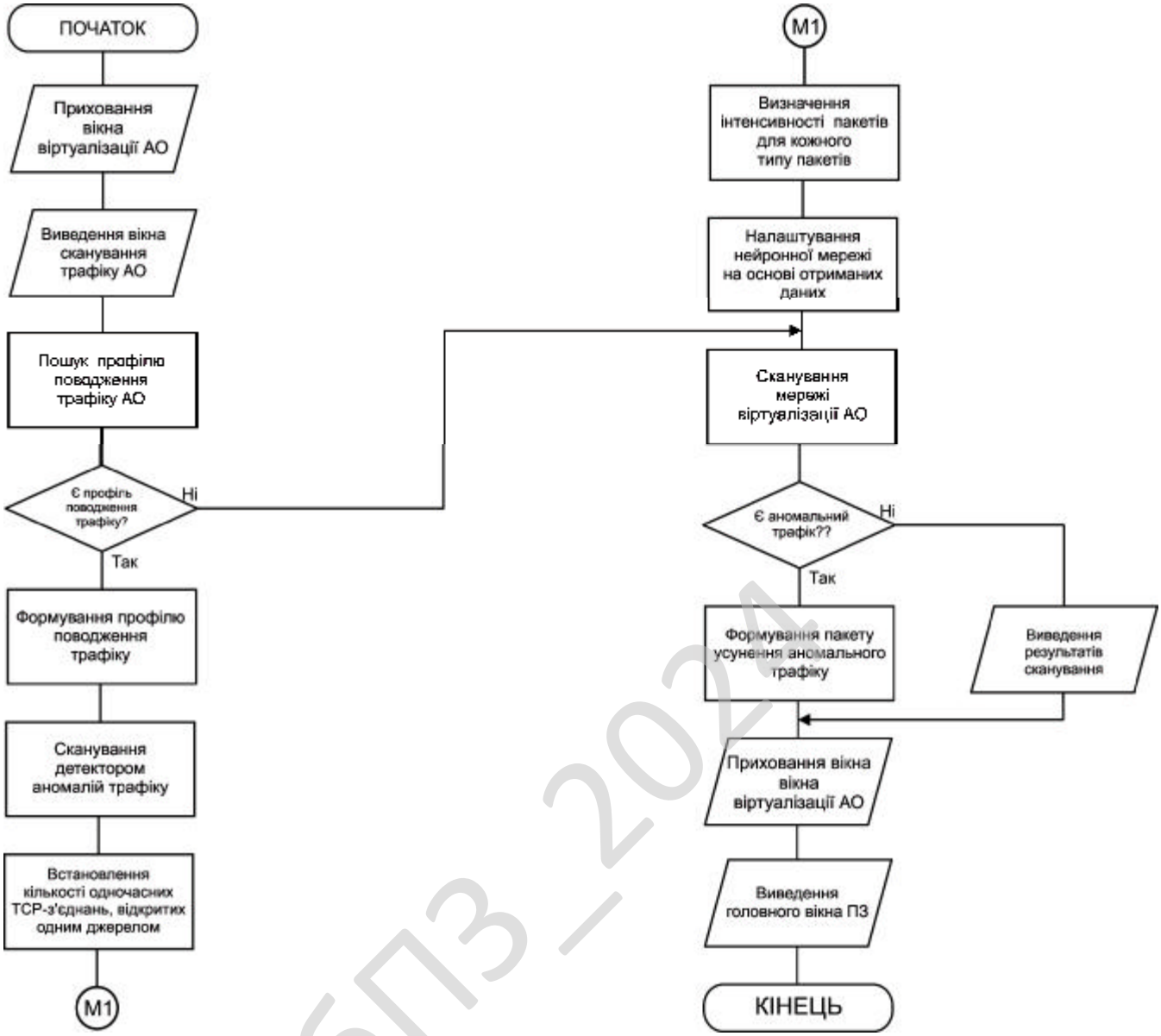

Рисунок 4.2 – Блок-схема роботи підпрограми

Специфікація діяльності (на вищих рівнях сумісності) може дозволяти виконання декількох (логічних) потоків, та існування механізмів синхронізації для гарантування виконання дій у правильному порядку.

Діаграма компонент в UML це діаграма, на якій відображаються компоненти, залежності та зв'язки між ними.

Діаграма компонент відображає залежності між компонентами програмного забезпечення, включаючи компоненти вихідних кодів, бінарні компоненти, та компоненти, що можуть виконуватись.

Модуль програмного забезпечення може бути представлено в якості компоненти. Деякі компоненти існують під час компіляції, деякі – під час компонування, а деякі під час роботи програми.

Діаграма компонент відображає лише структурні характеристики, для відображення окремих екземплярів компонент слід використовувати діаграму розгортування.

Компоненти об'єднуються разом використовуючи структурні зв'язки (assembly connector) щоб об'єднати інтерфейси двох компонент. Це ілюструє зв'язок типу «клієнт-сервер».

Структурна взаємодія – «зв'язок двох компонент, який передбачає, що один з них надає послуги, потрібні іншому компоненту».

При використанні діаграми компонент щоб показати внутрішню структуру компонента, клієнтські та серверні інтерфейси можуть утворювати пряме з'єднання з внутрішніми. Таке з'єднання називається з'єднанням делегації.

Діаграма об'єктів в UML це діаграма, що відображає об'єкти та їх зв'язки в певний момент часу. Діаграма об'єктів може розглядатись як окремий випадок діаграми класів, на якій можуть бути представлені як класи, так і екземпляри (об'єкти) класів. Схожою за змістом є діаграма взаємодії (collaboration diagram).

Діаграми об'єктів не мають власної нотації. Оскільки діаграми класів можуть відображати об'єкти, то діаграма класів, на якій відображено лише об'єкти, та не відображено класи, може вважатись діаграмою об'єктів.

Діаграма об'єктів відображає об'єкти та зв'язки в певний момент роботи програми. Об'єкти можуть містити інформацію про власні значення а не про описання. Для відображення загальних шаблонів об'єктів та зв'язків, що можуть багаторазово створюватись під час роботи програми, слід використовувати діаграму взаємодії, яка може відображати характеристики об'єктів та зв'язків. Екземпляр діаграми взаємодії створює діаграму об'єктів.

Діаграма об'єктів не відображає еволюцію системи під час роботи. Натомість, слід використовувати діаграми взаємодії з повідомленнями, або діаграми послідовності.

Діаграма розгортання (deployment diagram) це діаграма в UML, на якій відображаються обчислювальні вузли під час роботи програми, компоненти, та об'єкти, що виконуються на цих вузлах. Компоненти відповідають представленню робочих екземплярів одиниць коду. Компоненти, що не мають представлення під час роботи програми на таких діаграмах не відображаються; натомість, їх можна відобразити на діаграмах компонент. Діаграма розгортання відображає робочі екземпляри компонент, а діаграма компонент, натомість, відображає зв'язки між типами компонент.

Для чіткого представлення часу роботи в ПЗ була розроблена функція, завдання якої перетворювати кількість секунд у більш звичну форму відображення.

```
function TA_form.Cardinaltotimestr(Value:Cardinal):String;
var d,h,m,s: Real;
begin
    d:=0; h:=0; m:=0; s:=Value;
    if s > 59 then begin
        m:=int(s / 60);
        s:=s - (m*60);
    end;
    if m > 59 then begin
        h:=int(m/60);
        m:=m - (h*60);
    end;
    if h > 23 then begin
        d:=int(h/24);
        h:=h - (d*24);
    end;
    Result:='';
    if (d>0) then Result:=Result+floattostr(d)+' d. ';
    if (h<9) then Result:=Result+'0'+floattostr(h)+':' else
Result:=Result+floattostr(h)+':';
    if (m<9) then Result:=Result+'0'+floattostr(m)+':' else
Result:=Result+floattostr(m)+':';
```

```
    if (s<9) then Result:=Result+'0'+floattostr(s)     else
Result:=Result+floattostr(s);
end;
```

Завершення сесій. Для завершення відкритих сесій розроблена функція A_Netsessiondel. Оголошення функції для Windows.

```
Var A_Netsessiondel: function(ServerData, Uncclientname, Username:Pwchar):DWORD;
```

Параметри:

– ServerData – повинен містити ім'я віддаленого комп'ютера на якому повинна виконається функція;

– uncclientname – повинен містити ім'я клієнта чия сесія завершується;

– username – повинен містити ім'я користувача чия сесія завершується, якщо параметр NIL, завершаться всі сесії указані в параметрі uncclientname. Розглянемо вихідний код виклику функції.

```
procedure TA_form.btnclosesessionclick(Sender: Tobject);
var
OS: Boolean; Flibhandle : Thandle; Cnament: Pwidechar; Cname9x: Pansichar;
  Key:Smallint; i: Integer;
begin
  if not OS(OS) then Close;
// З'ясовуємо тип системи
  if not Assigned(lvsessions.Selected) then Exit;
  i:= lvsessions.Selected.Index;
// Визначаємо номер обраної сесії
  if OS then begin
    Flibhandle := Loadlibrary('MY_1.DLL');
    if Flibhandle = 0 then Exit;
@A_Netsessiondelnt := Getprocaddress(Flibhandle, 'A_Netsessiondel');
    if not Assigned(A_Netsessiondelnt) then
    begin Freelibrary(Flibhandle); Exit;
    end;
    // Перетворимо дані в необхідний вигляд
    Cnament := Pwchar(Widestring('\\'+lvsessions.Items.Item[i].Caption));
    A_Netsessiondelnt(nil,Cnament,nil);
  end else begin
    Flibhandle := Loadlibrary('MY_2.DLL');
    if Flibhandle = 0 then Exit;
@A_Netsessiondel:=Getprocaddress(Flibhandle, 'A_Netsessiondel');
    if not Assigned(A_Netsessiondel) then
```

```
    begin Freelibrary(Flibhandle); Exit;   end;
    // Перетворимо дані в необхідний вигляд
    Cname9x := Pansichar(lvsessions.Items.Item[i].Caption);
    key := Sessionclosekey[i];
// Беремо ключ із масиву
    A_Netsessiondel(nil,Cname9x,Key);
  end;
  Freelibrary(Flibhandle);
end;
```

Розглянемо процедуру що надає інформацію про локальні ресурси й можливості їх контролю.

NetData – за допомогою цієї функції отримаємо дані про всі спільні ресурси. Оголошення функції для Windows.

```
NetData:function (ServerData:Pwchar; Level:DWORD; Bufptr:Pointer;
                  Prefmaxlen:DWORD; Entriesread, Totalentries,
                   resume_handle:LPDWORD): DWORD;
```

Параметри:

– ServerData повинен містити ім'я віддаленого комп'ютера, на якому повинна виконаться функція, якщо виконуємо у себе, то даному параметрові можна привласнити NIL.

– Lvl повинен містити ідентифікатор структури.

– Bufptr повинен містити адресу покажчика на масив структур.

– Prefmaxlen повинен містити максимальну довжину поверненних даних у байтах, якщо не ставити обмеження, то даному параметрові потрібно привласнити DWORD(– 1) .

– Entriesread повинен містити покажчик на змінну, у яку запишеться кількість спільних ресурсів доступних на даний момент.

Результати виконання будуть збережені в масиві структур переданих функції при її виклику.

Існує 6 типів структур переданих функції NetData:

– SHARE_INFO_0 – тільки Windows XP SP0.

– SHARE_INFO_1 – тільки Windows XP SP1.

– SHARE_INFO_1 – тільки Windows 9x – Me.

– SHARE_INFO_2 – тільки Windows XP SP2.

– SHARE_INFO_50 – тільки Windows 9x – Me .

– SHARE_INFO_502 – тільки Windows XP SP3.

Структура SHARE_INFO_50, оголошення структури:

```
type
 TSHAREINFO50 = packed record
  DD_netname : array [0..12] of Char;
  DD_type:Byte;
  DD_flags:Word;
  DD_remark: Pchar;
  DD_path:Pchar;
  DD_rw_password:array [0..8] of Char;
DD_ro_password: array [0..8] of Char;
end;
```

Розроблені поля:

– DD_netname містить рядок з мережним ім'ям ресурсу;

– DD_type визначає тип ресурсу;

– DD_flags містить інформацію про права доступу до ресурсу;

– DD_remark покажчик на рядок необов'язкових коментарів;

– DD_path містить локальне розташування ресурсу;

– DD_rw_password містить пароль на запис – читання;

– DD_ro_password містить пароль на читання.

Розглянемо розроблену функцію, яка визначає тип системи.

```
function TA_form.OS(var Value: Boolean): Boolean;
var Ver: Tosversioninfo;
    Bres: Boolean;
begin
  Ver.dwosversioninfosize := Sizeof(Tosversioninfo);
  Bres := Getversionex(Ver);
  if not Bres then
  begin
    Result := False;
    Exit;
  end else
    Result := True;
  case Ver.dwplatformid of
```

```
    VER_PLATFORM_WIN32_XP: Value := True;
// Windows XP  - підходить
    VER_PLATFORM_WIN32_WINDOWS : Value := False;
// Windows 9x - Me - не підходить
    VER_PLATFORM_WIN32s : Result := False;
// Windows 3.x  - не підходить
  end;
end;
```

Якщо дана функція повернула результат True, виходить, визначення версії системи пройшло успішно, і тип системи буде зберігатися в змінній Value, а якщо ні, то визначення типу системи, у цьому випадку прийде завершити виконання програми.

Дана функція буде практично найголовнішою, тому що вона буде вказувати у ПЗ яку частину коду виконувати.

Визначаємо, тип системи, завантажуємо необхідну бібліотеку, одержуємо адреси функцій і виконуємо функцію.

```
procedure TA_form.btngetsharesclick(Sender: Tobject);
var
  i:Integer;
  Flibhandle : Thandle;
  Sharent : Pshareinfo2Array;
  entriesread,totalentries:DWORD;
  Share : array [0..512] of Tshareinfo50;
  pcentriesread,pctotalavail:Word;
  OS: Boolean;
begin
  lbxshares.Items.Clear;
  if not OS(OS) then Close;
// Визначаємо тип системи
  if OS then begin
// Код для XP
    Flibhandle := Loadlibrary('_R1.DLL');
// Завантажуємо бібліотеку
    if Flibhandle = 0 then Exit;
// Зв'язуємо функцію
    @NetDatant := Getprocaddress(Flibhandle,'NetData');
    if not Assigned(NetDatant) then
// Перевірка
    begin
```

```
      Freelibrary(Flibhandle);
      Exit;
    end;
    Sharent := nil;
// Очищаємо покажчик на масив структур
    // Виклик функції
    if NetDatant(nil,2,@Sharent,DWORD( - 1),
             @entriesread,@totalentries,nil) <> 0 then
    begin
// Якщо виклик невдалий вивантажуємо бібліотеку
      Freelibrary(Flibhandle);
      Exit;
    end;
    if entriesread > 0 then
// Обробка результатів
    for i:= 0 to entriesread  - 1 do
            lbxshares.Items.Add(String(Sharent[i].SS2_netname));
  end else begin
    Flibhandle := Loadlibrary('My_2.DLL');
// Завантажуємо бібліотеку
    if Flibhandle = 0 then Exit;
    // Зв'язуємо функцію
    @NetData := Getprocaddress(Flibhandle,'NetData');
    if not Assigned(NetData) then
// Перевірка
    begin
      Freelibrary(Flibhandle);
      Exit;
    end;
    if NetData(nil,50,@Share,Sizeof(Share),
            @pcentriesread,@pctotalavail) <> 0 then
// Виклик функції
    begin
// Якщо виклик невдалий вивантажуємо бібліотеку
      Freelibrary(Flibhandle);
      Exit; end;
    if pcentriesread > 0 then
// Обробка результатів
    for i:= 0 to pcentriesread  - 1 do
         lbxshares.Items.Add(String(Share[i].DD_netname));
  end;
  Freelibrary(Flibhandle);
```

```
//  вивантажити бібліотеку
end;
```

При виконанні цього коду Listbox заповниться назвами загальних ресурсів, які беруться з масиву структур. Масив заповнюється в результаті виконання функції.

4.2 Захист розробленого програмного забезпечення

Захист розробленого програмного забезпечення буде відбуватися за допомогою Serpent – симетричний блочний алгоритм шифрування, розроблений Россом Андерсоном, Елі Біхамом та Ларсом Кнудсеном. Алгоритм був одним з фіналістів 2-го етапу конкурсу AES. Як і інші алгоритми, які брали участь у конкурсі AES, Serpent має розмір блоку 128 біт і можливі довжини ключа 128, 192 або 256 біт. Алгоритм являє собою 32-раундовий шифр на основі SP-мережі, і працює з блоком з чотирьох 32-бітових слів. Serpent був розроблений так, що всі операції можуть бути виконані паралельно, використовуючи 32-а 1-бітних «потоків».

При розробці Serpent використовувався консервативніший підхід до безпеки, ніж у інших фіналістів AES, проектувальники шифру вважали, що 16 раундів достатньо, щоб протистояти відомим видам криптоаналізу, але збільшили число раундів до 32, щоб алгоритм міг краще протистояти ще не відомим методам криптоаналізу.

Шифр Serpent не запатентований і є громадським надбанням.

Алгоритм створювався під гаслом «криптографічний алгоритм 21 століття» для участі в конкурсі AES. При створенні нового алгоритму Serpent його автори дотримувалися консервативних поглядів на проектування, що підтверджується первісним рішенням про використання таблиць підстановки з відомого багато років раніше алгоритму шифрування DES, який протягом довгого часу вивчався провідними фахівцями в області криптографії та захисту інформації і чиї властивості і особливості були добре відомі науковому світу.

Одночасно з цим до нового алгоритму міг бути застосований вичерпний аналіз, вже розроблений для DES. Не використовувалися нові, неперевірені і невипробувані технології при створенні шифру, який у разі прийняття був би використаний для захисту величезних масивів фінансових транзакцій та урядової інформації. Основною вимогою до учасників конкурсу AES було те, що алгоритм-претендент повинен бути швидшим, ніж 3DES, і надавати як мінімум такий же рівень безпеки: він повинен мати блок даних довжиною 128 біт і ключ завдовжки 256 біт. 16-раундовий Serpent був би таким же надійним, як 3DES, але в два рази швидшим. Однак, автори вирішили, що для більшої надійності варто збільшити кількість раундів до 32. Це зробило шифр таким же швидким, як DES, і набагато надійнішим, ніж 3DES.

Структура алгоритму

Алгоритм Serpent є SP-мережею, у котрій весь блок даних довжиною 128 біт на кожному раунді розбивається на 4 слова довжиною 32 біти. Всі значення, що використовуються при шифруванні є бітовими потоками. Бітові індекси змінюють значення від 0 до 31 для 32-бітових слів, від 0 до 127 – для 128-бітових блоків та від 0 до 255 для 256-бітових ключів тощо. Для внутрішніх обчислень всі біти величин представлені в прямому порядку (little-endian).

Serpent шифрує відкритий текст P довжиною 128 біт в шифротекст C довжиною таких же 128 біт за 32 раунд за допомогою 33 подключів {\displaystyle K_{0},...,K_{32}\,}{\displaystyle K_{0},...,K_{32}\,} довжиною 128 біт. Довжина використовуваного ключа може приймати різні значення, але для конкретики зафіксуємо їх довжину в 128, 192 або 256 біт. Короткі ключі довжиною менше 256 біт доповнюються до повної довжини в 256 біт.

Шифрування складається з наступних основних кроків:

– Початкова перестановка.

– 32 раунд, кожен з яких складається з операції змішування з 128-бітовим ключем (побітове логічне виключаюче «або»), таблична заміна (S-box) і лінійне

перетворення. В останньому раунді лінійне перетворення замінюється додатковим накладанням ключа.

– Кінцева перестановка.

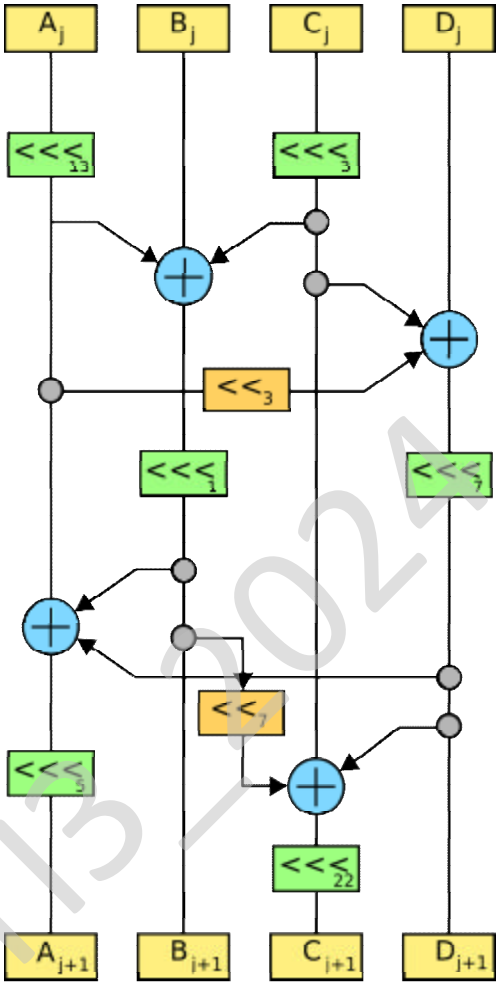

Рисунок 4.3 – Структура алгоритму Serpent

Початкова і кінцева перестановки не мають будь-якої криптографічного значущості. Вони використовуються для спрощення оптимізованої реалізації алгоритму і підвищення обчислювальної ефективності.

Розширення ключа

Як і інші алгоритми, що брали участь в конкурсі AES, Serpent має можливі довжини ключа 128, 192 або 256 біт. «Неповний» ключ довжиною менше 256 біт

доповнюється за наступним правилом: додається одиничний біт справа, за ним слід стільки нульових бітів, щоб довжина ключа стала дорівнює 256 бітам.

Початкова перестановка IP

Дана перестановка IP задається таблицею, де вказується позиція, на яку перейде відповідний біт (наприклад, біт 1 перейде на 32 позицію):

S-бокси (таблиці замін)

В алгоритмі Serpent таблиці замін є 4-бітовими перестановками з властивостями стійкості до диференціального криптоаналізу, до лінійного криптоаналізу і такою властивістю, що порядок вихідних біт, як функції вхідних повинен бути максимальний, тобто бути рівним 3.

Таблиця підстановки генерується з відомих і добре вивчених таблиць для алгоритму DES в ітераційному процесі, поки не будуть отримані бажані диференціальні й лінійні властивості. Таким чином, створюється 8 таблиць підстановки.

Лінійне перетворення LT

Лінійне перетворення LTзадається таблицею, де біти перераховані від 0 до 127 (наприклад, вихідний 2 біт утворений 2, 9, 15, 30, 76, 84, 126 битами, складеними за модулем 2) . В кожному рядку описується 4 вихідних біти, які разом складають вхідні дані на одну таблицю замін в наступному раунді. Варто зазначити, що даний набір являє собою таблицю IP(LT(FP(x))), де LT і є те лінійне перетворення.

Таблиця зворотного лінійного перетворення, яке використовується при розшифровці ILT.

Кінцева перестановка FP

Дана перестановка є зворотною до початкової, тобто $FP=IP^{-1}$ і задається наступною таблицею.

Ефективна реалізація алгоритму

Бажання авторів зробити алгоритм саме таким, яким він є стає зрозумілим при розгляді його ефективної низькорівневої реалізації.

Serpent був створений таким чином, щоб всі операції в процесі шифрування і розшифрування одного блоку могли бути виконані паралельно в 32 потоках. До того ж низькорівневий опис алгоритму набагато простішій, ніж стандартний опис. Ніяких початкових і кінцевих перестановок не потрібно.

Шифрування складається з 32 раундів. Відкритий текст є першими проміжними даними $B_0 = P$. Потім виконується 32 раунди, кожен і-й раунд складається з:

– Змішування з ключем. Проводиться побітове виключаюче «або» проміжних даних B_i з ключем довжиною 128 біт.

– Застосування таблиць підстановки. Вхідні дані довжиною 128 біт поділяються на 4 слова по 32 біта. Таблиця підстановки, реалізована послідовністю логічних операцій (як якщо це було б реалізовано апаратно), застосовується до цих 4 словам. В результаті виходить 4 вихідних слова. Таким чином, центральний процесор виконує підстановку по 32 копій таблиці одночасно.

– Лінійне перетворення. 32-бітові слова перетворюються заданим порядком.

Першою причиною вибору такого лінійного перетворення є максимізація лавинного ефекту. Такі таблиці підстановки мають властивість, що зміна кожного вхідного біта призведе до зміни 2 вихідних бітів. Таким чином, кожен вхідний біт відкритого тексту вже через 3 раунди впливає на всі вихідні біти. Аналогічно кожен біт ключа впливає на результат шифрування.

Друга причина полягає в простоті перетворення. Воно може бути реалізоване на будь-якому сучасному процесорі з мінімальними витратами.

5 МЕТОДИКА ВПРОВАДЖЕННЯ СИСТЕМИ В ПРОМИСЛОВУ ЕКСПЛУАТАЦІЮ

На рисунку 5.1 зображено інтерфейс програмного забезпечення, розробленого у результаті виконання бакалаврської дипломної роботи. Розроблене програмне забезпечення віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE складається з наступних функціональних блоків:

– Навігаційне меню: Файл; Налаштування; Довідка.

– Функції обрання мережного інтерфейсу.

– Підрозділу обрання дії.

– Навігаційного меню яке викликається натисканням правої клавіші маніпулятора миші.

– Функціональних кнопок ПЗ: Сканування; Встановлення фільтру; Побудови топології; Налаштування фільтру; Блокування портів; Виявлення аномалій.

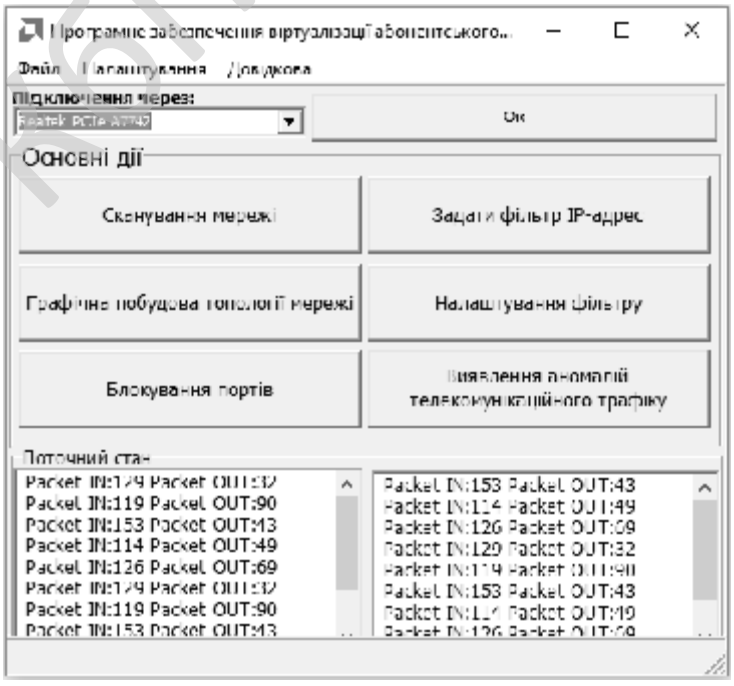

Рисунок 5.1 – Головне вікно розробленого ПЗ

Для перегляду короткої довідки про програму слід натиснути на основному вікні кнопку авторського права, після чого на екрані з’явиться вікно показане на рисунку 5.2.

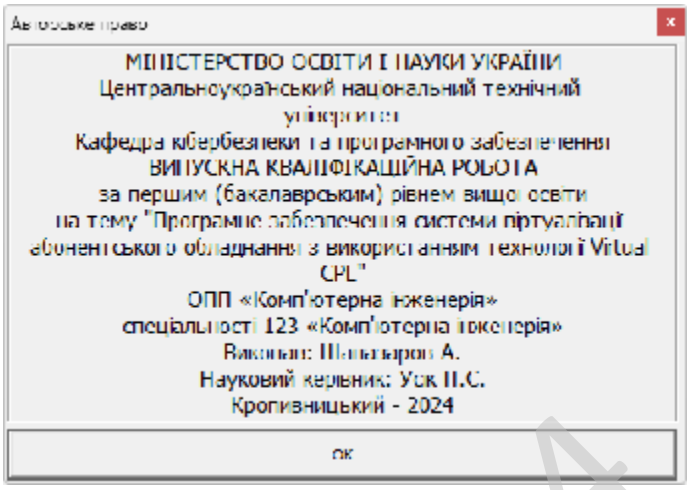

Рисунок 5.2 – Вікно розробника ПЗ

Під час роботи над програмою було проведено тестування програмного забезпечення, тобто технічне дослідження, призначене для виявлення інформації про якість продукту відносно контексту, в якому воно має використовуватись.

Тестування включає як процес пошуку помилок або інших дефектів, так і випробування програмних складових з метою їх оцінки.

Проводилась оцінка:

– відповідності поставленим вимогам;

– правильна відповідь для усіх можливих вхідних даних;

– виконання функцій за прийнятний час;

– практичність;

– сумісність з ОС та стороннім ПЗ.

Оскільки число можливих тестів для програмних компонент практично нескінченне, тому стратегія тестування полягала в тому, щоб провести всі можливі тести з урахуванням наявного часу та ресурсів.

Як результат ПЗ тестувалось стандартним виконанням програми з метою виявлення помилок або інших дефектів.

Проводилось тестування форматом білої скриньки засноване на аналізі керуючої структури програми. Програма вважається повністю перевіреною, якщо проведено вичерпне тестування маршрутів (шляхів) її графа управління.

У цьому випадку формуються тестові варіанти, в яких:

– Гарантується перевірка всіх незалежних маршрутів програми.

– Знаходяться гілки True, False для всіх логічних рішень.

– Виконуються всі цикли (у межах їхніх кордонів та діапазонів).

– Аналізується правильність внутрішніх структур даних.

Недоліки тестування "білої скриньки":

– Кількість незалежних маршрутів може бути дуже велика.

– Повне тестування маршрутів не гарантує відповідності програми вихідним вимогам до неї.

– У програмі можуть бути пропущені деякі маршрути.

– Не можна виявити помилки, поява яких залежить від даних.

Переваги тестування "білої скриньки" пов'язані з тим, що принцип «білої скриньки» дозволяє врахувати особливості програмних помилок:

– Кількість помилок мінімально в «центрі» і максимально на «периферії» програми.

– Попередні припущення про ймовірність потоку керування або даних у програмі часто бувають некоректними. У результаті типовим може стати маршрут, модель обчислень за яким опрацьована слабо.

– При записі алгоритму програмного забезпечення у вигляді тексту на мові програмування можливе внесення типових помилок трансляції (синтаксичних та семантичних).

– Деякі результати в програмі залежать не від вихідних даних, а від внутрішніх станів програми.

Обрано умови розповсюдження – proprietary software.

Програмне забезпечення, на яке зберігаються як немайнові, так і майнові авторські права. Отримавши або придбавши таке програмне забезпечення, користувач отримує обмежені права користування ним: може бути заборонено або закрито доступ до коду (вивчення), внесення змін, тиражування, розповсюдження та перепродаж. Програмне забезпечення вважається власницьким, якщо наявне хоча б одне з перелічених обмежень.

Найчастіше основним методом захисту майнових прав на власницьке ПЗ, поза ліцензійною угодою, власник обирає закриття сирцевого коду, захищаючи свій продукт від модифікації і вбудовуючи системи обмеження користування через авторизацію. Таке програмне забезпечення називається закритим. Проте, код власницького продукту може бути і відкритим, але власник може обмежити права користувача умовами користувацької ліцензії.

Власницьке програмне забезпечення та комерційне програмне забезпечення не є синонімами – власницьким може бути і безплатне (тобто, некомерційне) програмне забезпечення.

На противагу власницькому ПЗ існує вільне програмне забезпечення, автори і власники якого дозволяють вивчати, модифікувати і поширювати свій продукт. Саме визначення власницького програмного забезпечення виникло в результаті діяльності громадського руху вільного програмного забезпечення (представленого Фондом вільного програмного забезпечення та іншими організаціями) і осмислення умов свободи користування програмами. Визначенням власницького програмного забезпечення є не невідповідність хоча б одній з базових умов вільного програмного забезпечення. Сама назва власницьке ПЗ підкреслює визначальне значення власника у способі використання і можливостях розвитку цього програмного забезпечення.

6 ОСНОВНІ ВИСНОВКИ

Програмне забезпечення, створене в результаті виконання випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти, призначено для системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE.

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

Рішення завдання полягало у вирішенні наступних задач:

– Був проведений огляд існуючих систем віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE.

– Досліджена система віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE.

– На основі отриманих результатів досліджень створена програмна реалізація системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE.

Розроблені під час виконання випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти алгоритми дозволяють успішно вирішувати завдання віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE.

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

Програма реалізована на мові високого рівня Delphi 10.4. Дана мова програмування дозволяє найбільш ефективно обробляти дані призначені для

системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE. 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 й включає програми, що реалізують її функції.

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

Даються необхідні рекомендації з установки розробленого програмного забезпечення.

Для підвищення рівня безпеки запропоновано застосовувати алгоритм Serpent.

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.

СПИСОК ВИКОРИСТАНИХ ДЖЕРЕЛ

1. Scott Jernigan «CompTIA Network+ Certification All-in-One Exam Guide, Eighth Edition». 2022. – 976 p.

2. Doug Lowe «Networking For Dummies 12th Edition». 2020. – 480 p.

3. Ramon Nastase «Computer Networking: The Beginner's guide for Mastering Computer Networking, the Internet and the OSI Model». 2018. – 186 p.

4. Russ White & Ethan Banks «Computer Networking Problems and Solutions: An Innovative Approach to Building Resilient, Modern Networks». 2017. – 832 p.

5. Kuznetsov, O., Kryvinska, N., Ilchenko, O., Smirnova, T., Ulianovska, Y. «Comparative Analysis of Cryptocurrency Trading Platforms Using the Analytic Hierarchy Process». *CEUR Workshop Proceedings*, 2023, 3628, pp. 106-115.

6. Al-Mudhafar Aqeel, A.M., Smirnova, T., Buravchenko, K., Smirnov, O. «The method of assessing and improving the user experience of subscribers in software-configured networks based on the use of machine learning». *Advanced Information Systems*, 2023, 7(2), pp. 49-56.

7. Smirnov, O., Sydorenko, V., Aleksander, M., Zhyharevych, O., Yenchev, S. «Simulation of the cloud IoT-based monitoring system for critical infrastructures». *CEUR Workshop Proceedings,* Volume 3530, 2023, pp. 256-265.

8. Smirnov, O., Odarchenko, R., Smirnova, T., Bondar, S., Volosheniuk, D. «Optimal Structure Construction of Private 5G Network for the Needs of Enterprises». *Lecture Notes on Data Engineering and Communications Technologies*, 2023, 178, pp. 208–223.

9. Smirnova, T., Gnatyuk, S., Yudin, O., Sydorenko, V., Polozhentsev, A., «The Model for Calculating the Quantitative Criteria for Assessing the Security Level of Information and Telecommunication Systems». CEUR Workshop Proceedings Volume 3156, 2022, Pages 390-399.

10. Smirnova T., Gnatyuk S., Berdibayev R., Avkurova Zh., Iavich M. «Cloud-Based Cyber Incidents Response System and Software Tools». *Communications in Computer and Information Science*, 2021, vol 1486. Springer, Cham. pp 169-184.

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

12. Smirnov O., 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.

13. Smirnov O., Kuznetsov A., Kiian A., Cherep A., Kanabekova M., Chepurko I. «Testing of code-based pseudorandom number generators for post-quantum application». *2020 IEEE 11th International Conference on Dependable Systems, Services and Technologies (DESSERT),* Ukraine, Kyiv, May 14-18. 2020. P. 172-177.

14. 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.

15. 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.

16. 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.

17. 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.

18. Smirnov O. Kuznetsov A., Zaicenko Yu., Pastukhov M., Oleshko O., Kuznetsova K., «Formation of Discrete Signals with Special Correlation Properties». *International Conference on Information and Telecommunication Technologies and Radio Electronics, UkrMiCo 2019*; Odessa; Ukraine; 9-13 September 2019. P.22-28.

19. 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.

20. Smirnov, O., Kuznetsov, A., Reshetniak, O., Ivko, N., Katkova, T., Kuznetsova, T., «Generators of Pseudorandom Sequence with Multilevel Function of Correlation». *2019 IEEE International Scientific-Practical Conference Problems of Infocommunications, Science and Technology (PIC S&T),* Kyiv, Ukraine, 8 – 11 October 2019 . P.517-522.

21. Smirnov, O., Odarchenko, R., Abakumova, A., Usik, P., Kundyz, M., «QoE optimization technique for media delivery in 5G networks». *2019 IEEE International Scientific-Practical Conference Problems of Infocommunications, Science and Technology (PIC S&T),* Kyiv, Ukraine, 8 – 11 October 2019. P.597-601.

22. 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.

23. Smirnov, O., Kuznetsov, A., Kovalchuk, D., Averchev, A., Pastukhov, M., Kuznetsova, K., «Formation of Pseudorandom Sequences with Special Correlation Properties», *2019 3rd International Conference on Advanced Information and Communications Technologies, AICT -2019*/ Lviv, Ukraine, 2-6 July, 2019, P. 395-399.

24. Smirnov, O., Kuznetsov, A., Kiian, A., Zamula, A., Rudenko, S., Hryhorenko, V., «Variance Analysis of Networks Traffic for Intrusion Detection in

Smart Grids», *2019 IEEE 6th International Conference On Energy Smart Systems (2019 IEEE ESS)*, Kyiv, Ukraine April 17-19, 2019 P. 353-358.

25. Smirnov, O., Kuznetsov, A., Kavun, S., Babenko, B., Nakisko, O., Kuznetsova, K., «Malware Correlation Monitoring in Computer Networks of Promising Smart Grids», *2019 IEEE 6th International Conference On Energy Smart Systems (2019 IEEE ESS)*, Kyiv, Ukraine April 17-19, 2019 P. 347-352.

26. 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.

27. Smirnov A.A., Kuzne tsov A.A., Danilenko D.A., Berezovsky A., «The statistical analysis of a network traffic for the intrusion detection and prevention systems», *Telecommunications and Radio Engineering*. – Volume 74, Issue 1. – Begel House Inc. – 2015. – P. 61-78.

28. Батрак О., Смірнова Т., Гнатюк В., Одарченко Р., Смірнов О. «Дослідження показників ефективності функціонування та перспектив розвитку систем IP-телефонії». *Підводні технології,* 2024, № 13, с. 28-35.

29. Аль-Мудхафар Акіл Абдулхуссейн М., Смірнова Т.В., Буравченко К.О., Смірнов О.А. «Метод оцінки та підвищення користувальницького досвіду абонентів в програмно-конфігурованих мережах на основі використання машинного навчання». *Сучасні інформаційні системи,* 2023, том 7, № 2, С. 49-56.

30. Смірнова Т.В., Гнатюк С.О., Сидоренко В.М., Юдін О.Ю., Сидоренко С.Ю., «Модель визначення критичності галузевих інформаційно-телекомунікаційних систем». *Проблеми інформатизації та управління,* № 2(70). 2022. С. 28-37.

31. 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.

32. 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.

33. 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.

34. 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

35. 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.

36. 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.

37. Смірнов О.А., Конопліцька-Слободенюк О.К., Смірнов С.А., Буравченко К.О., Смірнова Т.В., Поліщук Л.І. Інформаційна безпека в комп'ютерних мережах. Навчальний посібник – Кропивницький: вид. Лисенко В.Ф. 2020. – 294 с.

38. 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.

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

40. Смірнов О.А., Конопліцька-Слободенюк О.К., Смірнов С.А., Буравченко К.О., Смірнова Т.В. Поліщук Л.І. Проектування комп'ютерних систем та мереж. Навчальний посібник – Кропивницький: вид. Лисенко В.Ф. 2019. – 264 с.

41. 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).

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

43. Дрєєва Г.М., Смірнов О.А., Дрєєв О.М. Метод генерування фрактальноподібної числової послідовності на основі скінченного автомату для моделювання трафіку у мережі. Центральноукраїнський науковий вісник. Технічні науки. № 1(32). с. 173-183, 2019.

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

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

46. Смірнов О.А., Гнатюк С.О., Кавун С.В., Терейковський І.А., Жмурко Т.О., Смірнов С.А., Коваленко А.С. Основи безпеки в комп'ютерних мережах. Навчальний посібник – Кропивницький: вид. Лисенко В.Ф. 2018. – 177 с.

47. Смірнов О.А., Котелянець В.В. Стійкі до колізій стохастичні моделі функціонування безпроводових сенсорних мереж. Вісник інженерної академії України, №3, с. 145-152, 2018

48. Смірнов О.А., Смірнов С.А., Дідик А.К., Дрєєв А.М. Алгоритми формування безлічі маршрутів передачі метаданих у антивірусні хмарні системи. Збірник наукових праць "Системи обробки інформації". - Випуск 5 (142). - Х.: ХУПС - 2016. - С. 148-152.

49. Смірнов О.А., Смірнов С.А. Дідик А.К., Дрєєв О.М. Моделі системи нейромережевих експертів безпечної маршрутизації у хмарних антивірусних системах. Збірник наукових праць "Системи обробки інформації". - Випуск 3 (140). - Х.: ХУПС - 2016. - С. 36-39.

50. Смірнов О.А., Смірнов С.А., Дідик А.К., Дрєєв А.М. Спосіб контролю ліній зв'язку телекомунікаційної системи антивірусу. Збірник наукових праць Харківського університету Повітряних Сил. Випуск 2 (47). – Харків: ХУПС. - 2016. - С. 121-127.

51. Смірнов О.А., Смірнов С.А., Дідик А.К. Метод безпечної маршрутизації метаданих у хмарні антивірусні системи. Системи озброєння та військова техніка. - Випуск 2 (46) - Х.: ХУПС - 2016. - С. 146-149.

Додаток А
(обов’язковий)

Технічне завдання

Зміст

1 Найменування та область застосування

Це технічне завдання розповсюджується на розробку системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE.

2 Підстава для розробки

Підставою для розробки служить завдання на випускну кваліфікаційну роботу за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти, видане на кафедрі кібербезпеки та програмного забезпечення (нак. № 131-02 від 01.04.2024 року).

3 Мета та призначення розробки

Метою випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти є розробка програмного забезпечення системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE.

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 з ОС та з користувачем;

– розробка програми, що реалізує спроектовані алгоритми роботи системи.

5.2 Показники призначення

Система повинна забезпечувати:

– системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE;

– 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.

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, працювати в ОС Windows 10/11 і з сумісними з цією платформою пристроями і прикладним програмним забезпеченням.

5.8 Вимоги до інформаційної і програмної сумісності

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

5.8.1 Обладнання

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

5.8.2 Мова програмування

Середовище Delphi 10.4.

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 – 73 аркуші.

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).

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

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

8.4 Побудова схем взаємодії даних.

8.5 Створення прототипу ПЗ.

8.6 Віднаходження ПЗ, аналіз отриманих результатів.

8.7 Оформлення пояснювальної записки і виконання робіт по графічній частині.

9 Порядок контролю та приймання

9.1 Подання випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти на попередній захист 23.05.2024 р.

9.2 Подання випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти на захист 10.06.2024 р.

Додаток Б

(обов’язковий)

Міністерство освіти і науки України

Центральноукраїнський національний технічний університет

ЗАТВЕРДЖУЮ

Керівник випускної кваліфікаційної роботи за першим (бакалаврським) рівнем вищої освіти

_____ Усік П.С.

Програмне забезпечення системи віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE

Лістинг програми

Код документу 12

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

Загальна кількість аркушів: 49

Літера: РП

Кропивницький – 2024 року

Файл Stat.pas- статистика досліджуємої мережі для віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE (VirtualCPE)

```
unit Stat;

interface

uses
  Windows, Messages, SysUtils, Variants, Classes, Graphics, Controls, Forms,
  Dialogs, StdCtrls, ExtCtrls, IPHelper, IpHlpApi, Buttons;

type
  TForm3 = class(TForm)
    StaticText7: TStaticText;
    TCPStatMemo: TMemo;
    StaticText5: TStaticText;
    IPStatsMemo: TMemo;
    StaticText12: TStaticText;
    ICMPInMemo: TMemo;
    ICMPOutMemo: TMemo;
    StaticText4: TStaticText;
    UDPStatsMemo: TMemo;
    Timer1: TTimer;
    cbTimer: TCheckBox;
    btRTTI: TSpeedButton;
    edtRTTI: TEdit;
    procedure Timer1Timer(Sender: TObject);
    procedure btRTTIClick(Sender: TObject);
    procedure FormCreate(Sender: TObject);
  private
    { Private declarations }
     procedure DOIpStuff;
  public
    { Public declarations }
  end;

var
  Form3: TForm3;

implementation

{$R *.dfm}

procedure TForm3.DOIpStuff;
begin

  Get_TCPStatistics( TCPStatMemo.Lines );
  Get_IPStatistics( IPStatsMemo.Lines );
  Get_UDPStatistics( UDPStatsMemo.Lines );
  Get_ICMPStats( ICMPInMemo.Lines, ICMPOutMemo.Lines );

end;

procedure TForm3.Timer1Timer(Sender: TObject);
begin
  if cbTimer.State = cbCHECKED then
 begin
   Timer1.Enabled := false;
   DoIPStuff;
   Timer1.Enabled := true;
 end;
end;

procedure TForm3.btRTTIClick(Sender: TObject);
var
  IPadr         : dword;
  Rtt, HopCount : longint;
```

```
  Res           : integer;
begin
  btRTTI.Enabled := false;
  Screen.Cursor := crHOURGLASS;
  IPadr := Str2IPAddr( edtRTTI.Text );
  Res := Get_RTTAndHopCount( IPadr, 128, RTT, HopCount );
  if Res = NO_ERROR then
    ShowMessage( ‘  Час запиту ‘
      + inttostr( rtt ) + ‘  ms, ‘
      + inttostr( HopCount )
      + ‘  hops to : ‘  + edtRTTI.Text
      )
  else
    ShowMessage( ‘ Помилка:’  + #13
                 + ICMPErr2Str( Res ) ) ;
  btRTTI.Enabled := true;
  Screen.Cursor := crDEFAULT;

end;

procedure TForm3.FormCreate(Sender: TObject);
begin

  if LoadIpHlp then
  begin
      DOIpStuff;
      Timer1.Enabled := true;
  end
  else
      ShowMessage( ‘Інтернет помічник DLL не є доступним, або не підтримується’
) ;
end;

end.
```

Основна програма

Файл VirtualCPE.dpr основної програми

```
program VirtualCPE;

uses
  Forms,
  Main in ' Main.pas'  {MainForm},
  About in ' About.pas'  {Form1},
  TCP_IP in ' TCP_IP.pas'  {Form2},
  Stat in ' Stat.pas'  {Form3};

{$R *.res}

begin
  Application.Initialize;
  Application.CreateForm(TMainForm, MainForm);
  Application.CreateForm(TForm1, Form1);
  Application.CreateForm(TForm2, Form2);
  Application.CreateForm(TForm3, Form3);
  Application.Run;
end.
```

Файл IPHLPAPI.pas - обробка API функцій

```
unit IPHLPAPI;

interface
uses
  Windows, winsock;

const
  VERSION       = ' 1.5' ;

//------- Заголовок з Microsoft IPTYPES.H-H-----------------

const
  ANY_SIZE      = 1;
  MAX_ADAPTER_DESCRIPTION_LENGTH = 128; // arb.
  MAX_ADAPTER_NAME_LENGTH = 256; // змінна
  MAX_ADAPTER_ADDRESS_LENGTH = 8; // змінна
  DEFAULT_MINIMUM_ENTITIES = 32; // змінна
  MAX_HOSTNAME_LEN = 128; // змінна
  MAX_DOMAIN_NAME_LEN = 128; // змінна
  MAX_SCOPE_ID_LEN = 256; // змінна

 // Вузлові типи ( NETBIOS)
  BROADCAST_NODETYPE = 1;
  PEER_TO_PEER_NODETYPE = 2;
  MIXED_NODETYPE = 4;
  HYBRID_NODETYPE = 8;

  NETBIOSTypes  : array[0..8] of string[20] = ( ' Невизначений' , ' Передача' ,
' Рівень до рівня' , ' ' , ' Змішаний' , ' ' , ' ' , ' ' , ' Гібрід'    );

 // Типи адаптеру
{ v1.4-> 1.5
  IF_OTHER_ADAPTERTYPE = 0;
  IF_ETHERNET_ADAPTERTYPE = 1;
  IF_TOKEN_RING_ADAPTERTYPE = 2;
  IF_FDDI_ADAPTERTYPE = 3;
  IF_PPP_ADAPTERTYPE = 4;
  IF_LOOPBACK_ADAPTERTYPE = 5;
  IF_SLIP_ADAPTERTYPE = 6;

Знайдено у ipifcons.h :
#define MIB_IF_TYPE_OTHER               1
#define MIB_IF_TYPE_ETHERNET            6
#define MIB_IF_TYPE_TOKENRING           9
#define MIB_IF_TYPE_FDDI                15
#define MIB_IF_TYPE_PPP                 23
#define MIB_IF_TYPE_LOOPBACK            24
#define MIB_IF_TYPE_SLIP                28
}
  IF_OTHER_ADAPTERTYPE = 1;
  IF_ETHERNET_ADAPTERTYPE = 6;
  IF_TOKEN_RING_ADAPTERTYPE = 9;
  IF_FDDI_ADAPTERTYPE = 15;
  IF_PPP_ADAPTERTYPE = 23;
  IF_LOOPBACK_ADAPTERTYPE = 24;
  IF_SLIP_ADAPTERTYPE = 28;

//  AdaptTypes    : array[0..6] of string[10] =
//    ( ' інший' , ' ethernet' , ' tokenring' , ' FDDI' , ' PPP' , ' loopback' ,
' SLIP'  );
  AdaptTypes    : array[1..28] of string[10] =
    ( ' інший' , ' ' , ' ' , ' ' , ' ' , ' ethernet' , ' ' , ' ' , ' tokenring'
,
```

```
    ' ', ' ', ' ', ' ', ' FDDI', ' ', ' ', ' ', ' ', ' ', ' ',
' ', ' PPP',     ' loopback', ' ', ' ', ' ', ' SLIP'  );
// Кінець змін в типі адаптерів

//-------для інших MS заготовочних файлів-------------------

  MAX_INTERFACE_NAME_LEN = 256; { mrapi.h }
  MAXLEN_PHYSADDR = 8; { iprtrmib.h }
  MAXLEN_IFDESCR = 256; {-"--     }

//-----------------------------------

type
  TMacAddress = array[1..MAX_ADAPTER_ADDRESS_LENGTH] of byte;

//---IP адресні структури-------------------------

  PTIP_ADDRESS_STRING = ^TIP_ADDRESS_STRING;
  TIP_ADDRESS_STRING = array[0..15] of char; //  IP рядок
  //
  PTIP_ADDR_STRING = ^TIP_ADDR_STRING;
  TIP_ADDR_STRING = packed record // для використання у зв' язних списках
    Next: PTIP_ADDR_STRING;
    IpAddress: TIP_ADDRESS_STRING;
    IpMask: TIP_ADDRESS_STRING;
    Context: DWORD;
  end;

//-----Fixed Info структура----------------------

  PTFixedInfo = ^TFixedInfo;
  TFixedInfo = packed record
    HostName: array[1..MAX_HOSTNAME_LEN + 4] of char;    // дані
    DomainName: array[1..MAX_DOMAIN_NAME_LEN + 4] of char;   // дані
    CurrentDNSServer: PTIP_ADDR_STRING;
    DNSServerList: TIP_ADDR_STRING;
    NodeType: UINT;
    ScopeID: array[1..MAX_SCOPE_ID_LEN + 4] of char;   // дані
    EnableRouting: UINT;
    EnableProxy: UINT;
    EnableDNS: UINT;
  end;

//-----структура мережного інтерфейсу досліджуємої мережі для віртуалізації
абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE (VirtualCPE)----
--------------------

//////////////////////////
//                                                                    //
// Наступне є діючими станами для WAN да LAN інтерфейсів. //
// Порядок станів створений для визначення. Для      //
// стану >= CONNECTED можливо передавати дані зразу. Стан >= DISCONNECTED //
// може передавати деякі дані. Стан < DISCONNECTED може   //
// не передавати дані.                                                 //
// карта з поміткою UNREACHABLE якщо DIM викликає InterfaceUnreachable для
//
// причин. Крім невдачі з'єднання.                                  //
//                                                                    //
// NON_OPERATIONAL- Перевірка для LAN інтерфейсу. Позначає карту що не працює
//
//                      або не з'єднується з картою.        //
// UNREACHABLE- Перевірка WAN інтерфейсів . Позначає, що віддалений сайт      //
//                      не з'єднується за потрібний час.
//
// DISCONNECTED- Перевірка WAN інтерфейсів . Позначає, що віддалений сайт
//
//                      не з'єднується.
//
// CONNECTING- Перевірка WAN інтерфейсів . Означає спробу з'єднання     //
```

```
//                      з сайтом, якого немає.              //
// CONNECTED- Перевірка WAN інтерфейсів . Позначає, що віддалений сайт      //
//                      з'єднується.                                          //
// OPERATIONAL- Перевірка LAN Interfaces. Позначає карту підключену //
//                      в праці.                                        //
//                                                                      //
// Усі дії користувачів записуються до  MIB-II значення    //
// можуть бути використовані                                            //
//                                                                      //
//////////////////////////

const
// дані додані до ipifcons.h
  IF_OPER_STATUS_NON_OPERATIONAL = 0 ;
  IF_OPER_STATUS_UNREACHABLE = 1 ;
  IF_OPER_STATUS_DISCONNECTED = 2 ;
  IF_OPER_STATUS_CONNECTING = 3 ;
  IF_OPER_STATUS_CONNECTED = 4 ;
  IF_OPER_STATUS_OPERATIONAL = 5 ;

  MIB_IF_TYPE_OTHER = 1 ;
  MIB_IF_TYPE_ETHERNET = 6 ;
  MIB_IF_TYPE_TOKENRING = 9 ;
  MIB_IF_TYPE_FDDI = 15 ;
  MIB_IF_TYPE_PPP = 23 ;
  MIB_IF_TYPE_LOOPBACK = 24 ;
  MIB_IF_TYPE_SLIP = 28 ;

  MIB_IF_ADMIN_STATUS_UP = 1 ;
  MIB_IF_ADMIN_STATUS_DOWN = 2 ;
  MIB_IF_ADMIN_STATUS_TESTING = 3 ;

  MIB_IF_OPER_STATUS_NON_OPERATIONAL = 0 ;
  MIB_IF_OPER_STATUS_UNREACHABLE = 1 ;
  MIB_IF_OPER_STATUS_DISCONNECTED = 2 ;
  MIB_IF_OPER_STATUS_CONNECTING = 3 ;
  MIB_IF_OPER_STATUS_CONNECTED = 4 ;
  MIB_IF_OPER_STATUS_OPERATIONAL = 5 ;

type
  PTMibIfRow = ^TMibIfRow;
  TMibIfRow = packed record
    wszName: array[1..MAX_INTERFACE_NAME_LEN] of WCHAR;
    dwIndex: DWORD;
    dwType: DWORD;        // дивись MIB_IF_TYPE
    dwMTU: DWORD;
    dwSpeed: DWORD;
    dwPhysAddrLen: DWORD;
    bPhysAddr: array[1..MAXLEN_PHYSADDR] of byte;
    dwAdminStatus: DWORD;    // дивись MIB_IF_ADMIN_STATUS
    dwOperStatus: DWORD;     // дивись MIB_IF_OPER_STATUS
    dwLastChange: DWORD;
    dwInOctets: DWORD;
    dwInUcastPkts: DWORD;
    dwInNUCastPkts: DWORD;
    dwInDiscards: DWORD;
    dwInErrors: DWORD;
    dwInUnknownProtos: DWORD;
    dwOutOctets: DWORD;
    dwOutUCastPkts: DWORD;
    dwOutNUCastPkts: DWORD;
    dwOutDiscards: DWORD;
    dwOutErrors: DWORD;
    dwOutQLen: DWORD;
    dwDescrLen: DWORD;
    bDescr: array[1..MAXLEN_IFDESCR] of char; //byte;
  end;

 //
```

```
  PTMibIfTable = ^TMIBIfTable;
  TMibIfTable = packed record
    dwNumEntries: DWORD;
    Table: array[0..ANY_SIZE- 1] of TMibIfRow;
  end;

//---ADAPTER INFO структура-----------------------

  PTIP_ADAPTER_INFO = ^TIP_ADAPTER_INFO;
  TIP_ADAPTER_INFO = packed record
    Next: PTIP_ADAPTER_INFO;
    ComboIndex: DWORD;
    AdapterName: array[1..MAX_ADAPTER_NAME_LENGTH + 4] of char;       // дані
    Description: array[1..MAX_ADAPTER_DESCRIPTION_LENGTH + 4] of char;    //
дані
    AddressLength: UINT;
    Address: array[1..MAX_ADAPTER_ADDRESS_LENGTH] of byte;      // дані
    Index: DWORD;
    aType: UINT;
    DHCPEnabled: UINT;
    CurrentIPAddress: PTIP_ADDR_STRING;
    IPAddressList: TIP_ADDR_STRING;
    GatewayList: TIP_ADDR_STRING;
    DHCPServer: TIP_ADDR_STRING;
    HaveWINS: BOOL;
    PrimaryWINSServer: TIP_ADDR_STRING;
    SecondaryWINSServer: TIP_ADDR_STRING;
    LeaseObtained: LongInt ; // UNIX час, секунди з 1970
    LeaseExpires: LongInt;   // UNIX час, секунди з 1970
    SpareStuff: array [1..200] of char ;  // дані- простір для списку IP адрес
досліджуємої мережі для віртуалізації абонентського обладнання з використанням
технології Virtual CPE (VirtualCPE)
  end;

//--------TCP структура---------------------

  PTMibTCPRow = ^TMibTCPRow;
  TMibTCPRow = packed record
    dwState: DWORD;
    dwLocalAddr: DWORD;
    dwLocalPort: DWORD;
    dwRemoteAddr: DWORD;
    dwRemotePort: DWORD;
  end;
  //
  PTMibTCPTable = ^TMibTCPTable;
  TMibTCPTable = packed record
    dwNumEntries: DWORD;
    Table: array[0..0] of TMibTCPRow;
  end;
  //
  PTMibTCPStats = ^TMibTCPStats;
  TMibTCPStats = packed record
    dwRTOAlgorithm: DWORD;
    dwRTOMin: DWORD;
    dwRTOMax: DWORD;
    dwMaxConn: DWORD;
    dwActiveOpens: DWORD;
    dwPassiveOpens: DWORD;
    dwAttemptFails: DWORD;
    dwEstabResets: DWORD;
    dwCurrEstab: DWORD;
    dwInSegs: DWORD;
    dwOutSegs: DWORD;
    dwRetransSegs: DWORD;
    dwInErrs: DWORD;
    dwOutRsts: DWORD;
    dwNumConns: DWORD;
  end;
```

```
//-----UDP СТРУКТУРА --------------------------

  PTMibUDPRow = ^TMibUDPRow;
  TMibUDPRow = packed record
    dwLocalAddr: DWORD;
    dwLocalPort: DWORD;
  end;
 //
  PTMibUDPTable = ^TMIBUDPTable;
  TMIBUDPTable = packed record
    dwNumEntries: DWORD;
    UDPTable: array[0..ANY_SIZE- 1] of TMibUDPRow;
  end;
 //
  PTMibUdpStats = ^TMIBUdpStats;
  TMIBUdpStats = packed record
    dwInDatagrams: DWORD;
    dwNoPorts: DWORD;
    dwInErrors: DWORD;
    dwOutDatagrams: DWORD;
    dwNumAddrs: DWORD;
  end;

//------IP СТРУКТУРА -------------------------

 //
  PTMibIPNetRow = ^TMibIPNetRow;
  TMibIPNetRow = packed record
    dwIndex: DWord;
    dwPhysAddrLen: DWord;
    bPhysAddr: TMACAddress;
    dwAddr: DWord;
    dwType: DWord;
  end;
  //
  PTMibIPNetTable = ^TMibIPNetTable;
  TMibIPNetTable = packed record
    dwNumEntries: DWORD;
    Table: array[0..ANY_SIZE- 1] of TMibIPNetRow;
  end;
  //
  PTMibIPStats = ^TMibIPStats;
  TMibIPStats = packed record
    dwForwarding: DWORD;
    dwDefaultTTL: DWORD;
    dwInReceives: DWORD;
    dwInHdrErrors: DWORD;
    dwInAddrErrors: DWORD;
    dwForwDatagrams: DWORD;
    dwInUnknownProtos: DWORD;
    dwInDiscards: DWORD;
    dwInDelivers: DWORD;
    dwOutRequests: DWORD;
    dwRoutingDiscards: DWORD;
    dwOutDiscards: DWORD;
    dwOutNoRoutes: DWORD;
    dwReasmTimeOut: DWORD;
    dwReasmReqds: DWORD;
    dwReasmOKs: DWORD;
    dwReasmFails: DWORD;
    dwFragOKs: DWORD;
    dwFragFails: DWORD;
    dwFragCreates: DWORD;
    dwNumIf: DWORD;
    dwNumAddr: DWORD;
    dwNumRoutes: DWORD;
  end;
  //
```

```
  PTMibIPAddrRow = ^TMibIPAddrRow;
  TMibIPAddrRow = packed record
    dwAddr: DWORD;
    dwIndex: DWORD;
    dwMask: DWORD;
    dwBCastAddr: DWORD;
    dwReasmSize: DWORD;
    Unused1,
    Unused2: WORD;
  end;
  //
  PTMibIPAddrTable = ^TMibIPAddrTable;
  TMibIPAddrTable = packed record
    dwNumEntries: DWORD;
    Table: array[0..ANY_SIZE- 1] of TMibIPAddrRow;
  end;

  //
  PTMibIPForwardRow = ^TMibIPForwardRow;
  TMibIPForwardRow = packed record
    dwForwardDest: DWORD;
    dwForwardMask: DWORD;
    dwForwardPolicy: DWORD;
    dwForwardNextHop: DWORD;
    dwForwardIFIndex: DWORD;
    dwForwardType: DWORD;
    dwForwardProto: DWORD;
    dwForwardAge: DWORD;
    dwForwardNextHopAS: DWORD;
    dwForwardMetric1: DWORD;
    dwForwardMetric2: DWORD;
    dwForwardMetric3: DWORD;
    dwForwardMetric4: DWORD;
    dwForwardMetric5: DWORD;
  end;
  //
  PTMibIPForwardTable = ^TMibIPForwardTable;
  TMibIPForwardTable = packed record
    dwNumEntries: DWORD;
    Table: array[0..ANY_SIZE- 1] of TMibIPForwardRow;
  end;

//---- ICMP-СТРУКТУРА -----------------------

  PTMibICMPStats = ^TMibICMPStats;
  TMibICMPStats = packed record
    dwMsgs: DWORD;
    dwErrors: DWORD;
    dwDestUnreachs: DWORD;
    dwTimeEcxcds: DWORD;
    dwParmProbs: DWORD;
    dwSrcQuenchs: DWORD;
    dwRedirects: DWORD;
    dwEchos: DWORD;
    dwEchoReps: DWORD;
    dwTimeStamps: DWORD;
    dwTimeStampReps: DWORD;
    dwAddrMasks: DWORD;
    dwAddrReps: DWORD;
  end;

  PTMibICMPInfo = ^TMibICMPInfo;
  TMibICMPInfo = packed record
    InStats: TMibICMPStats;
    OutStats: TMibICMPStats;
  end;

//---------імпорт до IPHLPAPI.DLL-----------------
```

```
var

GetAdaptersInfo: function ( pAdapterInfo: PTIP_ADAPTER_INFO;
  pOutBufLen: PULONG ): DWORD; stdcall;

GetNetworkParams: function ( FixedInfo: PTFixedInfo; pOutPutLen: PULONG ):
        DWORD; stdcall;

GetTcpTable: function ( pTCPTable: PTMibTCPTable; pDWSize: PDWORD;
  bOrder: BOOL ): DWORD; stdcall;

GetTcpStatistics: function ( pStats: PTMibTCPStats ): DWORD; stdcall;

GetUdpTable: function ( pUdpTable: PTMibUDPTable; pDWSize: PDWORD;
 bOrder: BOOL ): DWORD; stdcall;

GetUdpStatistics: function ( pStats: PTMibUdpStats ): DWORD; stdcall;

GetIpStatistics: function ( pStats: PTMibIPStats ): DWORD; stdcall;

GetIpNetTable: function ( pIpNetTable: PTMibIPNetTable;
  pdwSize: PULONG;  bOrder: BOOL ): DWORD; stdcall;

GetIpAddrTable: function ( pIpAddrTable: PTMibIPAddrTable;
  pdwSize: PULONG; bOrder: BOOL ): DWORD; stdcall;

GetIpForwardTable: function ( pIPForwardTable: PTMibIPForwardTable;
  pdwSize: PULONG; bOrder: BOOL ): DWORD; stdCall;

GetIcmpStatistics: function ( pStats: PTMibICMPInfo ): DWORD; stdCall;

GetRTTAndHopCount: function ( DestIPAddress: DWORD; HopCount: PULONG;
  MaxHops: ULONG; RTT: PULONG ): BOOL; stdCall;

GetIfTable: function ( pIfTable: PTMibIfTable; pdwSize: PULONG;
  bOrder: boolean ): DWORD; stdCall;

GetIfEntry: function ( pIfRow: PTMibIfRow ): DWORD; stdCall;

// попередження – недокументована функція, можливі помилки при використанні
GetFriendlyIfIndex: function (var IfIndex: DWORD): DWORD; stdcall;


const
    IpHlpDLL = ' IPHLPAPI.DLL' ;
var
    IpHlpModule: THandle;

    function LoadIpHlp: Boolean;

implementation

function LoadIpHlp: Boolean;
begin
    Result := True;
    if IpHlpModule <> 0 then Exit;

// відкрити DLL
    IpHlpModule := LoadLibrary (IpHlpDLL);
    if IpHlpModule = 0 then
    begin
        Result := false;
        exit ;
    end ;
    GetAdaptersInfo := GetProcAddress (IpHlpModule, ' GetAdaptersInfo' ) ;
    GetNetworkParams := GetProcAddress (IpHlpModule, ' GetNetworkParams' ) ;
    GetTcpTable := GetProcAddress (IpHlpModule, ' GetTcpTable' ) ;
    GetTcpStatistics := GetProcAddress (IpHlpModule, ' GetTcpStatistics' ) ;
    GetUdpTable := GetProcAddress (IpHlpModule, ' GetUdpTable' ) ;
```

```
    GetUdpStatistics := GetProcAddress (IpHlpModule, ' GetUdpStatistics' ) ;
    GetIpStatistics := GetProcAddress (IpHlpModule, ' GetIpStatistics' ) ;
    GetIpNetTable := GetProcAddress (IpHlpModule, ' GetIpNetTable' ) ;
    GetIpAddrTable := GetProcAddress (IpHlpModule, ' GetIpAddrTable' ) ;
    GetIpForwardTable := GetProcAddress (IpHlpModule, ' GetIpForwardTable' ) ;
    GetIcmpStatistics := GetProcAddress (IpHlpModule, ' GetIcmpStatistics' ) ;
    GetRTTAndHopCount := GetProcAddress (IpHlpModule, ' GetRTTAndHopCount' ) ;
    GetIfTable := GetProcAddress (IpHlpModule, ' GetIfTable' ) ;
    GetIfEntry := GetProcAddress (IpHlpModule, ' GetIfEntry' ) ;
    GetFriendlyIfIndex := GetProcAddress (IpHlpModule, ' GetFriendlyIfIndex' ) ;
end;

initialization
    IpHlpModule := 0 ;
finalization
    if IpHlpModule <> 0 then
    begin
        FreeLibrary (IpHlpModule) ;
        IpHlpModule := 0 ;
    end ;

end.
```

Файл Main.pas основної програми

```
unit Main;

interface

// опис бібліотек

uses
  Windows, Messages, SysUtils, Classes, Graphics, Controls, Forms,
  Dialogs, StdCtrls, ExtCtrls, ComCtrls, Stat,
  ShellAPI, ShlObj, ImgList, TCP_IP, About;

//опис типів

type
  TMainForm = class(TForm)
    gbxShares: TGroupBox;
    lbxShares: TListBox;
    gbxSessions: TGroupBox;
    lvSessions: TListView;
    bvlSessions: TBevel;
    gbxFiles: TGroupBox;
    btnGetShares: TButton;
    btnCloseShares: TButton;
    btnAddShares: TButton;
    btnCloseSession: TButton;
    btnGetSessions: TButton;
    bvlTopSessions: TBevel;
    plButtonFiles: TPanel;
    btnGetFiles: TButton;
    btnCloseFile: TButton;
    bvlLeftFiles: TBevel;
    plFiles: TPanel;
    lvFiles: TListView;
    bvlTopFiles: TBevel;
    gbxTraffic: TGroupBox;
    lvTraffic: TListView;
    bvlTraffic: TBevel;
    tmrTraffic: TTimer;
    Button1: TButton;
    rgScope: TRadioGroup;
    GroupBox1: TGroupBox;
    cbUsageAll: TCheckBox;
    cbUsageConnectable: TCheckBox;
    cbUsageContainer: TCheckBox;
    GroupBox2: TGroupBox;
    cbTypeAny: TCheckBox;
    cbTypeDisk: TCheckBox;
    cbTypePrint: TCheckBox;
    NetTree: TTreeView;
    ImageList1: TImageList;
    Button2: TButton;
    Button3: TButton;
    Button4: TButton;
    function  IsNT(var Value: Boolean): Boolean;
    procedure btnGetSharesClick(Sender: TObject);
    procedure btnCloseSharesClick(Sender: TObject);
    function  SelectDirectory: String;
    procedure btnAddSharesClick(Sender: TObject);
    function  CardinalToTimeStr(Value:Cardinal):String;
    procedure btnGetSessionsClick(Sender: TObject);
    procedure btnCloseSessionClick(Sender: TObject);
    procedure btnGetFilesClick(Sender: TObject);
    procedure btnCloseFileClick(Sender: TObject);
    procedure tmrTrafficTimer(Sender: TObject);
    procedure Button1Click(Sender: TObject);
```

```
    procedure NetTreeCustomDrawItem(Sender: TCustomTreeView;
      Node: TTreeNode; State: TCustomDrawState; var DefaultDraw: Boolean);
    procedure NetTreeDblClick(Sender: TObject);
    procedure NetTreeGetImageIndex(Sender: TObject; Node: TTreeNode);
    procedure Button4Click(Sender: TObject);
    procedure Button2Click(Sender: TObject);
    procedure Button3Click(Sender: TObject);

//опис типів та записів


  private
    { Private declarations }
  public
    { Public declarations }
    SessionCloseKey: array [0..512] of SmallInt;
    procedure Open_Do_Close_Enum(const ParentNode: TTreeNode;
        ResScope, ResType, ResUsage: DWORD; const NetContainerToOpen:
PNetResource);
  //  function OpenEnum(const NetContainerToOpen: PNetResource;
 //        ResScope, ResType, ResUsage: DWORD): THandle;
 //   function EnumResources(const ParentNode: TTreeNode;
  //       ResScope, ResType, ResUsage: DWORD; hNetEnum: THandle): UINT;
  end;

type
 TShareInfo2 = packed record
  shi2_netname : PWChar;
  shi2_type: DWORD;
  shi2_remark :PWChar;
  shi2_permissions: DWORD;
  shi2_max_uses : DWORD;
  shi2_current_uses : DWORD;
  shi2_path : PWChar;
  shi2_passwd : PWChar;
 end;
 PShareInfo2 = ^ TShareInfo2;
 TShareInfo2Array = array [0..512] of TShareInfo2;
 PShareInfo2Array = ^ TShareInfo2Array;

type
 TShareInfo50 = packed record
  shi50_netname : array [0..12] of Char;
  shi50_type : Byte;
  shi50_flags : Word;
  shi50_remark : PChar;
  shi50_path : PChar;
  shi50_rw_password : array [0..8] of Char;
  shi50_ro_password : array [0..8] of Char;
 end;

type
 TSessionInfo502 = packed record
   Sesi502_cname: PWideChar;
   Sesi502_username: PWideChar;
   Sesi502_num_opens: DWORD;
   Sesi502_time: DWORD;
   Sesi502_idle_time: DWORD;
   Sesi502_user_flags: DWORD;
   Sesi502_cltype_name: PWideChar;
   Sesi502_transport: PWideChar;
 End;
 PSessionInfo502 = ^TSessionInfo502;
 TSessionInfo502Array = array[0..512] of TSessionInfo502;
 PSessionInfo502Array = ^TSessionInfo502Array;

type
 TSessionInfo50 = packed record
   Sesi50_cname       : PChar;
```

```
    Sesi50_username    : PChar;
    sesi50_key         : Cardinal;
    sesi50_num_conns   : Word;
    sesi50_num_opens   : Word;
    sesi50_time        : Cardinal;
    sesi50_idle_time   : Cardinal;
    sesi50_protocol    : Byte;
    pad1               : Byte;
  end;

type
  TFileInfo3 = packed record
    fi3_id          : DWORD;
    fi3_permissions : DWORD;
    fi3_num_locks   : DWORD;
    fi3_pathname    : PWChar;
    fi3_username    : PWChar;
  end;
  PFileInfo3 = ^TFileInfo3;
  TFileInfo3Array = array[0..512] of TFileInfo3;
  PFileInfo3Array = ^TFileInfo3Array;

type
  TFileInfo50 = packed record
    fi50_id          : Cardinal;
    fi50_permissions : WORD;
    fi50_num_locks   : WORD;
    fi50_pathname    : PChar;
    fi50_username    : PChar;
    fi50_sharename   : PChar;
  end;

type
   TMibIfRow = packed record
     wszName            : array[0..255] of WideChar;
     dwIndex            : DWORD;
     dwType             : DWORD;
     dwMtu              : DWORD;
     dwSpeed            : DWORD;
     dwPhysAddrLen      : DWORD;
     bPhysAddr          : array[0..7] of Byte;
     dwAdminStatus      : DWORD;
     dwOperStatus       : DWORD;
     dwLastChange       : DWORD;
     dwInOctets         : DWORD;
     dwInUcastPkts      : DWORD;
     dwInNUCastPkts     : DWORD;
     dwInDiscards       : DWORD;
     dwInErrors         : DWORD;
     dwInUnknownProtos  : DWORD;
     dwOutOctets        : DWORD;
     dwOutUCastPkts     : DWORD;
     dwOutNUCastPkts    : DWORD;
     dwOutDiscards      : DWORD;
     dwOutErrors        : DWORD;
     dwOutQLen          : DWORD;
     dwDescrLen         : DWORD;
     bDescr             : array[0..255] of Char;
   end;
   TMibIfArray = array [0..512] of TMibIfRow;
   PMibIfRow = ^TMibIfRow;
   PMibIfArray = ^TMibIfArray;

type
  TMibIfTable = packed record
    dwNumEntries     : DWORD;
    Table            : TMibIfArray;
  end;
  PMibIfTable = ^TMibIfTable;
```

```
var
NetShareEnumNT:function (     servername:PWChar;
                          level:DWORD;
                          bufptr:Pointer;
                          prefmaxlen:DWORD;
                          entriesread,
                          totalentries,
                          resume_handle:LPDWORD): DWORD; stdcall;

var
NetShareEnum:function ( pszServer   : PChar;
                        sLevel           : Cardinal;
                        pbBuffer    : Pchar;
                        cbBuffer    : Cardinal;
                        pcEntriesRead,
                        pcTotalAvail: Pointer):DWORD; stdcall;

var
NetShareDelNT:function (servername: PWideChar;
                        netname: PWideChar;
                        reserved: DWORD): LongInt; stdcall;

var
NetShareDel:function (  pszServer,
                        pszNetName:PChar;
                        usReserved:Word): DWORD; stdcall;

var
NetShareAddNT: function(servername: PWideChar;
                        level: DWORD;
                        buf: Pointer;
                        parm_err: LPDWORD): DWORD; stdcall;

var
NetShareAdd: function ( pszServer:Pchar;
                        sLevel:Cardinal;
                        pbBuffer:PChar;
                        cbBuffer:Word):DWORD; stdcall;

Var
NetSessionEnumNT:function(servername,
                        UncClientName,
                        username:PWChar;
                        level:DWORD;
                        bufptr:Pointer;
                        prefmaxlen:DWORD;
                        entriesread,
                        totalentries,
                        resume_handle:LPDWORD):DWORD; stdcall;

var
NetSessionEnum:function(pszServer:PChar;
                        sLevel: DWORD;
                        pbBuffer:Pointer;
                        cbBuffer:DWORD;
                        pcEntriesRead,
                        pcTotalAvial:Pointer):integer; stdcall;

var
NetSessionDelNT:function(ServerName,
                        UncClientName,
                        username:PWChar):DWORD; stdcall;

var
NetSessionDel:function( pszServer:PChar;
                        pszClientName: PChar;
                        sReserved: SmallInt):DWORD; stdcall;

var
```

```
NetFileEnumNT:function( servername,
                        basepath,
                        username:PWChar;
                        level:DWORD;
                        bufptr:Pointer;
                        prefmaxlen:DWORD;
                        entriesread,
                        totalentries,
                        resume_handle:LPDWORD):DWORD; stdcall;

var
NetFileEnum:function(     pszServer,
                        pszBasePath:PChar;
                        sLevel:DWORD;
                        pbBuffer:Pointer;
                        cbBuffer:DWORD;
                        pcEntriesRead,
                        pcTotalAvail:pointer):integer; stdcall;

var
NetFileClose:function(  ServerName:PWideChar;
                        FileId:DWORD):DWORD; stdcall;

var
NetFileClose2:function( pszServer:PChar;
                        ulFileId:LongWord):DWORD; stdcall;

var
GetIfTable:function(    pIfTable    : PMibIfTable;
                        pdwSize     : PULONG;
                        bOrder      : Boolean ): DWORD; stdcall;

var
  MainForm: TMainForm;

implementation

{$R *.dfm}

{ TMainForm }

//////////////////////////
//
//  Спочатку нам потрібно визначиться, під якою системою ми працюємо,
// щоб довідатися яку частину коду (для NT чи ні) використовувати в цей момент.
// Для цього напишемо невелику функцію, що і буде визначати тип системи.
//

function TMainForm.IsNT(var Value: Boolean): Boolean;
var Ver: TOSVersionInfo;
    BRes: Boolean;
begin
  Ver.dwOSVersionInfoSize := SizeOf(TOSVersionInfo);
  BRes := GetVersionEx(Ver);
  if not BRes then   //Перевірка
  begin
    Result := False; //Інформація не отримана
    Exit;            //ідемо
  end else
    Result := True;  //Інформація отримана

  case Ver.dwPlatformId of //визначаємося
    VER_PLATFORM_WIN32_NT       : Value := True;  //Windows NT тьа вище -
підходить
    VER_PLATFORM_WIN32_WINDOWS  : Value := False; //Windows 9 x-Me- підходить
    VER_PLATFORM_WIN32s         : Result := False //Windows 3.x- не підходить
  end;
end;
```

```
////////////////////////////
//
//  Одержання всіх відкритих загальних ресурсів досліджуємої мережі
//

procedure TMainForm.btnGetSharesClick(Sender: TObject);
var
  i:Integer;
  FLibHandle : THandle;
  ShareNT : PShareInfo2Array;     //<= Змінні
  entriesread,totalentries:DWORD; //<= для Windows NT
  Share : array [0..512] of TShareInfo50; //<= Змінні
  pcEntriesRead,pcTotalAvail:Word;        //<= для Windows 9 x-Me
  OS: Boolean;
begin
  lbxShares.Items.Clear;
  if not IsNT(OS) then Close; //Визначаємо тип системи

  if OS then begin  //Код для NT
    FLibHandle := LoadLibrary(' NETAPI32.DLL' ); //Завантажуємо бібліотеку
    if FLibHandle = 0 then Exit;
    //Зв' язуємо функцію
    @NetShareEnumNT := GetProcAddress(FLibHandle,' NetShareEnum' );
    if not Assigned(NetShareEnumNT) then //Перевірка
    begin
      FreeLibrary(FLibHandle);
      Exit;
    end;
    ShareNT := nil; //Очищаємо покажчик на масив структур
    //Виклик функції
    if NetShareEnumNT(nil,2,@ShareNT,DWORD(-1),
                      @entriesread,@totalentries,nil) <> 0 then
    begin  //Якщо виклик невдалий вивантажуємо бібліотеку
      FreeLibrary(FLibHandle);
      Exit;
    end;
    if entriesread > 0 then //Обробка результатів
    for i:= 0 to entriesread- 1 do
      lbxShares.Items.Add(String(ShareNT^[i].shi2_netname));
  end else begin //Код для 9 x-me
    FLibHandle := LoadLibrary(' SVRAPI.DLL' ); //Завантажуємо бібліотеку
    if FLibHandle = 0 then Exit;
    //Зв' язуємо функцію
    @NetShareEnum := GetProcAddress(FLibHandle,' NetShareEnum' );
    if not Assigned(NetShareEnum) then //Перевірка
    begin
      FreeLibrary(FLibHandle);
      Exit;
    end;
    //Виклик функції
    if NetShareEnum(nil,50,@Share,SizeOf(Share),
                @pcEntriesRead,@pcTotalAvail)<> 0 then
    begin  //Якщо виклик невдалий вивантажуємо бібліотеку
      FreeLibrary(FLibHandle);
      Exit;
    end;
    if pcEntriesRead > 0 then //Обробка результатів
    for i:= 0 to pcEntriesRead- 1 do
      lbxShares.Items.Add(String(Share[i].shi50_netname));
  end;
  FreeLibrary(FLibHandle); //Не забуваємо вивантажити бібліотеку
end;

////////////////////////////
//
//  Закриття загального ресурсу
//

procedure TMainForm.btnCloseSharesClick(Sender: TObject);
```

```
var
  OS:Boolean;
  FLibHandle : THandle;
  Name9x:array [0..12] of Char;
  NameNT:PWChar;
  i:Integer;
  ShareName: String;
begin
  if not IsNT(OS) then Close; //Визначаємо тип системи

  if lbxShares.Items.Count = 0 then Exit;
  for i:= 0 to lbxShares.Items.Count-1 do
    if lbxShares.Selected[i] then Break;  //Шукаємо обраний елемент
  if not lbxShares.Selected[i] then Exit; //Якщо не знайдений ідемо
  ShareName := lbxShares.Items.Strings[i];

  if OS then begin //Код для NT
    FLibHandle := LoadLibrary(' NETAPI32.DLL' );
    if FLibHandle = 0 then Exit;
    @NetShareDelNT := GetProcAddress(FLibHandle,' NetShareDel' );
    if not Assigned(NetShareDelNT) then //Перевірка
    begin
      FreeLibrary(FLibHandle);
      Exit;
    end;
    i:= SizeOf(WideChar)*256;
    GetMem(NameNT,i);  //Виділяємо пам' ять під змінну
    StringToWideChar(ShareName,NameNT,i); //Перетворимо в PWideChar
    NetShareDelNT(nil,NameNT,0);   //Видаляємо ресурс
    FreeMem(NameNT);  //Звільняємо пам' ять
  end else begin  //Код для 9 х-ме
    FLibHandle := LoadLibrary(' SVRAPI.DLL' );
    if FLibHandle = 0 then Exit;
    @NetShareDel := GetProcAddress(FLibHandle,' NetShareDel' );
    if not Assigned(NetShareDel) then //Перевірка
    begin
      FreeLibrary(FLibHandle);
      Exit;
    end;
    FillChar(Name9x, SizeOf(Name9x), #0); //Очищаємо масив
    move(ShareName[1],Name9x[0],Length(ShareName)); //Заповнюємо масив
    NetShareDel(nil,@Name9x,0); //Видаляємо ресурс
  end;
  FreeLibrary(FLibHandle);
end;

//////////////////////////
//
//  Показ діалогу вибору директорії
//

function TMainForm.SelectDirectory: String;
var
  lpItemID : PItemIDList;
  BrowseInfo : TBrowseInfo;
  DisplayName : array[0..MAX_PATH] of Char;
  TempPath : array[0..MAX_PATH] of Char;
begin
  FillChar(BrowseInfo, sizeof(TBrowseInfo), #0);
  BrowseInfo.hwndOwner := Handle;
  BrowseInfo.pszDisplayName := @DisplayName;
  BrowseInfo.lpszTitle := ' Specify a directory' ;
  BrowseInfo.ulFlags := BIF_RETURNONLYFSDIRS;
  lpItemID := SHBrowseForFolder(BrowseInfo);
  if Assigned(lpItemId) then begin
    SHGetPathFromIDList(lpItemID, TempPath);
    GlobalFreePtr(lpItemID);
  end else Result := ' ' ;
  Result := String(TempPath);
```

```
end;

////////////////////////////
//
//  Додавання загального ресурсу
//

procedure TMainForm.btnAddSharesClick(Sender: TObject);
const
  STYPE_DISKTREE = 0;
  ACCESS_ALL =  258;
  SHI50F_FULL = 258;
var
  FLibHandle : THandle;
  Share9x : TShareInfo50;
  ShareNT : TShareInfo2;
  TmpDir, TmpName: String;
  TmpDirNT, TmpNameNT: PWChar;
  OS: Boolean;
  TmpLength: Integer;
begin
  TmpDir := SelectDirectory; //Визначаємо шлях до наступного ресурсу
  TmpName := InputBox(' Share name' ,' Enter name' ,' Test' ); //Визначаємо ім'
я під яким він буде видний у мережі
  if TmpDir = ' '  then Exit;

  if not IsNT(OS) then Close; //З' ясовуємо тип системи

  if OS then begin //Код для NT
    FLibHandle := LoadLibrary(' NETAPI32.DLL' );
    if FLibHandle = 0 then Exit;
    @NetShareAddNT := GetProcAddress(FLibHandle,' NetShareAdd' );
    if not Assigned(NetShareAddNT) then
    begin
      FreeLibrary(FLibHandle);
      Exit;
    end;
    TmpLength := SizeOF(WideChar)*256; //Визначаємо необхідний розмір

    GetMem(TmpNameNT, TmpLength); //Конвертуємо в PWChar
    StringToWideChar(TmpName, TmpNameNT, TmpLength);
    ShareNT.shi2_netname := TmpNameNT; //Ім' я

    ShareNT.shi2_type := STYPE_DISKTREE; //Тип ресурсу
    ShareNT.shi2_remark := ' ' ; //Коментар
    ShareNT.shi2_permissions := ACCESS_ALL; //Доступ
    ShareNT.shi2_max_uses := DWORD(-1); // Кіл-ть максим. підключ.
    ShareNT.shi2_current_uses := 0; // Кіл-ть поточних підкл.

    GetMem(TmpDirNT, TmpLength);
    StringToWideChar(TmpDir, TmpDirNT, TmpLength);
    ShareNT.shi2_path := TmpDirNT; //Шлях до ресурсу

    ShareNT.shi2_passwd := ' ' ; //Пароль

    NetShareAddNT(nil,2,@ShareNT, nil); //Додаємо ресурс
    FreeMem (TmpNameNT); //звільняємо пам' ять
    FreeMem (TmpDirNT);
  end else begin
    FLibHandle := LoadLibrary(' SVRAPI.DLL' );
    if FLibHandle = 0 then Exit;
    @NetShareAdd := GetProcAddress(FLibHandle,' NetShareAdd' );
    if not Assigned(NetShareAdd) then
    begin
      FreeLibrary(FLibHandle);
      Exit;
    end;
    FillChar(Share9x.shi50_netname, SizeOf(Share9x.shi50_netname), #0);
    move(TmpName[1],Share9x.shi50_netname[0],Length(TmpName)); //Ім' я
```

```
    Share9x.shi50_type := STYPE_DISKTREE; //Тип ресурсу
    Share9x.shi50_flags := SHI50F_FULL; //Доступ
    FillChar(Share9x.shi50_remark,
      SizeOf(Share9x.shi50_remark), #0); //Коментар
    FillChar(Share9x.shi50_path,
      SizeOf(Share9x.shi50_path), #0);
    Share9x.shi50_path := PAnsiChar(TmpDir); //Шлях до ресурсу
    FillChar(Share9x.shi50_rw_password,
      SizeOf(Share9x.shi50_rw_password), #0); //Пароль повного доступу
    FillChar(Share9x.shi50_ro_password,
      SizeOf(Share9x.shi50_ro_password), #0); //Пароль для читання
    NetShareAdd(nil,50,@Share9x,SizeOf(Share9x));
  end;
  FreeLibrary(FLibHandle);
end;

////////////////////////////
//
//  Помітьте що активний і неактивний час сесій буде даватися нам
//  у вигляді кіл-ті секунд (тип Cardinal). Напишемо невелику
//  функцію, задача якої буде перетворювати Кіл-ть секунд у більше
//  звичну форму відображення.
//

function TMainForm.CardinalToTimeStr(Value: Cardinal): String;
var d,h,m,s: Real;
begin
    d:=0;
    h:=0;
    m:=0;
    s:=Value;
    if s > 59 then begin
        m:=int(s / 60);
        s:= s-s-(m*60);
    end;
    if m > 59 then begin
        h:=int(m/60);
        m:= m-m-(h*60);
    end;
    if h > 23 then begin
        d:=int(h/24);
        h:= h-h-(d*24);
    end;
    Result:=' ' ;
    if (d>0) then Result:=Result+floattostr(d)+'  d. ' ;
    if (h<9) then Result:=Result+' 0' +floattostr(h)+' :'  else
Result:=Result+floattostr(h)+' :' ;
    if (m<9) then Result:=Result+' 0' +floattostr(m)+' :'  else
Result:=Result+floattostr(m)+' :' ;
    if (s<9) then Result:=Result+' 0' +floattostr(s)     else
Result:=Result+floattostr(s);
end;

////////////////////////////
//
//  Одержання списку сесій досліджуємої мережі для віртуалізації абонентського
обладнання з використанням технології Virtual CPE (VirtualCPE)
//

procedure TMainForm.btnGetSessionsClick(Sender: TObject);
var
  OS: Boolean;
  FLibHandle : THandle;
  SessionInfo50: array [0..512] of TSessionInfo50;
  SessionInfo502 : PSessionInfo502Array;
  TotalEntries,EntriesReadNT: DWORD;
  EntriesRead,TotalAvial: Word;
  i:integer;
begin
```

```
  lvSessions.Items.Clear;

  if not IsNT(OS) then Close; //З' ясовуємо тип системи

  if OS then begin  //Код для NT
    FLibHandle := LoadLibrary(' NETAPI32.DLL' );
    if FLibHandle = 0 then Exit;
    @NetSessionEnumNT := GetProcAddress(FLibHandle, ' NetSessionEnum' );
    if not Assigned(NetSessionEnumNT) then
    begin
      FreeLibrary(FLibHandle);
      Exit;
    end;
    SessionInfo502 := nil;
    if NetSessionEnumNT(nil,nil,nil,502,@SessionInfo502,DWORD(-
1),@entriesreadNT, @totalentries, nil)=0 then
    for i:=0 to EntriesReadNT-1 do
    begin
      with lvSessions.Items.Add do  //Заповнення даними зі структури
      begin
        Caption := string(SessionInfo502^[i].sesi502_cname); //Ім' я комп' ютера
        SubItems.Add(SessionInfo502^[i].sesi502_username);   //Ім' я користувача
        SubItems.Add(IntToStr(SessionInfo502^[i].sesi502_num_opens));
//Відкритих ресурсів
        SubItems.Add(CardinalToTimeStr(SessionInfo502^[i].Sesi502_Time)); //Час
активний
        SubItems.Add(CardinalToTimeStr(SessionInfo502^[i].sesi502_idle_time));
//Час не активний
      end;
    end;
  end else begin //Код для Windows 9 x-Me
   FLibHandle := LoadLibrary(' SVRAPI.DLL' );
   if FLibHandle = 0 then Exit;
   @NetSessionEnum := GetProcAddress(FLibHandle, ' NetSessionEnum' );
    if not Assigned(NetSessionEnum) then
    begin
      FreeLibrary(FLibHandle);
      Exit;
    end;
   if NetSessionEnum
(nil,50,@SessionInfo50,SizeOf(SessionInfo50),@EntriesRead,@TotalAvial) = 0 then
   for i:=0 to EntriesRead-1 do
   begin
      with lvSessions.Items.Add do  //Заповнення даними зі структури
      begin
        Caption := string(SessionInfo50[i].Sesi50_cname); //Ім' я комп' ютера
досліджуємої мережі для віртуалізації абонентського обладнання з використанням
технології Virtual CPE (VirtualCPE)
        SubItems.Add(SessionInfo50[i].Sesi50_username);   //Ім' я користувача
        SubItems.Add(IntToStr(SessionInfo50[i].sesi50_num_opens)); //Відкритих
ресурсів
        SubItems.Add(CardinalToTimeStr(SessionInfo50[i].Sesi50_Time)); //Час
активний
        SubItems.Add(CardinalToTimeStr(SessionInfo50[i].sesi50_idle_time));
//Час не активний
        SessionCloseKey[i]:= SessionInfo50[i].sesi50_key; //Унікальний
ідентифікатор для закриття
      end;
   end;
 end;
 FreeLibrary(FLibHandle);
end;

//////////////////////////
//
//  Завершення обраної сесії
//

procedure TMainForm.btnCloseSessionClick(Sender: TObject);
```

```
var
  OS: Boolean;
  FLibHandle : THandle;
  CNameNT: PWideChar;
  CName9x: PAnsiChar;
  Key:SmallInt;
  i: Integer;
begin
  if not IsNT(OS) then Close; //З' ясовуємо тип системи

  if not Assigned(lvSessions.Selected) then Exit;
  i:= lvSessions.Selected.Index; //Визначаємо номер обраної сесії

  if OS then begin
    FLibHandle := LoadLibrary(' NETAPI32.DLL' );
    if FLibHandle = 0 then Exit;
    @NetSessionDelNT := GetProcAddress(FLibHandle, ' NetSessionDel' );
    if not Assigned(NetSessionDelNT) then
    begin
      FreeLibrary(FLibHandle);
      Exit;
    end;
    //Перетворимо дані в необхідний вид
    CNameNT := PWChar(WideString(' \\' +lvSessions.Items.Item[i].Caption));
    NetSessionDelNT(nil,CNameNT,nil);
  end else begin
    FLibHandle := LoadLibrary(' SVRAPI.DLL' );
    if FLibHandle = 0 then Exit;
    @NetSessionDel := GetProcAddress(FLibHandle, ' NetSessionDel' );
    if not Assigned(NetSessionDel) then
    begin
      FreeLibrary(FLibHandle);
      Exit;
    end;
    //Перетворимо дані в необхідний вид
    CName9x := PAnsiChar(lvSessions.Items.Item[i].Caption);
    key := SessionCloseKey[i]; //Беремо ключ із масиву
    NetSessionDel(nil,CName9x,Key);
  end;
  FreeLibrary(FLibHandle);
end;

//////////////////////////
//
//  Одержання списку відкритих файлів досліджуємої мережі для віртуалізації
абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE (VirtualCPE)
//

procedure TMainForm.btnGetFilesClick(Sender: TObject);
var
  OS: Boolean;
  FLibHandle : THandle;
  FileInfoNT: PFileInfo3Array;
  FileInfo9x: array [0..512] of TFileInfo50;
  TotalEntries,EntriesReadNT: DWORD;
  EntriesRead,TotalAvial: Word;
  i:integer;
begin
  lvfiles.Items.Clear;

  if not IsNT(OS) then Close; //З' ясовуємо тип системи

  if OS then begin  //Код для NT
    FLibHandle := LoadLibrary(' NETAPI32.DLL' );
    if FLibHandle = 0 then Exit;
    @NetFileEnumNT := GetProcAddress(FLibHandle, ' NetFileEnum' );
    if not Assigned(NetFileEnumNT) then
    begin
      FreeLibrary(FLibHandle);
```

```
      Exit;
    end;
    FileInfoNT := nil;
    if NetFileEnumNT(nil,nil,nil,3,@FileInfoNT,DWORD(-1),@entriesreadNT,
@totalentries, nil)=0 then
    for i:=0 to EntriesReadNT-1 do
    begin
      with lvFiles.Items.Add do  //Заповнення даними зі структури
      begin
        Caption := string(IntToStr(FileInfoNT^[i].fi3_id)); //Ідентифікатор
        SubItems.Add(FileInfoNT^[i].fi3_pathname);   //Шлях до файлу
        SubItems.Add(FileInfoNT^[i].fi3_username);   //Ім' я користувача
      end;
    end;
  end else begin //Код для Windows 9 x-Me
   FLibHandle := LoadLibrary(' SVRAPI.DLL' );
   if FLibHandle = 0 then Exit;
   @NetFileEnum := GetProcAddress(FLibHandle, ' NetFileEnum' );
    if not Assigned(NetFileEnum) then
    begin
      FreeLibrary(FLibHandle);
      Exit;
    end;
   if NetFileEnum (nil,
nil,50,@FileInfo9x,SizeOf(FileInfo9x),@EntriesRead,@TotalAvial)= 0 then
   for i:=0 to EntriesRead-1 do
   begin
      with lvFiles.Items.Add do  //Заповнення даними зі структури
      begin
        Caption := string(IntToStr(FileInfo9x[i].fi50_id)); //Ідентифікатор
        SubItems.Add(FileInfo9x[i].fi50_pathname); //Шлях до файлу
        SubItems.Add(FileInfo9x[i].fi50_username); //Ім' я користувача
      end;
   end;
 end;
 FreeLibrary(FLibHandle);
end;

//////////////////////////
//
//  Закриття файлу
//

procedure TMainForm.btnCloseFileClick(Sender: TObject);
var
  OS: Boolean;
  FLibHandle : THandle;
  i: Integer;
begin
  if not IsNT(OS) then Close; //З' ясовуємо тип системи

  if not Assigned(lvFiles.Selected) then Exit;
  i:= lvFiles.Selected.Index; //Визначаємо номер обраного файлу

  if OS then begin //Код для NT
    FLibHandle := LoadLibrary(' NETAPI32.DLL' );
    if FLibHandle = 0 then Exit;
    @NetFileClose := GetProcAddress(FLibHandle, ' NetFileClose' );
    if not Assigned(NetFileClose) then
    begin
      FreeLibrary(FLibHandle);
      Close;
    end;
    NetFileClose(nil,StrToInt(lvFiles.Items.Item[i].Caption));//Закриваємо файл
  end else begin //Код для Windows 9 x-Me
    FLibHandle := LoadLibrary(' SVRAPI.DLL' );
    if FLibHandle = 0 then Exit;
    @NetFileClose2 := GetProcAddress(FLibHandle, ' NetFileClose2' );
    if not Assigned(NetFileClose2) then
```

```
    begin
      FreeLibrary(FLibHandle);
      Close;
    end;
    NetFileClose2(nil,StrToInt(lvFiles.Items.Item[i].Caption));
  end;
  FreeLibrary(FLibHandle);
end;

////////////////////////////
//
//  Визначаємо вхідний / вихідний трафік досліджуємої мережі для віртуалізації
абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE (VirtualCPE)
//

procedure TMainForm.tmrTrafficTimer(Sender: TObject);
  // Допоміжна функція, що перетворить MAC адресу до "нормального" виду
  //Визначаємо спеціальний тип, щоб можна було передати у функцію масив
  type TMAC = array [0..7] of Byte;
  //Як перше значення масив, друге значення, розмір даних у масиві
  function GetMAC(Value: TMAC; Length: DWORD): String;
  var
    i: Integer;
  begin
    if Length = 0 then Result := '  00-00-00'  else
    begin
      Result := ' ' ;
      for i:= 0 to Length-2 do
        Result := Result + IntToHex(Value[i],2)+' -' ;
      Result := Result + IntToHex(Value[ Length-1],2);
    end;
  end;

//Сама процедура
var
  FLibHandle : THandle;
  Table: TMibIfTable;
  i : integer;
  Size   : integer;
begin
  tmrTraffic.Enabled := false; //Припиняємо таймер
  lvTraffic.Items.BeginUpdate;
  lvTraffic.Items.Clear;  //Очищаємо список
  FLibHandle := LoadLibrary(' IPHLPAPI.DLL' ); //Завантажуємо бібліотеку
  if FLibHandle = 0 then Exit;
  @GetIfTable := GetProcAddress(FLibHandle, ' GetIfTable' );
  if not Assigned(GetIfTable) then
  begin
    FreeLibrary(FLibHandle);
    Close;
  end;

  Size := SizeOf(Table);
  if GetIfTable(@Table, @Size, false ) = 0 then //Виконуємо функцію
    for i:= 0 to Table.dwNumEntries-1 do begin
      with lvTraffic.Items.Add do begin //Виводимо результати
        Caption := String(Table.Table[i].bDescr); //Найменування інтерфейсу
        SubItems.Add(GetMAC(TMAC(Table.Table[i].bPhysAddr),
          Table.Table[i].dwPhysAddrLen)); //MAC адреса
        SubItems.Add(IntToStr(Table.Table[i].dwInOctets)); //Усього прийнято
байт з досліджуємої мережі для віртуалізації абонентського обладнання з
використанням технології Virtual CPE (VirtualCPE)
        SubItems.Add(IntToStr(Table.Table[i].dwOutOctets)); //Усього відправлено
байт у досліджуєму мережу для віртуалізації абонентського обладнання з
використанням технології Virtual CPE (VirtualCPE)
      end;
    end;
  lvTraffic.Items.EndUpdate;
  FreeLibrary(FLibHandle);
```

```
  tmrTraffic.Enabled := true; //Не забуваємо активувати таймер
end;


 function OpenEnum(const NetContainerToOpen: PNetResource; ResScope, ResType,
ResUsage: DWORD): THandle;
var
 hNetEnum: THandle;
begin
 Result:=0;
 if (NO_ERROR<>WNetOpenEnum(ResScope, ResType, ResUsage,
                                NetContainerToOpen, hNetEnum))
 then ShowMessage(‘ Помилка!’ )
 else Result:=hNetEnum;
end;

function EnumResources(const ParentNode: TTreeNode;
ResScope, ResType, ResUsage: DWORD; hNetEnum: THandle): UINT;
 function ShowResource(const ParentNode: TTreeNode; Res: TNetResource):
TTreeNode;
  begin
   Result:=MainForm.NetTree.Items.AddChild(ParentNode,
string(Res.lpRemoteName));
  end;

const
 RESOURCE_BUF_ENTRIES = 2000;

var
 ResourceBuffer: array[1..RESOURCE_BUF_ENTRIES] of TNetResource;
 i, ResourceBuf, EntriesToGet: dword;
 NewNode: TTreeNode;
begin
 Result:=0;
 while true do
  begin
   ResourceBuf:=sizeof(ResourceBuffer);
   EntriesToGet:=RESOURCE_BUF_ENTRIES;
   if (NO_ERROR<>WNetEnumResource(hNetEnum, EntriesToGet,
                           @ResourceBuffer, ResourceBuf))
   then
    begin
     case GetLastError() of
      NO_ERROR:  // проход буферу без перемикання
      Break;
      ERROR_NO_MORE_ITEMS:
          // Повертає 0 у тому випадку, коли останов
          // RESOURCE_BUF_ENTRIES дані на попередньому виклику, щоб
          // WNetEnumResource, та були точно
          // RESOURCE_BUF_ENTRIES дані в запису на момент
          // попереднього виклику
      Exit;
      else ShowMessage(Помилка!’ );
      Result:=1;
      Exit;
     end;
    end;
   for i:=1 to EntriesToGet do
    begin
     NewNode:=ShowResource(ParentNode, ResourceBuffer[i]);
     if (ResourceBuffer[i].dwUsage and RESOURCEUSAGE_CONTAINER)<>0
     then MainForm.Open_Do_Close_Enum(NewNode, ResScope, ResType, ResUsage,
@ResourceBuffer[i]);
     Application.ProcessMessages;
    end;
  end;
end;
```

```
procedure TMainForm.Open_Do_Close_Enum(const ParentNode: TTreeNode; ResScope,
ResType, ResUsage: DWORD; const NetContainerToOpen: PNetResource);
var
 hNetEnum: THandle;
begin
 hNetEnum:=OpenEnum(NetContainerToOpen, ResScope, ResType, ResUsage);
 if (hNetEnum=0)
 then Exit;
 EnumResources(ParentNode, ResScope, ResType, ResUsage, hNetEnum);
 if (NO_ERROR<>WNetCloseEnum(hNetEnum))
 then ShowMessage(' WNetCloseEnum Помилка' );
end;

procedure TMainForm.Button1Click(Sender: TObject);
var
 ResScope, ResType, ResUsage: dword;
begin
 Button1.Caption:=' Пошук мережних ресурсів. Чекайте...' ;
 Button1.Enabled:=false;
 //
 NetTree.Items.Clear;
 case rgScope.ItemIndex of
  1: ResScope:=RESOURCE_GLOBALNET;
  2: ResScope:=RESOURCE_REMEMBERED;
  else ResScope:=RESOURCE_CONNECTED;
 end;
 ResType:=0;
 if cbTypeAny.Checked
 then ResType:=ResType or RESOURCETYPE_ANY;
 if cbTypeDisk.Checked
 then ResType:=ResType or RESOURCETYPE_DISK;
 if cbTypePrint.Checked
 then ResType:=ResType or RESOURCETYPE_PRINT;
 ResUsage:=0;
 if cbUsageConnectable.Checked
 then ResUsage:=ResUsage or RESOURCEUSAGE_CONNECTABLE;
 if cbUsageContainer.Checked
 then ResUsage:=ResUsage or RESOURCEUSAGE_CONTAINER;
 Open_Do_Close_Enum(NetTree.Items.Add(nil, ' Network Resources' ),
                          ResScope, ResType, ResUsage, nil);
 //
 Button1.Caption:=' Обновити список ресурсів' ;
 Button1.Enabled:=true;

end;

procedure TMainForm.NetTreeCustomDrawItem(Sender: TCustomTreeView;
  Node: TTreeNode; State: TCustomDrawState; var DefaultDraw: Boolean);
begin
if cdsSelected in State
 then Sender.Canvas.Font.Style:=Sender.Canvas.Font.Style+[fsUnderline];
end;

procedure TMainForm.NetTreeDblClick(Sender: TObject);
begin
ShellExecute(0,' open' ,PChar(NetTree.Selected.Text),' ' ,' ' ,SW_SHOW);
end;

procedure TMainForm.NetTreeGetImageIndex(Sender: TObject; Node: TTreeNode);
begin
 if Node.HasChildren
 then Node.ImageIndex:=1
 else Node.ImageIndex:=0;
end;

procedure TMainForm.Button4Click(Sender: TObject);
begin
Form1.Show;
end;
```

```
procedure TMainForm.Button2Click(Sender: TObject);
begin
Form2.Show;
end;

procedure TMainForm.Button3Click(Sender: TObject);
begin
Form3.Show;
end;

end.
```

Файл IPHelper.pas- функції роботи з IP-протоколом

```
unit IPHelper;


interface

uses
  Windows, Messages, SysUtils, Classes, Dialogs, IpHlpApi;

const
  NULL_IP       = '   0.0.  0.0' ;

//---перетворення добре відомих номерів портів до імен сервісів--------

type
  TWellKnownPort = record
    Prt: DWORD;
    Srv: string[20];
  end;


const
    // тільки найбільш популярні сервіси...
  WellKnownPorts: array[1..32] of TWellKnownPort
  = (
//    ( Prt: 0; Srv:   ' RESRVED'  ),     {Зарезервовано}
    ( Prt: 7; Srv:   ' ECHO   '  ),     {Ping    }
    ( Prt: 9; Srv:   ' DISCARD'  ),
    ( Prt: 13; Srv:  ' DAYTIME'  ),
    ( Prt: 17; Srv:  ' QOTD   '  ),     {Показчик на день}
    ( Prt: 19; Srv:  ' CHARGEN'  ),     {Генератор символів}
    ( Prt: 20; Srv:  ' FTPDATA'  ),     { File Transfer Protocol- дані}
    ( Prt: 21; Srv:  ' FTPCTRL'  ),     { File Transfer Protocol- управління}
    ( Prt: 22; Srv:  ' SSH    '  ),
    ( Prt: 23; Srv:  ' TELNET '  ),
    ( Prt: 25; Srv:  ' SMTP   '  ),     { Simple Mail Transfer Protocol}
    ( Prt: 37; Srv:  ' TIME   '  ),     { Часовий протокол }
    ( Prt: 43; Srv:  ' WHOIS  '  ),     { Сервіс – Кто це  }
    ( Prt: 53; Srv:  ' DNS    '  ),     { Domain Name Service }
    ( Prt: 67; Srv:  ' BOOTPS '  ),     { BOOTP Сервер }
    ( Prt: 68; Srv:  ' BOOTPC '  ),     { BOOTP Кієнт }
    ( Prt: 69; Srv:  ' TFTP   '  ),     { стандартний  FTP  }
    ( Prt: 70; Srv:  ' GOPHER '  ),     { Протокол Gopher       }
    ( Prt: 79; Srv:  ' FINGER '  ),     { Протокол Finger       }
    ( Prt: 80; Srv:  ' HTTP   '  ),     { Протокол HTTP         }
    ( Prt: 88; Srv:  ' KERBROS'  ),     { Протокол Kerberos     }
    ( Prt: 109; Srv: ' POP2   '  ),     { Протокол Post Office Protocol Version
2 }
    ( Prt: 110; Srv: ' POP3   '  ),     { Протокол Post Office Protocol Version
3 }
    ( Prt: 111; Srv: ' SUN_RPC'  ),     { Протокол SUN Remote Procedure Call }
    ( Prt: 119; Srv: ' NNTP   '  ),     { Протокол Network News Transfer
Protocol }
    ( Prt: 123; Srv: ' NTP    '  ),     { Протокол Network Time protocol
}
    ( Prt: 135; Srv: ' DCOMRPC'  ),     { Протокол Location Service
}
    ( Prt: 137; Srv: ' NBNAME '  ),     { NETBIOS сервіс імен          }
    ( Prt: 138; Srv: ' NBDGRAM'  ),     { NETBIOS сервіс датаграм     }
    ( Prt: 139; Srv: ' NBSESS '  ),     { NETBIOS сервіс сесій        }
    ( Prt: 143; Srv: ' IMAP   '  ),     { Протокол Internet Message Access
Protocol }
    ( Prt: 161; Srv: ' SNMP   '  ),     { Протокол Simple Netw. Management
Protocol }
    ( Prt: 169; Srv: ' SEND   '  )
```

```
    );


//------перетворення ICMP кодів помилок до рядків-------------

const
  ICMP_ERROR_BASE = 11000;
  IcmpErr : array[1..22] of string =
  (
   ' IP_BUFFER_TOO_SMALL' ,' IP_DEST_NET_UNREACHABLE' , '
IP_DEST_HOST_UNREACHABLE' ,
   ' IP_PROTOCOL_UNREACHABLE' , ' IP_DEST_PORT_UNREACHABLE' , ' IP_NO_RESOURCES'
,
   ' IP_BAD_OPTION' ,' IP_HARDWARE_ПОМИЛКА' , ' IP_PACKET_TOO_BIG' , '
IP_REQUEST_TIMED_OUT' ,
   ' IP_BAD_REQUEST' ,' IP_BAD_ROUTE' , ' IP_TTL_EXPIRED_TRANSIT' ,
   ' IP_TTL_EXPIRED_REASSEM' ,' IP_PARAMETER_PROBLEM' , ' IP_SOURCE_QUENCH' ,
   ' IP_OPTION_TOO_BIG' , ' IP_BAD_DESTINATION' ,' IP_ADDRESS_DELETED' ,
   ' IP_SPEC_MTU_CHANGE' , ' IP_MTU_CHANGE' , ' IP_UNLOAD'
  );


//-----Перетворення різних перерахованих величин у рядки---------

  ARPEntryType  : array[1..4] of string = ( ' інший' , ' неправильний' ,
    ' динамічний' , ' статичний'
    );
  TCPConnState  :
    array[1..12] of string =
    ( ' closed' , ' listening' , ' syn_sent' ,
    ' syn_rcvd' , ' established' , ' fin_wait1' ,
    ' fin_wait2' , ' close_wait' , ' closing' ,
    ' last_ack' , ' time_wait' , ' delete_tcb'
    );

  TCPToAlgo     : array[1..4] of string =
    ( ' Const.Timeout' , '  MIL-STD-1778' ,
    ' Van Jacobson' , ' інший'  );

  IPForwTypes   : array[1..4] of string =
    ( ' інший' , ' invalid' , ' local' , ' remote'  );

  IPForwProtos  : array[1..18] of string =
    ( ' інший' , ' LOCAL' , ' NETMGMT' , ' ICMP' , ' EGP' ,
    ' GGP' , ' HELO' , ' RIP' , ' IS_IS' , ' ES_IS' ,
    ' CISCO' , ' BBN' , ' OSPF' , ' BGP' , ' BOOTP' ,
    ' AUTO_STAT' , ' STATIC' , ' NOT_DOD'  );

type

// для IpHlpNetworkParams
  TNetworkParams = record
    HostName: string ;
    DomainName: string ;
    CurrentDnsServer: string ;
    DnsServerTot: integer ;
    DnsServerNames: array [0..9] of string ;
    NodeType: UINT;
    ScopeID: string ;
    EnableRouting: UINT;
    EnableProxy: UINT;
    EnableDNS: UINT;
  end;

  TIfRows = array of TMibIfRow ; // динамічний масив колонок

// для IpHlpAdaptersInfo
  TAdaptorInfo = record
    AdapterName: string ;
```

```
    Description: string ;
    MacAddress: string ;
    Index: DWORD;
    aType: UINT;
    DHCPEnabled: UINT;
    CurrIPAddress: string ;
    CurrIPMask: string ;
    IPAddressTot: integer ;
    IPAddressList: array of string ;
    IPMaskList: array of string ;
    GatewayTot: integer ;
    GatewayList: array of string ;
    DHCPTot: integer ;
    DHCPServer: array of string ;
    HaveWINS: BOOL;
    PrimWINSTot: integer ;
    PrimWINSServer: array of string ;
    SecWINSTot: integer ;
    SecWINSServer: array of string ;
    LeaseObtained: LongInt ; // UNIX час, секунди з 1970
    LeaseExpires: LongInt;   // UNIX час, секунди з 1970
  end ;

  TAdaptorRows = array of TAdaptorInfo ;


//--------експортуємі дані---------------------

function IpHlpAdaptersInfo(var AdpTot: integer;var AdpRows: TAdaptorRows):
integer ;
procedure Get_AdaptersInfo( List: TStrings );
function IpHlpNetworkParams (var NetworkParams: TNetworkParams): integer ;
procedure Get_NetworkParams( List: TStrings );
procedure Get_ARPTable( List: TStrings );
procedure Get_TCPTable( List: TStrings );
procedure Get_TCPStatistics( List: TStrings );
function IpHlpTCPStatistics (var TCPStats: TMibTCPStats): integer ;
procedure Get_UDPTable( List: TStrings );
procedure Get_UDPStatistics( List: TStrings );
function IpHlpUdpStatistics (UdpStats: TMibUDPStats): integer ;
procedure Get_IPAddrTable( List: TStrings );
procedure Get_IPForwardTable( List: TStrings );
procedure Get_IPStatistics( List: TStrings );
function IpHlpIPStatistics (var IPStats: TMibIPStats): integer ;
function Get_RTTAndHopCount( IPAddr: DWORD; MaxHops: Longint;
  var RTT: longint; var HopCount: longint ): integer;
procedure Get_ICMPStats( ICMPIn, ICMPOut: TStrings );
function IpHlpIfTable(var IfTot: integer; var IfRows: TIfRows): integer ;
procedure Get_IfTable( List: TStrings );
function IpHlpIfEntry(Index: integer; var IfRow: TMibIfRow): integer ;
procedure Get_RecentDestIPs( List: TStrings );

// функції перетворення
function MacAddr2Str( MacAddr: TMacAddress; size: integer ): string;
function IpAddr2Str( IPAddr: DWORD ): string;
function Str2IpAddr( IPStr: string ): DWORD;
function Port2Str( nwoPort: DWORD ): string;
function Port2Wrd( nwoPort: DWORD ): DWORD;
function Port2Svc( Port: DWORD ): string;
function ICMPErr2Str( ICMPErrCode: DWORD) : string;

implementation

var
  RecentIPs     : TStringList;

//-------Основні функції----------------------

{ отримання наступного "токена" з рядка }
```

```
function NextToken( var s: string; Separator: char ): string;
var
  Sep_Pos       : byte;
begin
  Result := ' ' ;
  if length( s ) > 0 then begin
    Sep_Pos := pos( Separator, s );
    if Sep_Pos > 0 then begin
      Result := copy( s, 1, Pred( Sep_Pos ) );
      Delete( s, 1, Sep_Pos );
    end
    else begin
      Result := s;
      s := ' ' ;
    end;
  end;
end;

//-----------------------------------
{ перетворення числового MAC-адреса  до ww-xx-yy-zz рядка }
function MacAddr2Str( MacAddr: TMacAddress; size: integer ): string;
var
  i             : integer;
begin
  if Size = 0 then
  begin
    Result := '  00-00-00' ;
    EXIT;
  end
  else Result := ' ' ;
  //
  for i := 1 to Size do
    Result := Result + IntToHex( MacAddr[i], 2) + ' -' ;
  Delete( Result, Length( Result ), 1 );
end;

//-----------------------------------
{ перетворення IP-адреси в мережний байт типу DWORD }
function IpAddr2Str( IPAddr: DWORD ): string;
var
  i             : integer;
begin
  Result := ' ' ;
  for i := 1 to 4 do
  begin
    Result := Result + Format( ' %3d.' , [IPAddr and $FF] );
    IPAddr := IPAddr shr 8;
  end;
  Delete( Result, Length( Result ), 1 );
end;

//-----------------------------------
{ перетворення крапкової десяткової IP-адреси в мережний байт типу DWORD}
function Str2IpAddr( IPStr: string ): DWORD;
var
  i             : integer;
  Num           : DWORD;
begin
  Result := 0;
  for i := 1 to 4 do
  try
    Num := ( StrToInt( NextToken( IPStr, ' .'  ) ) ) shl 24;
    Result := ( Result shr 8 ) or Num;
  except
    Result := 0;
  end;

end;
```

```
//-----------------------------------
{ перетворення номеру порту в мережний байт типу DWORD }
function Port2Wrd( nwoPort: DWORD ): DWORD;
begin
  Result := Swap( WORD( nwoPort ) );
end;

//-----------------------------------
{ перетворення номеру порту в мережний байт типу string }
function Port2Str( nwoPort: DWORD ): string;
begin
  Result := IntToStr( Port2Wrd( nwoPort ) );
end;

//-----------------------------------
{ перетворення номеру порту в сервіс ID }
function Port2Svc( Port: DWORD ): string;
var
  i             : integer;
begin
  Result := Format( ' %4d' , [Port] ); // у випадку, якщо порт не знайдено
  for i := Low( WellKnownPorts ) to High( WellKnownPorts ) do
    if Port = WellKnownPorts[i].Prt then
    begin
      Result := WellKnownPorts[i].Srv;
      BREAK;
    end;
end;

//-----------------------------------
{ голона частина, фіксація мережний параметрів досліджуємої мережі для
віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE
(VirtualCPE)}

procedure Get_NetworkParams( List: TStrings );
var
    NetworkParams: TNetworkParams ;
    I, ErrorCode: integer ;
begin
    if not Assigned( List ) then EXIT;
    List.Clear;
    ErrorCode := IpHlpNetworkParams (NetworkParams) ;
    if ErrorCode <> 0 then
    begin
        List.Add (SysErrorMessage (ErrorCode));
        exit;
    end ;
    with NetworkParams do
    begin
        List.Add( ' Ім'я хосту          : '  + HostName );
        List.Add( ' Домен            : '  + DomainName );
        List.Add( ' NETBIOS тип : '  + NETBIOSTypes[NodeType] );
        List.Add( ' DHCP область        : '  + ScopeID );
        List.Add( ' ROUTING визначено   : '  + IntToStr( EnableRouting ) );
        List.Add( ' PROXY   визначено   : '  + IntToStr( EnableProxy ) );
        List.Add( ' DNS     визначено   : '  + IntToStr( EnableDNS ) );
        if DnsServerTot <> 0 then
        begin
            for I := 0 to Pred (DnsServerTot) do
                List.Add( ' DNS адреса серверу   : '  + DnsServerNames [I] ) ;
        end ;
    end ;
end ;

//-------------------------------------//
function IpHlpNetworkParams (var NetworkParams: TNetworkParams): integer ;
var
  FixedInfo     : PTFixedInfo;         // дані
  InfoSize      : Longint;
```

```
  PDnsServer    : PTIP_ADDR_STRING ;   // дані
begin
    InfoSize := 0 ;   // дані
    result := ERROR_NOT_SUPPORTED ;
    if NOT LoadIpHlp then exit ;
    result := GetNetworkParams( Nil, @InfoSize );  // дані
    if result <> ERROR_BUFFER_OVERFLOW then exit ; // дані
    GetMem (FixedInfo, InfoSize) ;                    // дані
    try
    result := GetNetworkParams( FixedInfo, @InfoSize );   // дані
    if result <> ERROR_SUCCESS then exit ;
    NetworkParams.DnsServerTot := 0 ;
    with FixedInfo^ do
    begin
        NetworkParams.HostName := trim (HostName) ;
        NetworkParams.DomainName := trim (DomainName) ;
        NetworkParams.ScopeId := trim (ScopeID) ;
        NetworkParams.NodeType := NodeType ;
        NetworkParams.EnableRouting := EnableRouting ;
        NetworkParams.EnableProxy := EnableProxy ;
        NetworkParams.EnableDNS := EnableDNS ;
        NetworkParams.DnsServerNames [0] := DNSServerList.IPAddress ;  // дані
        if NetworkParams.DnsServerNames [0] <> ' '  then
                                    NetworkParams.DnsServerTot := 1 ;
        PDnsServer := DnsServerList.Next;
        while PDnsServer <> Nil do
        begin
            NetworkParams.DnsServerNames [NetworkParams.DnsServerTot] :=
                                    PDnsServer^.IPAddress ;  // дані
            inc (NetworkParams.DnsServerTot) ;
            if NetworkParams.DnsServerTot >=
                          Length (NetworkParams.DnsServerNames) then exit ;
            PDnsServer := PDnsServer.Next ;
        end;
    end ;
    finally
       FreeMem (FixedInfo) ;              // дані
    end ;
end;

//-----------------------------------

function ICMPErr2Str( ICMPErrCode: DWORD) : string;
begin
   Result := ' UnknownError : '  + IntToStr( ICMPErrCode );
   dec( ICMPErrCode, ICMP_ERROR_BASE );
   if ICMPErrCode in [Low(ICMpErr)..High(ICMPErr)] then
     Result := ICMPErr[ ICMPErrCode];
end;


//-----------------------------------

// включення байтів у/з для кожного адаптера

function IpHlpIfTable(var IfTot: integer; var IfRows: TIfRows): integer ;
var
  I,
  TableSize   : integer;
  pBuf, pNext : PChar;
begin
  result := ERROR_NOT_SUPPORTED ;
  if NOT LoadIpHlp then exit ;
  SetLength (IfRows, 0) ;
  IfTot := 0 ; // дані
  TableSize := 0;
   // перший виклик: необхідно отримати розмір пам' яті
  result := GetIfTable (Nil, @TableSize, false) ;  // дані
  if result <> ERROR_INSUFFICIENT_BUFFER then exit ;
```

```
  GetMem( pBuf, TableSize );
  try
      FillChar (pBuf^, TableSize, #0);  // очищаємо буфер з  W98 не беремо
крапку таблиці
      result := GetIfTable (PTMibIfTable (pBuf), @TableSize, false) ;
      if result <> NO_ERROR then exit ;
      IfTot := PTMibIfTable (pBuf)^.dwNumEntries ;
      if IfTot = 0 then exit ;
      SetLength (IfRows, IfTot) ;
      pNext := pBuf + SizeOf(IfTot) ;
      for i := 0 to Pred (IfTot) do
      begin
         IfRows [i] := PTMibIfRow (pNext )^ ;
         inc (pNext, SizeOf (TMibIfRow)) ;
      end;
  finally
      FreeMem (pBuf) ;
  end ;
end;

procedure Get_IfTable( List: TStrings );
var
  IfRows        : TIfRows ;
  Error, I      : integer;
  NumEntries    : integer;
  sDescr, sIfName: string ;
begin
  if not Assigned( List ) then EXIT;
  List.Clear;
  SetLength (IfRows, 0) ;
  Error := IpHlpIfTable (NumEntries, IfRows) ;
  if (Error <> 0) then
      List.Add( SysErrorMessage( GetLastError ) )
  else if NumEntries = 0 then
      List.Add( ' данних немає '  )
  else
  begin
      for I := 0 to Pred (NumEntries) do
      begin
          with IfRows [I] do
          begin
             if wszName [1] = #0 then
                 sIfName := ' '
             else
                 sIfName := WideCharToString (@wszName) ;  // конвертуємо Юнікод
до рядка
             sIfName := trim (sIfName) ;
             sDescr := bDescr ;
             sDescr := trim (sDescr);
             List.Add (Format (
               ' %0.8x |%3d | %16s |%8d |%12d |%2d |%2d |%10d |%10d | %-s| %-s'
,
               [dwIndex, dwType, MacAddr2Str( TMacAddress( bPhysAddr ),
               dwPhysAddrLen ), dwMTU, dwSpeed, dwAdminStatus,
               dwOPerStatus, Int64 (dwInOctets), Int64 (dwOutOctets),  //
конвертуємо до 32-біт
               sIfName, sDescr] )  // дані, додані в/з
               );
          end;
      end ;
  end ;
  SetLength (IfRows, 0) ;  // вільна пам' ять
end ;

function IpHlpIfEntry(Index: integer; var IfRow: TMibIfRow): integer ;
begin
  result := ERROR_NOT_SUPPORTED ;
  if NOT LoadIpHlp then exit ;
  FillChar (IfRow, SizeOf (TMibIfRow), #0);  // очищаємо буфер з  W98 не беремо
```

```
  IfRow.dwIndex := Index ;
  result := GetIfEntry (@IfRow) ;
end ;

//-----------------------------------
{ інформація про інстальовані адаптери }

function IpHlpAdaptersInfo(var AdpTot: integer; var AdpRows: TAdaptorRows):
integer ;
var
  BufLen        : DWORD;
  AdapterInfo   : PTIP_ADAPTER_INFO;
  PIpAddr       : PTIP_ADDR_STRING;
  PBuf          : PCHAR ;
  I             : integer ;
begin
  SetLength (AdpRows, 4) ;
  AdpTot := 0 ;
  BufLen := 0 ;
  result := GetAdaptersInfo( Nil, @BufLen );
  if (result <> ERROR_INSUFFICIENT_BUFFER) and (result = NO_ERROR) then exit ;
  GetMem( pBuf, BufLen );
  try
      FillChar (pBuf^, BufLen, #0);  // очищуємо буфер
      result := GetAdaptersInfo( PTIP_ADAPTER_INFO (PBuf), @BufLen );
      if result = NO_ERROR then
      begin
         AdapterInfo := PTIP_ADAPTER_INFO (PBuf) ;
         while ( AdapterInfo <> nil ) do
         begin
            AdpRows [AdpTot].IPAddressTot := 0 ;
            SetLength (AdpRows [AdpTot].IPAddressList, 2) ;
            SetLength (AdpRows [AdpTot].IPMaskList, 2) ;
            AdpRows [AdpTot].GatewayTot := 0 ;
            SetLength (AdpRows [AdpTot].GatewayList, 2) ;
            AdpRows [AdpTot].DHCPTot := 0 ;
            SetLength (AdpRows [AdpTot].DHCPServer, 2) ;
            AdpRows [AdpTot].PrimWINSTot := 0 ;
            SetLength (AdpRows [AdpTot].PrimWINSServer, 2) ;
            AdpRows [AdpTot].SecWINSTot := 0 ;
            SetLength (AdpRows [AdpTot].SecWINSServer, 2) ;
            AdpRows [AdpTot].CurrIPAddress := NULL_IP;
            AdpRows [AdpTot].CurrIPMask := NULL_IP;
            AdpRows [AdpTot].AdapterName := Trim( string(
AdapterInfo^.AdapterName ) );
            AdpRows [AdpTot].Description := Trim( string(
AdapterInfo^.Description ) );
            AdpRows [AdpTot].MacAddress := MacAddr2Str( TMacAddress(
                                  AdapterInfo^.Address ),
AdapterInfo^.AddressLength ) ;
            AdpRows [AdpTot].Index := AdapterInfo^.Index ;
            AdpRows [AdpTot].aType := AdapterInfo^.aType ;
            AdpRows [AdpTot].DHCPEnabled := AdapterInfo^.DHCPEnabled ;
            if AdapterInfo^.CurrentIPAddress <> Nil then
            begin
                AdpRows [AdpTot].CurrIPAddress :=
AdapterInfo^.CurrentIPAddress.IpAddress ;
                AdpRows [AdpTot].CurrIPMask :=
AdapterInfo^.CurrentIPAddress.IpMask ;
            end ;

        // беремо список IP адрес та конвертуємо в IPAddressList
            I := 0 ;
            PIpAddr := @AdapterInfo^.IPAddressList ;
            while (PIpAddr <> Nil) do
            begin
                AdpRows [AdpTot].IPAddressList [I] := PIpAddr.IpAddress ;
                AdpRows [AdpTot].IPMaskList [I] := PIpAddr.IpMask ;
                PIpAddr := PIpAddr.Next ;
```

```
            inc (I) ;
            if Length (AdpRows [AdpTot].IPAddressList) <= I then
            begin
                 SetLength (AdpRows [AdpTot].IPAddressList, I -2) ;
                 SetLength (AdpRows [AdpTot].IPMaskList, I -2) ;
            end ;
        end ;
        AdpRows [AdpTot].IPAddressTot := I ;

    // беремо список IP адрес для GatewayList
        I := 0 ;
        PIpAddr := @AdapterInfo^.GatewayList ;
        while (PIpAddr <> Nil) do
        begin
            AdpRows [AdpTot].GatewayList [I] := PIpAddr.IpAddress ;
            PIpAddr := PIpAddr.Next ;
            inc (I) ;
            if Length (AdpRows [AdpTot].GatewayList) <= I then
                        SetLength (AdpRows [AdpTot].GatewayList, I -2) ;
        end ;
        AdpRows [AdpTot].GatewayTot := I ;

    // беремо список IP адрес для  GatewayList
        I := 0 ;
        PIpAddr := @AdapterInfo^.DHCPServer ;
        while (PIpAddr <> Nil) do
        begin
            AdpRows [AdpTot].DHCPServer [I] := PIpAddr.IpAddress ;
            PIpAddr := PIpAddr.Next ;
            inc (I) ;
            if Length (AdpRows [AdpTot].DHCPServer) <= I then
                        SetLength (AdpRows [AdpTot].DHCPServer, I -2) ;
        end ;
        AdpRows [AdpTot].DHCPTot := I ;

    // беремо список IP адрес для PrimaryWINSServer
        I := 0 ;
        PIpAddr := @AdapterInfo^.PrimaryWINSServer ;
        while (PIpAddr <> Nil) do
        begin
            AdpRows [AdpTot].PrimWINSServer [I] := PIpAddr.IpAddress ;
            PIpAddr := PIpAddr.Next ;
            inc (I) ;
            if Length (AdpRows [AdpTot].PrimWINSServer) <= I then
                        SetLength (AdpRows [AdpTot].PrimWINSServer, I -2) ;
        end ;
        AdpRows [AdpTot].PrimWINSTot := I ;

    // беремо список IP адрес для SecondaryWINSServer
        I := 0 ;
        PIpAddr := @AdapterInfo^.SecondaryWINSServer ;
        while (PIpAddr <> Nil) do
        begin
            AdpRows [AdpTot].SecWINSServer [I] := PIpAddr.IpAddress ;
            PIpAddr := PIpAddr.Next ;
            inc (I) ;
            if Length (AdpRows [AdpTot].SecWINSServer) <= I then
                        SetLength (AdpRows [AdpTot].SecWINSServer, I -2) ;
        end ;
        AdpRows [AdpTot].SecWINSTot := I ;

        AdpRows [AdpTot].LeaseObtained := AdapterInfo^.LeaseObtained ;
        AdpRows [AdpTot].LeaseExpires := AdapterInfo^.LeaseExpires ;

        inc (AdpTot) ;
        if Length (AdpRows) <= AdpTot then
                       SetLength (AdpRows, AdpTot -2) ;  // більше пам' яті
        AdapterInfo := AdapterInfo^.Next;
    end ;
```

```
        SetLength (AdpRows, AdpTot) ;
      end ;
  finally
      FreeMem( pBuf );
  end ;
end ;

procedure Get_AdaptersInfo( List: TStrings );
var
  AdpTot: integer;
  AdpRows: TAdaptorRows ;
  Error: DWORD ;
  I: integer ;
  //J: integer ;
  //S: string ;        id.
begin
  if not Assigned( List ) then EXIT;
  List.Clear;
  SetLength (AdpRows, 0) ;
  AdpTot := 0 ;
  Error := IpHlpAdaptersInfo(AdpTot, AdpRows) ;
  if (Error <> 0) then
      List.Add( SysErrorMessage( GetLastError ) )
  else if AdpTot = 0 then
      List.Add( ' данних немає ' )
  else
  begin
      for I := 0 to Pred (AdpTot) do
      begin
        with AdpRows [I] do
        begin
            //List.Add(AdapterName + ' |'  + Description ); // jpt : не
використовується
            List.Add( Format(' %8.8x | %6s | %16s | %2d | %16s | %16s | %16s' ,
                [Index, AdaptTypes[aType], MacAddress, DHCPEnabled,
                GatewayList [0], DHCPServer [0], PrimWINSServer [0]] ) );
            {if IPAddressTot <> 0 then    // jpt : не використовується
            begin
                S := ' ' ;
                for J := 0 to Pred (IPAddressTot) do
                      S := S + IPAddressList [J] + ' /'  + IPMaskList [J] + '
| '  ;
                List.Add(IntToStr (IPAddressTot) + '  IP Addresse(s): '  + S);
            end ;
            List.Add( '   ' ); }
        end ;
      end ;
  end ;
  SetLength (AdpRows, 0) ;
end ;

//-----------------------------------
{  моніторимо  час  доступу  до  IP  досліджуємої  мережі  для  віртуалізації
абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE (VirtualCPE)}
function Get_RTTAndHopCount( IPAddr: DWORD; MaxHops: Longint; var RTT: Longint;
  var HopCount: Longint ): integer;
begin
  if not GetRTTAndHopCount( IPAddr, @HopCount, MaxHops, @RTT ) then
  begin
    Result := GetLastError;
    RTT :=-1; // Расположення BAD_HOST_NAME,etc...
    HopCount :=-1;
  end
  else
    Result := NO_ERROR;
end;

//-----------------------------------
{ ARP-таблиця включає відношення між віддаленим IP та віддаленим MAC-адресом.
```

```
}
procedure Get_ARPTable( List: TStrings );
var
  IPNetRow      : TMibIPNetRow;
  TableSize     : DWORD;
  NumEntries    : DWORD;
  ErrorCode     : DWORD;
  i             : integer;
  pBuf          : PChar;
begin
  if not Assigned( List ) then EXIT;
  List.Clear;
  // перший виклик: беремо довжину таблиці
  TableSize := 0;
  ErrorCode := GetIPNetTable( Nil, @TableSize, false );   // дані
  //
  if ErrorCode = ERROR_NO_DATA then
  begin
    List.Add( '  ARP-кеш пустий.'  );
    EXIT;
  end;
  // беремо таблицю
  GetMem( pBuf, TableSize );
  NumEntries := 0 ;
  try
  ErrorCode := GetIpNetTable( PTMIBIPNetTable( pBuf ), @TableSize, false );
  if ErrorCode = NO_ERROR then
  begin
    NumEntries := PTMIBIPNetTable( pBuf )^.dwNumEntries;
    if NumEntries > 0 then
    begin
      inc( pBuf, SizeOf( DWORD ) ); // беремо розмір останьої таблиці
      for i := 1 to NumEntries do
      begin
        IPNetRow := PTMIBIPNetRow( PBuf )^;
        with IPNetRow do
          List.Add( Format( ' %8x | %12s | %16s | %10s' ,
                          [dwIndex, MacAddr2Str( bPhysAddr, dwPhysAddrLen ),
                          IPAddr2Str( dwAddr ), ARPEntryType[dwType]
                          ]));
        inc( pBuf, SizeOf( IPNetRow ) );
      end;
    end
    else
      List.Add( '  ARP-кеш пустий.'  );
  end
  else
    List.Add( SysErrorMessage( ErrorCode ) );

  // необхідно відновити показник!
  finally
      dec( pBuf, SizeOf( DWORD ) + NumEntries -SizeOf( IPNetRow ) );
      FreeMem( pBuf );
  end ;
end;


//-----------------------------------
procedure Get_TCPTable( List: TStrings );
var
  TCPRow        : TMIBTCPRow;
  i,
    NumEntries  : integer;
  TableSize     : DWORD;
  ErrorCode     : DWORD;
  DestIP        : string;
  pBuf          : PChar;
begin
  if not Assigned( List ) then EXIT;
```

```
  List.Clear;
  RecentIPs.Clear;
  // перший виклик: беремо довжину таблиці
  TableSize := 0;
  NumEntries := 0 ;
  ErrorCode := GetTCPTable(Nil, @TableSize, false );  // дані
  if Errorcode <> ERROR_INSUFFICIENT_BUFFER then
    EXIT;

  // беремо розмір пам' яті, викликаємо знову
  GetMem( pBuf, TableSize );
  // беремо таблицю
  ErrorCode := GetTCPTable( PTMIBTCPTable( pBuf ), @TableSize, false );
  if ErrorCode = NO_ERROR then
  begin

    NumEntries := PTMIBTCPTable( pBuf )^.dwNumEntries;
    if NumEntries > 0 then
    begin
      inc( pBuf, SizeOf( DWORD ) ); // беремо розмір останьої таблиці
      for i := 1 to NumEntries do
      begin
        TCPRow := PTMIBTCPRow( pBuf )^; // беремо останій запис
        with TCPRow do
        begin
          if dwRemoteAddr = 0 then
            dwRemotePort := 0;
          DestIP := IPAddr2Str( dwRemoteAddr );
          List.Add(
            Format( ' %15s : %-7s | %15s : %-7s | %-16s' ,
            [IpAddr2Str( dwLocalAddr ),
            Port2Svc( Port2Wrd( dwLocalPort ) ),
              DestIP,
              Port2Svc( Port2Wrd( dwRemotePort ) ),
              TCPConnState[dwState]
              ] ) );
         //
            if (not ( dwRemoteAddr = 0 ))
            and ( RecentIps.IndexOf(DestIP) =-1 ) then
               RecentIPs.Add( DestIP );
        end;
        inc( pBuf, SizeOf( TMIBTCPRow ) );
      end;
    end;
  end
  else
    List.Add( SyserrorMessage( ErrorCode ) );
  dec( pBuf, SizeOf( DWORD ) + NumEntries -SizeOf( TMibTCPRow ) );
  FreeMem( pBuf );
end;

//-----------------------------------
procedure Get_TCPStatistics( List: TStrings );
var
  TCPStats      : TMibTCPStats;
  ErrorCode     : DWORD;
begin
  if not Assigned( List ) then EXIT;
  List.Clear;
  if NOT LoadIpHlp then exit ;
  ErrorCode := GetTCPStatistics( @TCPStats );
  if ErrorCode = NO_ERROR then
    with TCPStats do
    begin
      List.Add( ' Алгоритм повторної передачі : '  + TCPToAlgo[dwRTOAlgorithm]
);
      List.Add( ' Мінімальний час виходу         : '  + IntToStr( dwRTOMin ) + '
ms'  );
```

```
      List.Add( ' Максимальний час виходу         : '  + IntToStr( dwRTOMax ) +
'  ms'  );
      List.Add( ' Максимальне число підключень : '  + IntToStr( dwRTOAlgorithm )
);
      List.Add( ' Активні підключення             : '  + IntToStr( dwActiveOpens
) );
      List.Add( ' пасивні підключення            : '  + IntToStr( dwPassiveOpens
) );
      List.Add( ' Невдала спроба відкриття     : '  + IntToStr( dwAttemptFails )
);
      List.Add( ' Скидання встановленого підключення  : '  + IntToStr(
dwEstabResets ) );
      List.Add( ' Поточне встановлене підключення.: '  + IntToStr( dwCurrEstab )
);
      List.Add( ' Отримані сегменти        : '  + IntToStr( dwInSegs ) );
      List.Add( ' Передані сегменти            : '  + IntToStr( dwOutSegs ) );
      List.Add( ' Перепідключені сегменти   : '  + IntToStr( dwReTransSegs ) );
      List.Add( ' помилка входу          : '  + IntToStr( dwInErrs ) );
      List.Add( ' Перезавантаження вихідних          : '  + IntToStr( dwOutRsts
) );
      List.Add( ' Совокупні зв' язки    : '  + IntToStr( dwNumConns ) );
    end
  else
    List.Add( SyserrorMessage( ErrorCode ) );
end;

function IpHlpTCPStatistics (var TCPStats: TMibTCPStats): integer ;
begin
    result := ERROR_NOT_SUPPORTED ;
    if NOT LoadIpHlp then exit ;
    result := GetTCPStatistics( @TCPStats );
end;

//-----------------------------------
procedure Get_UDPTable( List: TStrings );
var
  UDPRow        : TMIBUDPRow;
  i,
    NumEntries  : integer;
  TableSize     : DWORD;
  ErrorCode     : DWORD;
  pBuf          : PChar;
begin
  if not Assigned( List ) then EXIT;
  List.Clear;

  // перший виклик: беремо довжину таблиці
  TableSize := 0;
  NumEntries := 0 ;
  ErrorCode := GetUDPTable(Nil, @TableSize, false );
  if Errorcode <> ERROR_INSUFFICIENT_BUFFER then
    EXIT;

  // виділяємо пам' ять, викликаємо знову
  GetMem( pBuf, TableSize );

  // беремо таблицю
  ErrorCode := GetUDPTable( PTMIBUDPTable( pBuf ), @TableSize, false );
  if ErrorCode = NO_ERROR then
  begin
    NumEntries := PTMIBUDPTable( pBuf )^.dwNumEntries;
    if NumEntries > 0 then
    begin
      inc( pBuf, SizeOf( DWORD ) ); // беремо розмір останьої таблиці
      for i := 1 to NumEntries do
      begin
        UDPRow := PTMIBUDPRow( pBuf )^; // беремо останій запис
        with UDPRow do
          List.Add( Format( ' %15s : %-6s' ,
```

```
            [IpAddr2Str( dwLocalAddr ),
            Port2Svc( Port2Wrd( dwLocalPort ) )
              ] ) );
        inc( pBuf, SizeOf( TMIBUDPRow ) );
      end;
    end
    else
      List.Add( ' немає даних.'  );
  end
  else
    List.Add( SyserrorMessage( ErrorCode ) );
  dec( pBuf, SizeOf( DWORD ) + NumEntries -SizeOf( TMibUDPRow ) );
  FreeMem( pBuf );
end;

//-----------------------------------
procedure Get_IPAddrTable( List: TStrings );
var
  IPAddrRow     : TMibIPAddrRow;
  TableSize     : DWORD;
  ErrorCode     : DWORD;
  i             : integer;
  pBuf          : PChar;
  NumEntries    : DWORD;
begin
  if not Assigned( List ) then EXIT;
  List.Clear;
  TableSize := 0; ;
  NumEntries := 0 ;
  // перший виклик: беремо довжину таблиці
  ErrorCode := GetIpAddrTable(Nil, @TableSize, true );  // дані
  if Errorcode <> ERROR_INSUFFICIENT_BUFFER then
    EXIT;

  GetMem( pBuf, TableSize );
  // беремо таблицю
  ErrorCode := GetIpAddrTable( PTMibIPAddrTable( pBuf ), @TableSize, true );
  if ErrorCode = NO_ERROR then
  begin
    NumEntries := PTMibIPAddrTable( pBuf )^.dwNumEntries;
    if NumEntries > 0 then
    begin
      inc( pBuf, SizeOf( DWORD ) );
      for i := 1 to NumEntries do
      begin
        IPAddrRow := PTMIBIPAddrRow( pBuf )^;
        with IPAddrRow do
          List.Add( Format( ' %8.8x | %15s | %15s | %15s | %8.8d' ,
            [dwIndex,
            IPAddr2Str( dwAddr ),
              IPAddr2Str( dwMask ),
              IPAddr2Str( dwBCastAddr ),
              dwReasmSize
              ] ) );
        inc( pBuf, SizeOf( TMIBIPAddrRow ) );
      end;
    end
    else
      List.Add( ' немає даних.'  );
  end
  else
    List.Add( SysErrorMessage( ErrorCode ) );

  // відновлюємо показчик!
  dec( pBuf, SizeOf( DWORD ) + NumEntries -SizeOf( IPAddrRow ) );
  FreeMem( pBuf );
end;

//-----------------------------------
```

```
{ отримуємо дані з таблиці маршрутизації досліджуємої мережі для віртуалізації
абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE (VirtualCPE); }
procedure Get_IPForwardTable( List: TStrings );
var
  IPForwRow     : TMibIPForwardRow;
  TableSize     : DWORD;
  ErrorCode     : DWORD;
  i             : integer;
  pBuf          : PChar;
  NumEntries    : DWORD;
begin

  if not Assigned( List ) then EXIT;
  List.Clear;
  TableSize := 0;

  // перший виклик: беремо довжину таблиці
  NumEntries := 0 ;
  ErrorCode := GetIpForwardTable(Nil, @TableSize, true);
  if Errorcode <> ERROR_INSUFFICIENT_BUFFER then
    EXIT;

  // беремо таблицю
  GetMem( pBuf, TableSize );
  ErrorCode := GetIpForwardTable( PTMibIPForwardTable( pBuf ), @TableSize,
true);
  if ErrorCode = NO_ERROR then
  begin
    NumEntries := PTMibIPForwardTable( pBuf )^.dwNumEntries;
    if NumEntries > 0 then
    begin
      inc( pBuf, SizeOf( DWORD ) );
      for i := 1 to NumEntries do
      begin
        IPForwRow := PTMibIPForwardRow( pBuf )^;
        with IPForwRow do
        begin
          if (dwForwardType < 1)
          or (dwForwardType > 4) then
                  dwForwardType := 1 ;   // дані
          List.Add( Format(
            ' %15s | %15s | %15s | %8.8x | %7s |   %5.5d |  %7s |   %2.2d' ,
            [IPAddr2Str( dwForwardDest ),
            IPAddr2Str( dwForwardMask ),
              IPAddr2Str( dwForwardNextHop ),
              dwForwardIFIndex,
              IPForwTypes[dwForwardType],
              dwForwardNextHopAS,
              IPForwProtos[dwForwardProto],
              dwForwardMetric1
              ] ) );
        end ;
        inc( pBuf, SizeOf( TMibIPForwardRow ) );
      end;
    end
    else
      List.Add( ' немає даних.'  );
  end
  else
    List.Add( SysErrorMessage( ErrorCode ) );
  dec( pBuf, SizeOf( DWORD ) + NumEntries -SizeOf( TMibIPForwardRow ) );
  FreeMem( pBuf );
end;

//-----------------------------------
procedure Get_IPStatistics( List: TStrings );
var
  IPStats       : TMibIPStats;
  ErrorCode     : integer;
```

```
begin
  if not Assigned( List ) then EXIT;
  if NOT LoadIpHlp then exit ;
  ErrorCode := GetIPStatistics( @IPStats );
  if ErrorCode = NO_ERROR then
  begin
    List.Clear;
    with IPStats do
    begin
      if dwForwarding = 1 then
        List.add( ' Розблокована пересилка      : '  + ' так'  )
      else
        List.add(' Розблокована пересилка      : '  + ' ні'  );
      List.add( ' Любий TTL             : '  + inttostr( dwDefaultTTL ) );
      List.add( ' Датаграмма прийнята     : '  + inttostr( dwInReceives ) );
      List.add( ' Помилка заголовку      (In)  : '  + inttostr( dwInHdrErrors )
);
      List.add( ' Помилка адреси    (In)  : '  + inttostr( dwInAddrErrors ) );
      List.add( ' Датаграма переслана     : '  + inttostr( dwForwDatagrams ) );
// дані
      List.add( ' Невизначений протокол (In)  : '  + inttostr( dwInUnknownProtos
) );
      List.add( ' Датаграмма відмовлена     : '  + inttostr( dwInDiscards ) );
      List.add( ' Датаграма встановлена     : '  + inttostr( dwInDelivers ) );
      List.add( ' Зовнішній запрос            : '  + inttostr( dwOutRequests )
);
      List.add( ' Маршрутизація не виконана     : '  + inttostr(
dwRoutingDiscards ) );
      List.add( ' Немає маршрутів        (Out)  : '  + inttostr( dwOutNoRoutes )
);
      List.add( ' Перебраний час     : '  + inttostr( dwReasmTimeOut ) );
      List.add( ' Запит перебору     : '  + inttostr( dwReasmReqds ) );
      List.add( ' Повний перебор : '  + inttostr( dwReasmOKs ) );
      List.add( ' Помилка перебору     : '  + inttostr( dwReasmFails ) );
      List.add( ' Повна фрагментація: '  + inttostr( dwFragOKs ) );
      List.add( ' Помилка фрагментації   : '  + inttostr( dwFragFails ) );
      List.add( ' Датаграмма фрагментована    : '  + inttostr( dwFRagCreates )
);
      List.add( ' Кількість інтерфейсів    : '  + inttostr( dwNumIf ) );
      List.add( ' Кількість IP-адрес  : '  + inttostr( dwNumAddr ) );
      List.add( ' Маршрут в таблиці маршрутизатора  : '  + inttostr( dwNumRoutes
) );
    end;
  end
  else
    List.Add( SysErrorMessage( ErrorCode ) );
end;

function IpHlpIPStatistics (var IPStats: TMibIPStats): integer ;      // дані
begin
    result := ERROR_NOT_SUPPORTED ;
    if NOT LoadIpHlp then exit ;
    result := GetIPStatistics( @IPStats );
end ;

//-----------------------------------
procedure Get_UdpStatistics( List: TStrings );
var
  UdpStats      : TMibUDPStats;
  ErrorCode     : integer;
begin
  if not Assigned( List ) then EXIT;
  ErrorCode := GetUDPStatistics( @UdpStats );
  if ErrorCode = NO_ERROR then
  begin
    List.Clear;
    with UDPStats do
    begin
      List.add( ' Датаграми (In)    : '  + inttostr( dwInDatagrams ) );
```

```
      List.add( '  Датаграми (Out)   : '  + inttostr( dwOutDatagrams ) );
      List.add( ' Немає портів         : '  + inttostr( dwNoPorts ) );
      List.add( ' Помилка    (In)     : '  + inttostr( dwInErrors ) );
      List.add( ' UDP список портів  : '  + inttostr( dwNumAddrs ) );
    end;
  end
  else
    List.Add( SysErrorMessage( ErrorCode ) );
end;

//-------------------------------------*//
function IpHlpUdpStatistics (UdpStats: TMibUDPStats): integer ;     // дані
begin
    result := ERROR_NOT_SUPPORTED ;
    if NOT LoadIpHlp then exit ;
    result := GetUDPStatistics (@UdpStats) ;
end ;

//----------------------------------
procedure Get_ICMPStats( ICMPIn, ICMPOut: TStrings );
var
  ErrorCode     : DWORD;
  ICMPStats     : PTMibICMPInfo;
begin
  if ( ICMPIn = nil ) or ( ICMPOut = nil ) then EXIT;
  ICMPIn.Clear;
  ICMPOut.Clear;
  New( ICMPStats );
  ErrorCode := GetICMPStatistics( ICMPStats );
  if ErrorCode = NO_ERROR then
  begin
    with ICMPStats.InStats do
    begin
      ICMPIn.Add( '  Прийнято повідомлень   : '  + IntToStr( dwMsgs ) );
      ICMPIn.Add( ' Помилка                 : '  + IntToStr( dwErrors ) );
      ICMPIn.Add( ' Розташування недосягенно    : '  + IntToStr( dwDestUnreachs
) );
      ICMPIn.Add( ' Час перевищений         : '  + IntToStr( dwTimeEcxcds ) );
      ICMPIn.Add( ' Проблеми з параметрами      : '  + IntToStr( dwParmProbs )
);
      ICMPIn.Add( ' Джерело відключено        : '  + IntToStr( dwSrcQuenchs ) );
      ICMPIn.Add( ' Перенаправлено            : '  + IntToStr( dwRedirects ) );
      ICMPIn.Add( ' Exo запит         : '  + IntToStr( dwEchos ) );
      ICMPIn.Add( ' Exo відповідь          : '  + IntToStr( dwEchoReps ) );
      ICMPIn.Add( ' Запит мітки часу   : '  + IntToStr( dwTimeStamps ) );
      ICMPIn.Add( ' Відповідь мітки часу    : '  + IntToStr( dwTimeStampReps )
);
      ICMPIn.Add( ' Запит маски адрес : '  + IntToStr( dwAddrMasks ) );
      ICMPIn.Add( ' Відповідь маски адрес   : '  + IntToStr( dwAddrReps ) );
    end;
     //
    with ICMPStats.OutStats do
    begin
      ICMPOut.Add( ' Повідомлення вдправлено        : '  + IntToStr( dwMsgs ) );
      ICMPOut.Add( 'Помилка                 : '  + IntToStr( dwErrors ) );
      ICMPOut.Add( 'Розташування недосягенно    : '  + IntToStr( dwDestUnreachs
) );
      ICMPOut.Add( 'Час перевищений         : '  + IntToStr( dwTimeEcxcds ) );
      ICMPOut.Add( 'Проблеми з параметрами      : '  + IntToStr( dwParmProbs )
);
      ICMPOut.Add( 'Джерело відключено        : '  + IntToStr( dwSrcQuenchs ) );
      ICMPOut.Add( 'Перенаправлено            : '  + IntToStr( dwRedirects ) );
      ICMPOut.Add( 'Exo запит         : '  + IntToStr( dwEchos ) );
      ICMPOut.Add( 'Exo відповідь          : '  + IntToStr( dwEchoReps ) );
      ICMPOut.Add( 'Запит мітки часу   : '  + IntToStr( dwTimeStamps ) );
      ICMPOut.Add( 'Відповідь мітки часу    : '  + IntToStr( dwTimeStampReps )
);
      ICMPOut.Add( 'Запит маски адрес: '  + IntToStr( dwAddrMasks ) );
      ICMPOut.Add( 'Відповідь маски адрес   : '  + IntToStr( dwAddrReps ) );
```

```
    end;
  end
  else
    IcmpIn.Add( SysErrorMessage( ErrorCode ) );
  Dispose( ICMPStats );
end;

//-----------------------------------
procedure Get_RecentDestIPs( List: TStrings );
begin
  if Assigned( List ) then
    List.Assign( RecentIPs )
end;

initialization

  RecentIPs := TStringList.Create;

finalization

  RecentIPs.Free;

end.
```

Файл TCP_IP.pas- монітор TCP/IP з'єднань досліджуємої мережі для віртуалізації абонентського обладнання з використанням технології Virtual CPE (VirtualCPE)

```
unit TCP_IP;

interface

uses
  Windows, Messages, SysUtils, Variants, Classes, Graphics, Controls, Forms,
  Dialogs, StdCtrls, ExtCtrls, IPHelper, IpHlpApi, Buttons;

type
  TForm2 = class(TForm)
    StaticText2: TStaticText;
    StaticText3: TStaticText;
    TCPMemo: TMemo;
    UDPMemo: TMemo;
    Timer1: TTimer;
    cbTimer: TCheckBox;
    btRTTI: TSpeedButton;
    SpeedButton1: TSpeedButton;
    edtRTTI: TEdit;
    procedure Timer1Timer(Sender: TObject);
    procedure SpeedButton1Click(Sender: TObject);
    procedure btRTTIClick(Sender: TObject);
    procedure cbRecentIPsClick(Sender: TObject);
    procedure FormCreate(Sender: TObject);
  private
    { Private declarations }
      procedure DOIpStuff;
  public
    { Public declarations }
  end;

var
  Form2: TForm2;

implementation

{$R *.dfm}

procedure TForm2.Timer1Timer(Sender: TObject);
begin
  if cbTimer.State = cbCHECKED then
 begin
   Timer1.Enabled := false;
   DoIPStuff;
   Timer1.Enabled := true;
 end;
end;

procedure TForm2.DOIpStuff;
begin

  Get_TCPTable( TCPMemo.Lines );
  Get_UDPTable( UDPMemo.Lines );

end;

procedure TForm2.SpeedButton1Click(Sender: TObject);
begin
  Speedbutton1.Enabled := false;
  DoIPStuff;
  Speedbutton1.Enabled := true;
end;

procedure TForm2.btRTTIClick(Sender: TObject);
```

```
var
  IPadr         : dword;
  Rtt, HopCount : longint;
  Res           : integer;
begin
  btRTTI.Enabled := false;
  Screen.Cursor := crHOURGLASS;
  IPadr := Str2IPAddr( edtRTTI.Text );
  Res := Get_RTTAndHopCount( IPadr, 128, RTT, HopCount );
  if Res = NO_ERROR then
    ShowMessage( ‘  Час запиту ‘
      + inttostr( rtt ) + ‘  ms, ‘
      + inttostr( HopCount )
      + ‘  hops to : ‘  + edtRTTI.Text
      )
  else
    ShowMessage( ‘ Відбулася помилка:’  + #13
                 + ICMPErr2Str( Res ) ) ;
  btRTTI.Enabled := true;
  Screen.Cursor := crDEFAULT;

end;

procedure TForm2.cbRecentIPsClick(Sender: TObject);
begin
//edtRTTI.Text := cbRecentIPs.Items[cbRecentIPs.ItemIndex];
end;

procedure TForm2.FormCreate(Sender: TObject);
begin

  if LoadIpHlp then
  begin
      DOIpStuff;
      Timer1.Enabled := true;
  end
  else
      ShowMessage( ‘ Інтернет помічник DLL не є доступним, або не підтримується’
) ;
end;

end.
```

Файл About.pas - довідка

```
unit About;

interface

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

type
  TForm1 = class(TForm)
    Label1: TLabel;
    Label2: TLabel;
    Label3: TLabel;
    Label4: TLabel;
    Label5: TLabel;
    Label7: TLabel;
    Label8: TLabel;
    Label9: TLabel;
    Button1: TButton;
    Image2: TImage;
    Image1: TImage;
    Image3: TImage;
    procedure Button1Click(Sender: TObject);
  private
    { Private declarations }
  public
    { Public declarations }
  end;

var
  Form1: TForm1;

implementation

{$R *.dfm}

procedure TForm1.Button1Click(Sender: TObject);
begin
Form1.Close;
end;

end.
```