Oprogramowanie systemowe

Projekt – sprawozdanie

Mateusz Kowalczyk, s188717

1. Wprowadzenie

Celem projekt było stworzenie aplikacji umożliwiającej ukrywanie danych na dysku. Wykorzystałem trzy sposoby umożliwiające osiągniecie założonego rezultatu:

- ukrywanie między logicznym a fizycznym końcem pliku (w tzw. obszarze slack nazywanym dalej również luźnym obszarem),
- ukrywanie w alternatywnych strumieniach danych (ADS) NTFS,
- ukrywanie poza partycjami,

każdemu poświęcając jeden moduł programu.

Aplikację stworzyłem za pomocą środowiska Visual Studio 2022. Kod napisany został w języku C++ z wykorzystaniem interfejsu *Windows API*. Aby uchronić fizyczny komputer przed skutkami ewentualnych błędów program uruchamiałem w maszynie wirtualnej z systemem operacyjnym *Microsoft Windows Server 2022* stworzonej w programie *Oracle VirtualBox 7.0*.

2. Ukrywanie między logicznym a fizycznym końcem pliku

Dyski oferują blokowy sposób odczytu i zapisu danych. System operacyjny, aby zapisać plik na dysku, alokuje na nim obszar o wielkości stanowiącej wielokrotność jednostki alokacji (klastra). Mechanizm blokowy pozwala na zaadresowanie większej ilości pamięci dyskowej z użyciem tej samej liczby bajtów adresu oraz usprawnia korzystanie z dysków, oferując przepływ większej ilości danych przy jednej operacji. Same dane zapisywane na dysku oczywiście nie zawsze posiadają rozmiar będący wielokrotnością klastra. Z tego powodu między logicznym końcem pliku a rzeczywistym (fizycznym) końcem obszaru dla tego pliku zaalokowanego ma szansę pozostać wolna przestrzeń (luźnym obszar, *slack*). W niej właśnie dane ukrywa pierwsza część programu stworzonego w ramach projektu.

Aplikacja, korzystając z funkcji GetSystemInfo, pobiera strukturę SYSTEM_INFO, która zawiera pole dwPageSize informujące o rozmiarze jednostki alokacji pamięci dyskowej (ze względu na nazwę tego pola jednostkę tę dalej nazywać będę również stroną dyskową). Funkcją GetFileSize pobrany zostaje logiczny rozmiar pliku, w którego luźnym obszarze mają zostać ukryte bajty. Na podstawie powyższych dwóch liczb program oblicza przesunięcie bajtowe (offset) początku luźnego obszaru względem początku pliku. Koniec luźnego obszaru, znajduje się w oczywisty sposób w miejscu, w którym kończy się strona dyskowa, do której należy początek luźnego obszaru.

Zasadniczym etapem działania tego modułu programu jest stworzenie odwzorowania pliku do pamięci operacyjnej. Aplikacja osiąga to, wykorzystując funkcję MapViewOfFile. Zwraca ona wskaźnik na początek odwzorowania w pamięci operacyjnej, który program wykorzystuje do zapisania lub odczytania ukrywanych bajtów. Jeśli użytkownik zdecydował się to pierwsze, zmieniona zawartość pliku zostaje do niego wczytana z powrotem z pamięci głównej dzięki wykorzystaniu funkcji FlushViewOfFile.

3. Ukrywanie w ADS NTFS

W systemie plików NTFS z każdy plik posiada co najmniej jeden strumień danych. Podstawowy, nienazwany jest dostępny przez zwyczajne otwarcie pliku, np. w *Eksploratorze plików*. Inne, alternatywne, posiadają nazwy zapisywane po dwukropku. Przykładowo strumień *ads0* w pliku o ścieżce *myFolder\myFile.txt* dostępny byłby pod adresem *myFolder\myFile.txt:ads0*.

Przed programowaniem modułu aplikacji obsługującego alternatywne strumienie danych eksperymentowałem, tworząc je ręcznie. Aby utworzyć przykładowy ADS skorzystałem z polecenie wiersza poleceń:

```
:\Studia\Semestr V\Oprogramowanie systemowe\Projekt\OS_Proj\datafiles\ads_datafiles\report>dir
 Volume in drive D is Dysk główny
Volume Serial Number is 3EF2-82AA
Directory of D:\Studia\Semestr V\Oprogramowanie systemowe\Projekt\OS_Proj\datafiles\ads_datafiles\report
22.01.2024 23:32
                    <DIR>
22.01.2024 23:32
                    <DTR>
              0 File(s) 0 bytes
2 Dir(s) 299 813 838 848 bytes free
D:\Studia\Semestr V\Oprogramowanie systemowe\Projekt\OS_Proj\datafiles\ads_datafiles\report>echo ads0 > file0.txt:ads0
D:\Studia\Semestr V\Oprogramowanie systemowe\Projekt\OS_Proj\datafiles\ads_datafiles\report>dir
 Volume in drive D is Dysk główny
Volume Serial Number is 3EF2-82AA
Directory of D:\Studia\Semestr V\Oprogramowanie systemowe\Projekt\OS_Proj\datafiles\ads_datafiles\report
22.01.2024 23:32
                    <DIR>
22.01.2024 23:32
                     <DIR>
22.01.2024 23:32
                                  0 file0.txt
              1 File(s)
                                     0 bytes
               2 Dir(s) 299 813 838 848 bytes free
D:\Studia\Semestr V\Oprogramowanie systemowe\Projekt\OS_Proj\datafiles\ads_datafiles\report>dir /r
 Volume in drive D is Dysk główny
 Volume Serial Number is 3EF2-82AA
 Directory of D:\Studia\Semestr V\Oprogramowanie systemowe\Projekt\OS_Proj\datafiles\ads_datafiles\report
22.01.2024 23:32
                    <DIR>
22.01.2024 23:32
                     <DIR>
22.01.2024 23:32
                                  0 file0.txt
                                  7 file0.txt:ads0:$DATA
              1 File(s)
                                     0 bytes
               2 Dir(s) 299 813 838 848 bytes free
```

Aby wypisać również alternatywne strumienie danych, do polecenia *dir* należy dodać opcję /r. ADS można otworzyć programem *Notatnik* w następujący sposób:

W rzeczywistości alternatywnych strumieni danych używa się na przykład do oznaczania pochodzenia pobieranego pliku. Taka informacja zapisywana zostaje w strumieniu o nazwie *Zone.ldentifier*. Umieszcza się w nim jeden z poniższych identyfikatorów:

Zone	Zoneld
Local machine	0
Local intranet	1
Trusted sites	2
Internet	3
Restricted sites	4

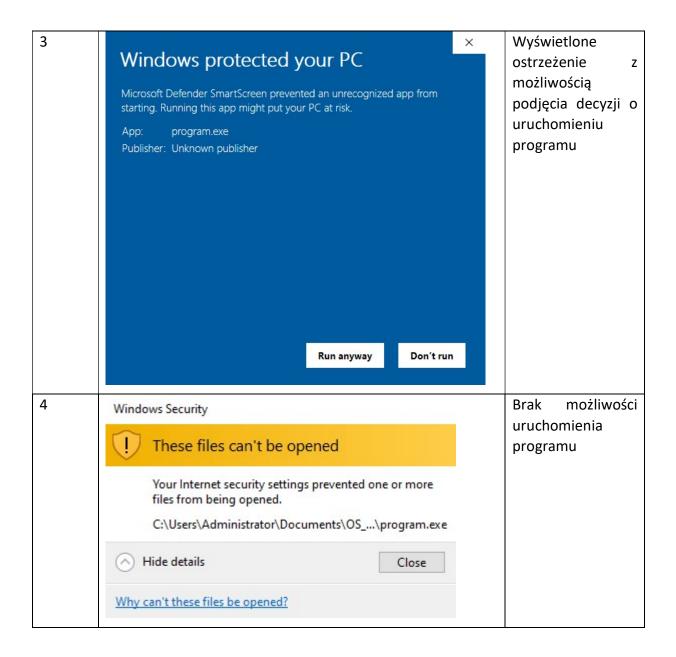
Przed uruchomieniem programu system operacyjny odczytuje tę daną i podejmuje decyzję, czy rozpoczęcie wykonywania tak oznaczonego programu niesie niebezpieczeństwo.

Moduł aplikacji projektowej potrafi, oprócz zapisywania i odczytywania dowolnych alternatywnych strumieni danych (za pomocą standardowych funkcji klasy *ifstream/ofstream*), upraszczać dodawanie do plików strumieni *Zone.Identifier* o następującej postaci:



Próba uruchomienia programu oznaczonego odpowiednimi identyfikatorami stref kończy się następująco:

ZoneId	Rezultat	Komentarz
0	C:\Users\Administrator\Documents\OS_Proj\datafiles\ads_datafiles\program.exe Hello, world!	Program uruchomiony bez problemu
1	C:\Users\Administrator\Documents\OS_Proj\datafiles\ads_datafiles\program.exe Hello, world!	Program uruchomiony bez problemu
2	C:\Users\Administrator\Documents\OS_Proj\datafiles\ads_datafiles\program.exe Hello, world!	Program uruchomiony bez problemu



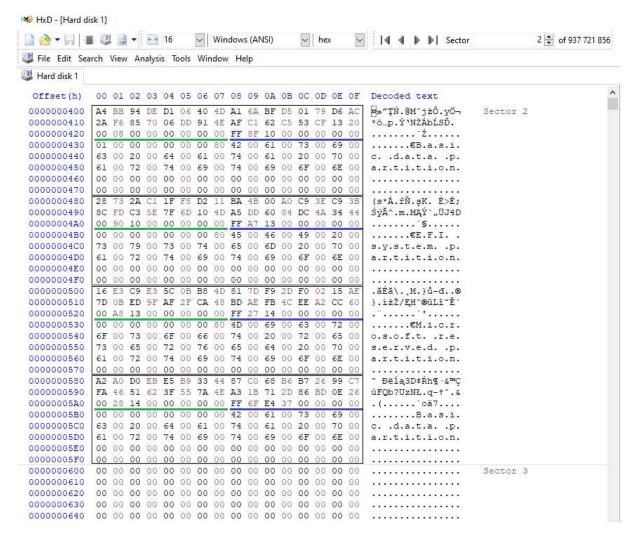
4. Ukrywanie poza partycjami

Podczas podziału dysku na partycje nie cała jego przestrzeń musi zostać wykorzystana. Pewien obszar za ostatnią partycją pozostaje wolny (dalej nazywam go również obszarem niezaalokowanym). W tym obszarze można zapisać dane, które nie będą widoczne dla programów czytających wyłącznie bajty z partycji dyskowych.

Aby móc podejrzeć zawartość całego dysku, łącznie z obszarem niezaalokowanym, skorzystałem z programu *HxD*, w którym otworzyłem dysk fizyczny. Początkowo przeglądałem jego zawartość ręcznie, obliczając miejsce, w którym kończy się ostatnia partycja.

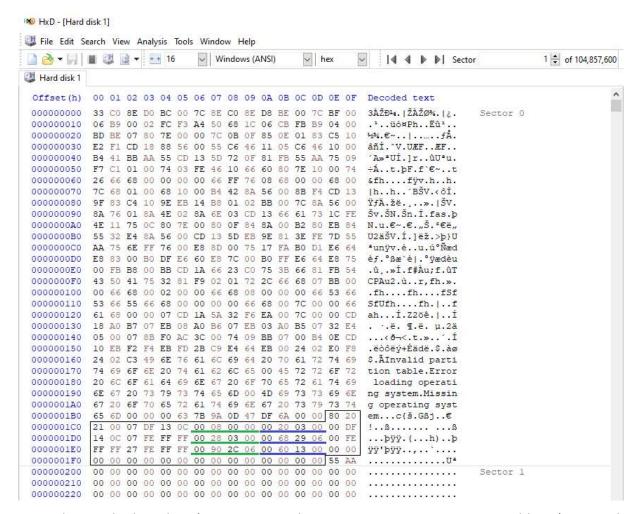
W przypadku dysku o schemacie GPT należało odszukać sektor o logicznym adresie bloku (LBA) równym 2, a następnie, zaczynając od jego początku, odczytać 128-bajtowe wpisy o obecnych na dysku partycjach. W każdym wpisie pod przesunięciem 32 bajtów znajdowało się 8-bajtowe LBA początkowe (podkreślone na rysunku kolorem zielonym), a pod

przesunięciem 24 bajtów – 8-bajtowe LBA końcowe (podkreślone na niebiesko) danej partycji.



Pierwsze LBA następujące po ostatnim LBA ostatniej partycji stanowi początek obszaru niezaalokowanego. Należy jednak pamiętać, iż ostatnie 33 sektory dysku zajmuje obszar *Secondary GPT*.

W przypadku dysku o schemacie MBR należało odczytać 64-bajtową tablicę partycji znajdującą się w sektorze o LBA = 0. Należą do niej bajty bezpośrednio przed ostatnimi dwoma bajtami (55 AA) tego sektora. W każdym 16-bajtowym wpisie przedostatnie 4 bajty (podkreślone kolorem zielonym) zajmuje LBA początkowe, natomiast ostatnie 4 bajty (zaznaczone na niebiesko) – liczba sektorów danej partycji.



Na podstawie liczby sektorów zajmowanych przez ostatnią partycję można obliczyć początek obszaru niezaalokowanego.

Po zebraniu tych informacji i wykonaniu ręcznych eksperymentów rozpocząłem pracę nad ostatnim modułem aplikacji projektowej. Celem było zaprogramowanie zestawu funkcji, które otwierają dysk fizyczny jako plik, odczytują informacje o nim oraz zapisują dane poza partycją lub odczytują dane spoza partycji.

W celu otwarcia dysku fizycznego jako plik aplikacja używa funkcji CreateFileA z podanym jako nazwa pliku napisem w formacie \\.\PhysicalDriveX, gdzie X to numer dysku fizycznego. Nastepnie program za pomoca funkcji DeviceIoControl pobiera DISK_GEOMETRY_EX, która zawiera informację o geometrii dysku. Odczytana zostaje z niej liczba bajtów przypadająca na sektor oraz rozmiar dysku. Kolejnym wywołaniem funkcji DeviceIoControl zostaje pobrana struktura DRIVE_LAYOUT_INFORMATION_EX. Ta zawiera informację o schemacie partycjonowania. W przypadku wykrycia schematu GPT od rozmiaru dysku odejmowana jest liczba sektorów przypadająca na Secondary GPT, tak aby w późniejszym etapie nie nadpisać tego obszaru przy zapisywaniu danych za ostatnią partycją aż do końca dysku. Ze struktury DRIVE LAYOUT INFORMATION EX program odczytuje w kolejnym kroku dla każdej partycji jej początek i długość. Na tej podstawie określa, pod jakim przesunięciem bajtowym kończy się ostatnia. Za tym punktem rozpoczyna się obszar niezaalokowany.

Na podstawie rozmiaru danych do zapisu/odczytu aplikacja tworzy w pamięci operacyjnej bufor o rozmiarze stanowiącym wielokrotność rozmiaru sektora na dysku. Jeśli użytkownik zdecydował się na zapisanie danych na dysk, zostają one wpisane do tego bufora. Następnie za pomocą funkcji SetFilePointerEx wskaźnik odczytu/zapisu ustawiany jest w odpowiednie miejsce, a z użyciem funkcji ReadFile/WriteFile dane zostają zapisane w obszarze za partycjami lub z niego odczytane.