

Сегментация файлов неисполняемых форматов для выявления угроз нарушения информационной безопасности, реализуемых в форме эксплоитов

А.Н. Архипов¹✉, С.Е. Кондаков¹

¹ Московский государственный технический университет им. Н.Э. Баумана,
г. Москва, 105005, Россия

Ссылка для цитирования

Архипов А.Н., Кондаков С.Е. Сегментация файлов неисполняемых форматов для выявления угроз нарушения информационной безопасности, реализуемых в форме эксплоитов // Программные продукты и системы. 2024. Т. 37. № 2. С. 186–192. doi: 10.15827/0236-235X.142.186-192

Информация о статье

Группа специальностей ВАК: 2.3.6

Поступила в редакцию: 11.12.2023

После доработки: 16.02.2024

Принята к публикации: 21.02.2024

Аннотация. В статье описана прикладная задача сегментации файлов неисполняемых форматов с целью выявления угроз нарушения информационной безопасности, реализуемых в форме эксплоитов (вредоносного кода). Актуальность исследования обусловлена необходимостью решения научной задачи выявления эксплоитов, в том числе тех, для которых применялись технологии обфускации, и повышения эффективности подсистемы антивирусной защиты информации за счет повышения чувствительности и специфичности выявления эксплоитов. Цель авторов исследования – создание алгоритма сегментации файлов неисполняемых форматов, позволяющего представить их в виде блоков (фрагментов), обеспечивающих максимальную вероятность вхождения в их состав элементов эксплоита. Сегментация файлов неисполняемых форматов применяется для обеспечения возможности последующего углубленного анализа не всего файла целиком, а его фрагментов на наличие вредоносного кода. Предметом исследования является множество методов, методик, моделей, алгоритмов сегментации файлов неисполняемых форматов с целью выявления угроз нарушения информационной безопасности, реализуемых в форме эксплоитов (вредоносного кода). В работе применяются научные методы анализа, измерения и сравнения. Авторами данной статьи разработан алгоритм сегментации, который позволяет представить файл неисполняемого формата в виде блоков оптимальных размеров, необходимых для выявления в их составе элементов эксплоита. Алгоритм базируется на математической модели эксплоита, внедренного в файл неисполняемого формата, разработанной авторами и математически описывающей структуру, составные элементы и показатели, характеризующие его. Предлагаемый алгоритм может использоваться для создания новых методов, методик, моделей, алгоритмов и средств, направленных на повышение эффективности защиты информации от воздействия вредоносного кода, распространяемого в форме эксплоитов, в том числе созданных с применением технологий обфускации (запутывания) программного кода.

Ключевые слова: компьютерная атака, система защиты информации, выявление эксплоитов, алгоритм сегментации, технологии обфускации, антивирусная защита информации, компьютерный вирус, вредоносный код

Введение. Выявление угроз нарушения информационной безопасности, реализуемых посредством эксплоитов, является одним из приоритетных направлений, определенных в рамках функционирования и развития государственной системы обнаружения, предупреждения и ликвидации последствий компьютерных атак, направленных на информационные ресурсы Российской Федерации [1].

Решение указанной задачи достигается за счет совершенствования и разработки новых методов, алгоритмов и средств анализа файлов неисполняемых форматов, потенциально пригодных для внедрения в их состав эксплоитов.

В ряде литературных источников, посвященных данной тематике, одним из основных этапов существующей методологии выявления эксплоитов в файлах неисполняемых форматов выделяется сегментация, которая осуществля-

ется для возможности последующего углубленного анализа не всего файла целиком, а его фрагментов на наличие вредоносного кода. Анализируемый файл представляется в виде конечного множества блоков (фрагментов) определенной длины.

В научных работах других исследователей условно можно выделить два основных подхода к решению данной задачи. Первый предполагает сегментацию файла на его структурные элементы в соответствии с форматом [2–4], второй, значительно чаще применяемый для решения задачи обнаружения вредоносного кода в файлах неисполняемых форматов как наиболее эффективный, – применение метода скользящего окна [5–7].

К основному недостатку обоих подходов можно отнести неоптимальность размеров получаемых сегментов (блоков), которые могут

значительно отличаться от искомым в их составе элементов эксплоита, что значительно снижает эффективность обнаружения.

Если при первом подходе размеры сегментов определяются структурой файла в соответствии со спецификацией на формат, то параметры скользящего окна подбираются либо экспертным методом, либо в рамках обучения модели бинарной классификации с использованием технологий машинного обучения и искусственного интеллекта и не обосновываются математически, например, на основе математического моделирования эксплоита и его составных частей [8, 9].

Также не учитывается специфика конкретного формата файла – его структурные особенности и предусмотренные методы преобразования данных (смена кодировки, сжатие и др.).

Кроме того, не рассматривается возможность злоумышленника специально преобразовать элементы эксплоита к виду, сохраняющему заложенную функциональность, но затрудняющему анализ, – обфускации.

Названные аспекты могут значительно снизить эффективность выявления угроз нарушения информационной безопасности, реализуемых посредством эксплоитов, в файлах исполняемых форматов [10].

Указанные недостатки обуславливают актуальность разработки новых и/или совершенствование существующих методов и алгоритмов сегментации.

В частности, в научной и практической литературе не представлен алгоритм сегментации, учитывающий строение формата исполняемого файла, применение технологий обфускации и одновременно позволяющий осуществлять деление файла на сегменты математически обоснованной длины, обеспечивающей максимальную вероятность вхождения в их состав элементов эксплоита и минимизацию вероятности вхождения иных данных. Разработка этого алгоритма формирует результат, обладающий научной новизной.

Постановка задачи

Дано: X – множество файлов исполняемых форматов с внедренными обфусцированными эксплоитами (вредоносные файлы) и без таковых (чистые файлы).

Вербальная постановка научной задачи: разработать алгоритм деления файлов исполняемого формата на сегменты длины, позволяющей обеспечить максимизацию показателей эффективности сегментации.

Формальная постановка научной задачи: разработать такой алгоритм A_c , что

$$X \xrightarrow{A_c} \{b_1^{z_j}, b_2^{z_j}, \dots, b_k^{z_j}\} : \max(w_q),$$

$$q = 1, \dots, n, \quad j = 1, \dots, m,$$

где $\{b_1^{z_j}, b_2^{z_j}, \dots, b_k^{z_j}\}$ – множество сегментов, получаемых по результатам сегментации; z_j – длина сегментов; w_q – показатели эффективности сегментации; n – количество показателей эффективности сегментации; m – количество значений длины сегментов.

Выбор показателей и критериев их оценки

Эксплоит структурно состоит из двух частей (модуля эксплуатации уязвимости и полезной нагрузки), которые обладают разными численными характеристиками [8, 9], отражающими их длины. Поэтому целесообразно разделить файл на сегменты размера z_1 и z_2 , где сегменты длины z_1 будут применяться для потенциального поиска содержимого модуля эксплуатации уязвимости, а z_2 – полезной нагрузки эксплоита.

Одновременно, учитывая, что по результатам сегментации необходимо получить сегменты длины, обеспечивающей максимальную вероятность вхождения в их состав элементов эксплоита и минимизацию вероятности вхождения иных данных, в качестве показателей эффективности сегментации определим следующие:

w_1 – вероятность события, при котором в сегмент b_i длины z_1 по результатам сегментации войдет только содержимое модуля эксплуатации эксплоита;

w_2 – вероятность события, при котором в сегмент b_i длины z_2 по результатам сегментации войдет только содержимое полезной нагрузки эксплоита.

Указанные показатели могут быть найдены по формулам

$$w_1 = \frac{L_M}{z_1}, \quad w_2 = \frac{L_S}{z_2}, \quad (1)$$

где z_1, z_2 – размеры анализируемых сегментов в байтах; L_S – размер модуля полезной нагрузки в байтах; L_M – размер модуля эксплуатации в байтах.

При идеальных значениях длин сегментов, получаемых при сегментации, показатели w_1 и w_2 будут равны 1, но в реальных условиях достижение указанных значений показателей маловероятно. Поэтому в качестве критерия

оценки эффективности показателей сегментации определим требования, заданные в постановке задачи:

$$\max(w_1) \rightarrow 1, \max(w_2) \rightarrow 1. \quad (2)$$

Разработка алгоритма сегментации

Учитывая особенности построения эксплоита, отраженные в его математической модели, а именно нахождение элементов эксплоита в его структурообразующих блоках, на первом этапе необходимо разделить исследуемый файл на формирующие структурные элементы, используемые для его построения в соответствии со спецификацией на формат.

Таким образом, на первом этапе A_c^1 сегментации исследуемый файл представляется в виде конечного множества его структурных элементов в соответствии со спецификацией на конкретный формат:

$$X \xrightarrow{A_c^1} \{s_1, s_2, \dots, s_p\}, \quad (3)$$

где s_p – структурные элементы сегментируемого файла; p – количество таких элементов.

На втором этапе предлагаемого алгоритма структурные элементы исследуемого файла s_p разделяем методом скользящего окна на сегменты длиной z_1 и z_2 , где сегменты длины z_1 будут для потенциального поиска содержимого модуля эксплуатации уязвимости, а z_2 – полезной нагрузки эксплоита.

С учетом изложенного на втором этапе A_c^2 каждый из элементов s_p , полученных на предыдущем этапе (3), будет сегментирован методом скользящего окна в соответствии с выражением

$$s_p \xrightarrow{A_c^2} \begin{cases} \sum_{j=1}^a b_j^{z_1}, \\ \sum_{i=1}^e b_j^{z_2}, \end{cases} \quad (4)$$

где a и e – число сегментов длины z_1 и z_2 соответственно.

При этом их значения могут быть получены по следующим формулам:

$$a = (L_F - z_1) + 1, e = (L_F - z_2) + 1, \quad (5)$$

где L_F – размер анализируемого файла в байтах.

Пусть числовые значения размера модуля полезной нагрузки и модуля эксплуатации в байтах для исследуемого множества файлов неисполняемых форматов с внедренными эксплоитами (вредоносные файлы) определяются неизвестной числовой функцией, определенной на множестве элементарных исходов. Тогда предсказать заранее, какое из своих значе-

ний она примет, как правило, невозможно, можно лишь указать вероятность, с которой будет принято то или иное значение, или вероятность того, что ее значения будут находиться в каком-либо числовом промежутке.

Тогда числовые значения размера модуля полезной нагрузки L_S и модуля эксплуатации L_M можно рассматривать как случайные величины, так как они удовлетворяют ее классическому определению [11]: заданы вероятностное пространство (Ω, F, P) , числовая функция $\xi(\omega)$ определена для всех $\omega \in \Omega$, если для любого числа c выполняется условие $\{\omega \in \Omega: \xi(\omega) \leq c\} \in F$.

С учетом выражений (1) и (2) значения длины сегментов в байтах должны удовлетворять условию

$$z_1 \approx L_S, z_2 \approx L_M. \quad (6)$$

Случайная величина будет полностью описана с вероятностной точки зрения, если задать ее распределение, то есть точно указать, какой вероятностью обладает каждое из возможных событий. Этим будет установлен закон распределения случайной величины [11].

Поскольку реальный закон распределения неизвестен, получим его приближенные значения эмпирически.

Для этого сформируем коллекцию файлов неисполняемых форматов, содержащих обфусцированные эксплоиты, из образцов, размещенных в открытом доступе (<https://bazaar.abuse.ch/>) (вредоносные файлы), и без таковых (чистые файлы), сгенерированные в автоматическом режиме с использованием штатных шаблонов приложений Microsoft Office.

В качестве обфускаторов использованы свободно доступные на хостинге IT-проектов Github реализации, подходящие для автоматизированного запутывания большого количества исходных кодов.

Для подтверждения наличия/отсутствия вредоносного кода в сформированной коллекции применялись средства (технологии) антивирусной защиты информации, размещенные в открытом доступе (<https://virustotal.com/>).

На базе полученной коллекции эксплоитов (2 500 шт.) проведем анализ значений размеров модуля полезной нагрузки L_S и модуля эксплуатации L_M и запишем их в виде рядов распределений.

Построенные гистограммы плотности вероятности случайных величин (<http://www.swsys.ru/uploaded/image/2024-2/9.jpg>), отображающих размеры упомянутых элементов эксплоита, позволяют выдвинуть предположение о нормальности распределений данных случайных величин.

Для подтверждения данного предположения воспользуемся специализированными статистическими методами Колмогорова–Смирнова и Шапиро–Уилка [12, 13].

По результатам выполнения указанных статистических тестов получены следующие значения контрольных критериев: $D_1 = 0.01662$, $D_2 = 0.01601$, $W_1 = 0.9992$, $W_2 = 0.9987$.

Отличия полученной эмпирически и эталонной (нормальной) функций распределений при их проверке статистическими методами Колмогорова–Смирнова и Шапиро–Уилка можно увидеть на построенных графиках (<http://www.swsys.ru/uploaded/image/2024-2/10.jpg>).

На основании полученных результатов можно сделать вывод о том, что случайные величины значений размера модуля полезной нагрузки L_S и модуля эксплуатации L_M являются нормально распределенными с уровнем значимости, равным 0.05.

Поэтому с учетом критериев (2) значения для параметров z_1 и z_2 будут следующие:

$$z_1 \approx L_S \approx E_S, \quad z_2 \approx L_M \approx E_M, \quad (7)$$

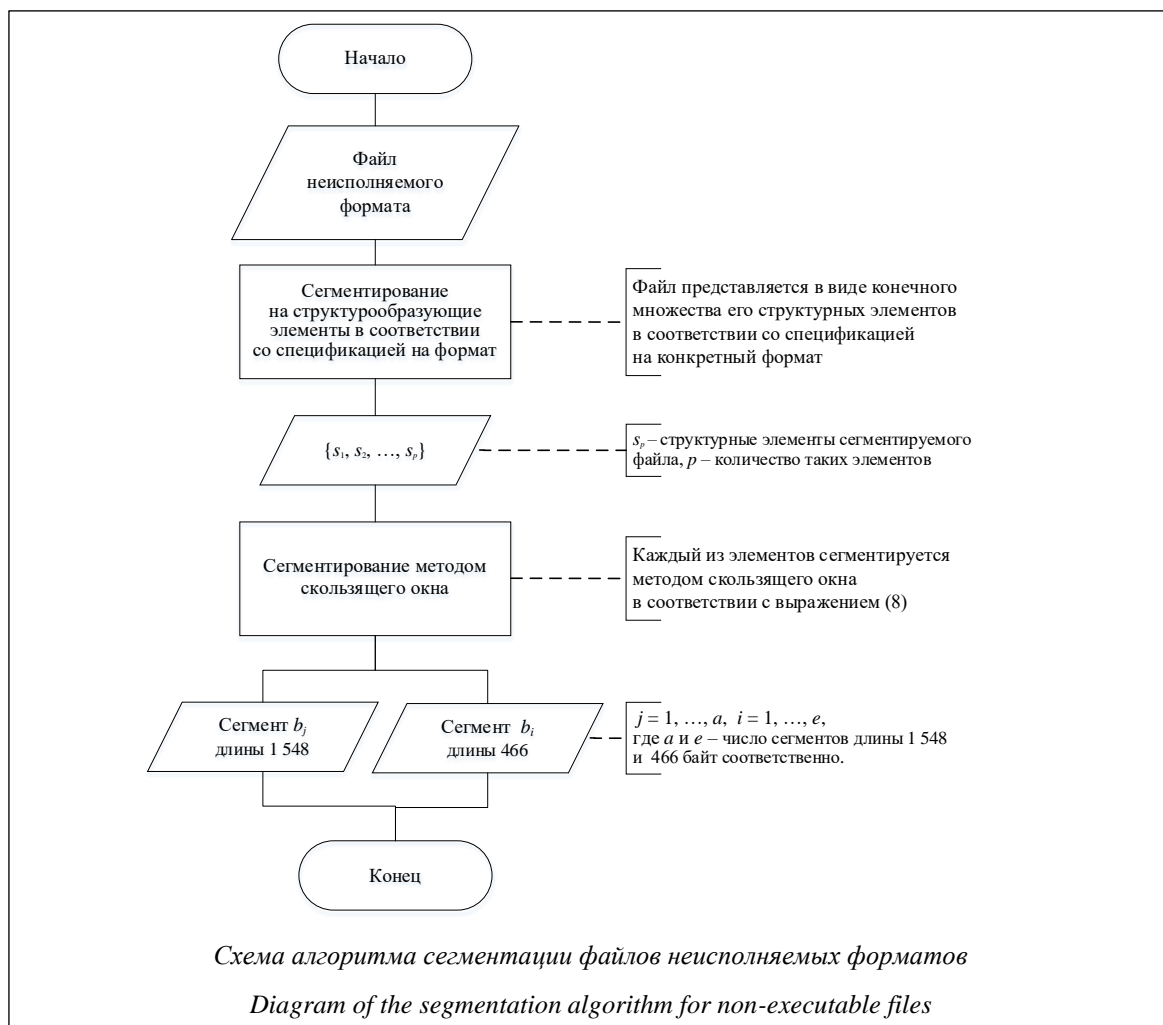
где E_S и E_M – эмпирические математические ожидания значений размера модуля полезной нагрузки L_S и модуля эксплуатации L_M соответственно.

Таким образом, сегментацию структурных элементов исследуемого файла s_p будем осуществлять на блоки размера $z_1 = 1\,548$ байт и $z_2 = 466$.

Обобщая полученные результаты, запишем алгоритм сегментации файлов неисполняемых форматов с указанием конкретных параметров сегментирования с учетом выражений (3)–(5) и (7):

$$X \xrightarrow{A_c^1} \{s_1, s_2, \dots, s_p\} \xrightarrow{A_c^2} \begin{cases} (L_F^{-1548} + 1) \sum_{j=1}^{L_F^{-1548} + 1} b_j^{1548}, \\ (L_F^{-466} + 1) \sum_{i=1}^{L_F^{-466} + 1} b_i^{466}. \end{cases} \quad (8)$$

На рисунке представлена схема алгоритма сегментации файлов неисполняемых форматов в задаче выявления эксплоитов.



Результаты исследования эффективности применения предлагаемого алгоритма

С формальной точки зрения выявление угроз нарушения информационной безопасности, реализуемых посредством эксплоитов, сводится к решению научной задачи бинарной классификации файлов неисполняемых форматов на безопасные и вредоносные.

С учетом изложенного в качестве метода оценки эффективности бинарной классификации выберем ROC-анализ [14–16].

В качестве показателя оценки эффективности бинарной классификации определим

$$q = \frac{q_1 + q_2}{2}, \tag{9}$$

где q_1 – чувствительность, q_2 – специфичность, которые вычисляются по формулам

$$q_1 = \frac{TP}{TP + FN}, q_2 = \frac{TN}{TN + FP},$$

где TP – число верно классифицированных вредоносных объектов; FN – число объектов, классифицированных как отрицательные (ошибка I рода); TN – число верно классифицированных безопасных объектов; FP – число объектов, классифицированных как положительные (ошибка II рода).

В качестве критерия оценки эффективности используем условие, предусмотренное в методе:

$$\max(q) \rightarrow 1.$$

Описанный алгоритм сегментации реализован в программе для ЭВМ AntigenExploits (Свидетельство о госрегистрации № 2023687464), разработанной авторами в качестве эмпирической реализации методики выявления угроз нарушения информационной безопасности, реализуемых посредством эксплоитов.

Исследования эффективности применения предлагаемого алгоритма проведены с использованием указанной программы.

Эксперименты проводились в следующем порядке.

1. Подготовка тестовой выборки из 2 000 файлов неисполняемых форматов, не используемых при разработке алгоритма сегментации, содержащей файлы с внедренными эксплоитами (вредоносные файлы – 1 000 образцов) и без таковых (безопасные файлы – 1 000 образцов).

2. Анализ тестовой выборки с помощью существующих отечественных средств антивирусной защиты информации, включенных в ре-

естр российского программного обеспечения, а также в программы AntigenExploits.

3. Анализ результатов экспериментального исследования (см. таблицу).

Результаты экспериментального исследования

Experimental study results

Средство антивирусной защиты информации	Значение критерия q (9)
Программа AntigenExploits	0.97
Kaspersky Standard	0.9
Dr.Web Антивирус	0.70
NANO Антивирус Pro	0.67
Антивирус VR Protect для Linux	0.69

Результаты оценки показали, что алгоритм сегментации, предлагаемый авторами, в конкретном исследовании позволил повысить эффективность выявления угроз нарушения информационной безопасности, реализуемых посредством обфусцированных эксплоитов, по сравнению с существующими средствами антивирусной защиты информации более чем на 7 %.

Заключение

В статье представлен алгоритм сегментации файлов неисполняемых форматов, применимый в задаче выявления эксплоитов, определяющий порядок, применяемые методы и численные параметры сегментации, обоснованные математически.

Алгоритм является универсальным и позволяет разбивать любые файлы неисполняемых форматов на сегменты наилучшей длины, обеспечивающей максимальную вероятность вхождения в их состав элементов эксплоита и минимизацию вероятности вхождения иных данных.

При этом сегментирование файла неисполняемого формата предложенным алгоритмом применимо для выявления эксплоитов, подвергшихся процедуре обфускации.

Указанные аспекты отличают представленный алгоритм сегментации от существующих аналогов.

В качестве направления для дальнейших исследований в данной области целесообразно рассмотреть возможность оптимизации шага (сдвига по фазе) предложенного алгоритма сегментации.

Список литературы

1. Ланецкая А.Ю., Александрова Е.Н. Современные угрозы информационной безопасности // Междунар. журнал гуманитарных и естественных наук. 2022. № 7-2. С. 192–195.
2. Zhou X., Pang J. Expdf: Exploits detection system based on machine-learning. *Int. J. of Computational Intelligence*, 2019, vol. 12, no. 2, pp. 1019–1028. doi: 10.2991/ijcis.d.190905.001.
3. Falah A., Pan L., Abdelrazek M., Doss R. Identifying drawbacks in malicious PDF detectors. In: *CCIS. Proc. FNSS*, 2019, vol. 878, pp. 128–139. doi: 10.1007/978-3-319-94421-0_10.
4. Kumar R., Geetha S. Malware classification using XGboost-gradient boosted decision tree. *ASTES J.*, 2020, vol. 5, no. 5, pp. 536–549. doi: 10.25046/aj050566.
5. Yousefi-Azar M., Varadharajan V., Hamey L., Chen S. Mutual information and feature importance gradient boosting: Automatic byte n-gram feature reranking for Android malware detection. *Software: Practice and Experience*, 2021, vol. 51, no. 7, pp. 1518–1539. doi: 10.1002/spe.2971.
6. Jeong Y.S., Woo J., Kang A.R. Malware detection on byte streams of hangul word processor files. *Appl. Sci.*, 2019, vol. 9, no. 23, art. 5178. doi: 10.3390/app9235178.
7. Kang A.R., Jeong Y.S., Kim S.L., Woo J. Malicious PDF detection model against adversarial attack built from benign PDF containing JavaScript. *Appl. Sci.*, 2019, vol. 9, no. 22, art. 4764. doi: 10.3390/app9224764.
8. Кондаков С.Е., Архипов А.Н. Математическая модель эксплоита, внедренного в файл неисполняемого формата // Изв. ИИФ. 2023. Т. 69. № 3. С. 93–96.
9. Архипов А.Н., Кондаков С.Е. Разработка математической модели эксплоита, внедренного в файл неисполняемого формата, с учетом полезной нагрузки // Приборы. 2023. № 11. С. 39–46.
10. Архипов А.Н., Пиков В.А., Кабаков В.В. Порядок и результаты экспериментальных исследований влияния обфускации на качество выявления угроз информационной безопасности, реализуемых посредством эксплоитов, в файлах неисполняемых форматов // Вопросы защиты информации. 2023. № 2. С. 32–37.
11. Феллер В. Введение в теорию вероятностей и ее приложения; [пер. с англ.]. М.: Мир, 1984. Т. 1. 528 с.
12. Леман Э. Проверка статистических гипотез; [пер. с англ.]. М.: Наука, 1979. 408 с.
13. Shapiro S.S., Wilk M.B. An analysis of variance test for normality (complete samples). *Biometrika*, 1965, vol. 52, no. 3-4, pp. 591–611. doi: 10.1093/BIOMET/52.3-4.591.
14. Брюс П., Брюс Э. Практическая статистика для специалистов Data Science; [пер. с англ.]. СПб: БХВ-Петербург, 2018. 304 с.
15. Старовойтов В.В., Голуб Ю.И. Сравнительный анализ оценок качества бинарной классификации // Информатика. 2020. Т. 17. № 1. С. 87–101. doi: 10.37661/1816-0301-2020-17-1-87-101.
16. Vujovic Ž.Đ. Classification model evaluation metrics. *IJACSA*, 2021, vol. 12, no. 6, pp. 599–606. doi: 10.14569/IJACSA.2021.0120670.

Algorithm for segmentation of non-executable files in terms of exploit detectionAlexander N. Arkhipov ¹✉, Sergey E. Kondakov ¹¹ Bauman Moscow State Technical University, Moscow, 105005, Russian Federation**For citation**Arkhipov, A.N., Kondakov, S.E. (2024) 'Algorithm for segmentation of non-executable file formats in terms of exploit detection', *Software & Systems*, 37(2), pp. 186–192 (in Russ.). doi: 10.15827/0236-235X.142.186-192**Article info**

Received: 11.12.2023

After revision: 16.02.2024

Accepted: 21.02.2024

Abstract. The paper solves the applied task of segmenting non-executable files in order to identify information security threats implemented in the form of exploits (malicious code). The relevance of the study is due to the need to solve the scientific problem of detecting exploits, including those undergoing obfuscation technologies, as well as and to increase the effectiveness of the anti-virus information protection subsystem by increasing the sensitivity and specificity of detecting exploits. The aim of the work is to develop an algorithm for segmenting non-executable files, which allows presenting them in the form of blocks (fragments) that ensure the maximum probability entering exploit elements into their composition. Segmentation of non-executable files enables subsequent in-depth analysis of not the entire file, but its fragments for the malicious code. The subject of the study is a variety of methods, techniques, models, algorithms for segmenting non-executable files in order to identify information security threats implemented in the form of exploits (malicious code). The research uses scientific methods of analysis, measurement and comparison. The authors of the paper have developed a

segmentation algorithm that allows presenting a non-executable file in the form of blocks (fragments) of optimal sizes necessary to identify exploit elements in their composition. The proposed algorithm is based on an exploit mathematical model embedded in a non-executable file. The model was developed by the authors and mathematically describes the structure, constituent elements and indicators that characterize the algorithm. The proposed algorithm can be used to create new methods, techniques, models, algorithms and tools aimed at improving the effectiveness of protecting information from the effects of malicious code distributed in the form of exploits, including those created using program code obfuscation (obfuscation) technologies.

Keywords: computer attack, information protection system, exploit detection, segmentation algorithm, obfuscation technologies, anti-virus information protection, computer virus, malicious code

References

1. Lanetskaya, A.Yu., Aleksandrova, E.N. (2022) 'Modern threats to information security', *Int. J. of Humanities and Natural Sci.*, (7-2), pp. 192–195 (in Russ.).
2. Zhou, X., Pang, J. (2019) 'Expdf: Exploits detection system based on machine-learning', *Int. J. of Computational Intelligence*, 12(2), pp. 1019–1028. doi: 10.2991/ijcis.d.190905.001.
3. Falah, A., Pan, L., Abdelrazek, M., Doss, R. (2019) 'Identifying drawbacks in malicious PDF detectors', in *CCIS. Proc. FNSS*, 878, pp. 128–139. doi: 10.1007/978-3-319-94421-0_10.
4. Kumar, R., Geetha, S. (2020) 'Malware classification using XGboost-gradient boosted decision tree', *ASTES J.*, 5(5), pp. 536–549. doi: 10.25046/aj050566.
5. Yousefi-Azar, M., Varadharajan, V., Hamey, L., Chen, S. (2021) 'Mutual information and feature importance gradient boosting: Automatic byte n-gram feature reranking for Android malware detection', *Software: Practice and Experience*, 51(7), pp. 1518–1539. doi: 10.1002/spe.2971.
6. Jeong, Y.S., Woo, J., Kang, A.R. (2019) 'Malware detection on byte streams of hangul word processor files', *Appl. Sci.*, 9(23), art. 5178. doi: 10.3390/app9235178.
7. Kang, A.R., Jeong, Y.S., Kim, S.L., Woo, J. (2019) 'Malicious PDF detection model against adversarial attack built from benign PDF containing JavaScript', *Appl. Sci.*, 9(22), art. 4764. doi: 10.3390/app9224764.
8. Kondakov, S.E., Arkhipov, A.N. (2023) 'Mathematical model of an exploit embedded in a nonexecutable file', *Proc. of IEP*, 69(3), pp. 93–96 (in Russ.).
9. Arkhipov, A.N., Kondakov, S.E. (2023) 'Development of a mathematical model of an exploit embedded in a non-executable file format, taking into account the payload', *Instruments*, (11), pp. 39–46 (in Russ.).
10. Arkhipov, A.N., Pikov, V.A., Kabakov, V.V. (2023) 'The order and results of experimental studies of the influence of obfuscation on the quality of detecting information security threats implemented through exploits in files of non-executable formats', *Information Security Questions*, (2), pp. 32–37 (in Russ.).
11. Feller, W. (1957) *An Introduction to Probability Theory and its Applications*, NY: John Wiley & Sons, 526 p. (Russ. ed.: (1984) Moscow, 528 p.).
12. Lehmann, E.L. (1959) *Testing Statistical Hypotheses*, NY: John Wiley & Sons, 388 p. (Russ. ed.: (1979) Moscow, 408 p.).
13. Shapiro, S.S., Wilk, M.B. (1965) 'An Analysis of Variance Test for Normality (Complete Samples)', *Biometrika*, 52(3/4), pp. 591–611. doi: 10.1093/BIOMET/52.3-4.591.
14. Bruce, P., Bruce, E. (2017) *Practical Statistics for Data Scientists*, CA: O'Reilly Media Publ., 317 p. (Russ. ed.: (2018) St. Petersburg, 304 p.).
15. Starovoytov, V.V., Golub, Yu.I. (2020) 'Comparative study of quality estimation of binary classification', *Informatics*, 17(1), pp. 87–101 (in Russ.). doi: 10.37661/1816-0301-2020-17-1-87-101.
16. Vujovic, Ž.Đ. (2021) 'Classification model evaluation metrics', *IJACSA*, 12(6), pp. 599–606. doi: 10.14569/IJACSA.2021.0120670.

Авторы

Архипов Александр Николаевич¹,
ассистент кафедры, diskpart111@mail.ru
Кондаков Сергей Евгеньевич¹,
к.т.н., доцент, sergeikondakov@list.ru

Authors

Alexander N. Arkhipov¹,
Teaching Assistant, diskpart111@mail.ru
Sergey E. Kondakov¹, Cand. of Sci. (Engineering),
Associate Professor, sergeikondakov@list.ru

¹ Московский государственный
технический университет им. Н.Э. Баумана,
г. Москва, 105005, Россия

¹ Bauman Moscow State
Technical University,
Moscow, 105005, Russian Federation