

ВЕРОЯТНОСТНО-АНАЛИТИЧЕСКОЕ МОДЕЛИРОВАНИЕ ВОЗДЕЙСТВИЯ ФАЙЛОВОГО ВИРУСА НА ЭЛЕМЕНТ КОМПЬЮТЕРНОЙ СИСТЕМЫ

Н.М. Радько, Д.Н. Бочаров

В работе предлагается модель на основе сетей Петри-Маркова для описания процесса заражения элемента КС. Найдены вероятности: латентного инфицирования элемента, инфекционного заражения элемента, выхода из строя зараженного элемента, излечения элемента

Ключевые слова: сеть, вероятность, файл

С помощью сетей Петри-Маркова рассмотрим процесс заражения элемента компьютерной системы файловым вирусом [4]. В качестве элемента заражения возьмем файл операционной системы. Данный класс вирусов для реализации использует файлы операционной системы такие как: (динамические библиотеки DLL, драйвера SYS, приложения EXE) [3]. «Вредонос» меняет код заражаемого файла на свой. В результате зараженный элемент системы теряет свой исходный функционал [5].

Смоделируем поведение «вредоноса» с момента его отправки, до момента заражения элемента компьютерной системы. Для построения сети были использованы следующие термины:

S₁—злоумышленник готов к отправки вредоносного программного обеспечения,

S₂—устройство пользователя готово к приему вредоносного программного обеспечения,

t₁—определение способа отправки вредоносного программного обеспечения,

S₃—выбранный способ отправки вредоносного программного обеспечения,

t₂—настройка вредоносного программного обеспечения под выбранный тип отправки определяемы на шаге t₁,

S₄—вредоносное программного обеспечения готово к отправке,

S₅—выбранный способ отправки,

t₃—отправка вредоносного программного обеспечения на устройств,

S₆—вредоносное программного обеспечения находится на устройстве,

t₄—анализ системы на предмет возможного варианта запуска вредоносного программного обеспечения,

S₇—найденные возможности запуска вредоносного программного обеспечения (в данном случае два: по средствам автозапуска, по средствам запуска вредоносного программного обеспечения пользователем),

t₅—вредоносное программное обеспечения начинает работать в 2 потока (в данном случае это обеспечит большую вероятность запуска вредоносного кода),

S₈—первый поток направленный на обеспечение запуска вредоносного программного обеспечения через автозапуск,

S₉—второй поток, в котором запуск вредоносного программного обеспечения происходит по средствам пользователя,

t₆—правка реестра системы и добавление вредоносного программного обеспечения в автозагрузку,

S₁₀—вредоносное программное обеспечения ожидающее перезагрузку системы и последующий запуск,

t₇—запуск вредоносного программного обеспечения посредством открытия приложения пользователем,

S₁₁—запущенное вредоносное приложение,

t₈—поиск подходящего к заражению объекта,

S₁₂—найденный и подходящий для заражения объект,

t₉—добавление вредоносного кода в найденный объект,

S₁₃—видоизмененный объект.

Граф данной сети представлен на рис. 1.

Для данной сети Петри-Маркова имеет место следующая система интегро-дифференциальных уравнений (1):

$$\begin{aligned}
\Phi_{S_1 t_1}(t) &= \pi_{11} \int_0^t f_{S_1 t_1}(\tau) d\tau, \\
\Phi_{S_2 t_1}(t) &= \pi_{21} \int_0^t f_{S_1 t_1}(\tau) d\tau, \\
\Phi_1(t) &= \int_0^t f_{S_1 t_1}(\tau) \Phi_{S_2 t_1}(t) \\
&\quad + f_{S_1 t_1}(\tau) \Phi_{S_1 t_1}(t), \\
\Phi_{S_3 t_2}(t) &= \pi_{32} \int_0^t f_{S_3 t_2}(\tau) \Phi_1(t - \tau) d\tau, \\
\Phi_{S_4 t_3}(t) &= \pi_{43} \int_0^t f_{S_4 t_3}(\tau) d\tau, \\
\Phi_{S_5 t_3}(t) &= \pi_{53} \int_0^t f_{S_5 t_3}(\tau) \Phi_1(t - \tau) d\tau, \\
\Phi_2(t) &= \int_0^t f_{S_4 t_3}(\tau) \Phi_{S_5 t_3}(t) \\
&\quad + f_{S_5 t_3}(\tau) \Phi_{S_4 t_3}(t), \\
\Phi_{S_6 t_4}(t) &= \pi_{64} \int_0^t f_{S_6 t_4}(\tau) \Phi_2(t - \tau) d\tau, \\
\Phi_{S_7 t_5}(t) &= \pi_{75} \int_0^t f_{S_7 t_5}(\tau) \Phi_{S_6 t_4}(t - \tau) d\tau, \\
\Phi_{S_8 t_6}(t) &= \pi_{86} \int_0^t f_{S_8 t_6}(\tau) \Phi_{S_7 t_5}(t - \tau) d\tau,
\end{aligned} \tag{1}$$

$$\Phi_{S_9 t_7}(t) = \pi_{97} \int_0^t f_{S_9 t_7}(\tau) \Phi_{S_7 t_5}(t - \tau) d\tau,$$

$$\Phi_{S_{11} t_8}(t) = \pi_{118} \int_0^t f_{S_{11} t_8}(\tau) \Phi_{S_9 t_7}(t - \tau) d\tau,$$

$$\Phi_{S_{12} t_9}(t) = \pi_{129} \int_0^t f_{S_{12} t_9}(\tau) \Phi_{S_{11} t_8}(t - \tau) d\tau.$$

Полагаем, что плотности распределения вероятностей являются экспоненциальными зависимостями и имеют вид (2):

$$f_{S_i t_j} = \alpha_{ij} e^{-\alpha_{ij} t}, \tag{2}$$

где, $\alpha_{ij} = 1/\tau_{ij} i = 1, \dots, 13; j = 1, \dots, 9$.

Применение прямого и обратного преобразования Лапласа получается весьма громоздким, поэтому целесообразно применять пуассоновское приближение для плотностей распределения вероятностей времени перемещения в переходы сети Петри-Маркова.

Используя пуассоновское приближение, получим среднее время τ перемещения по сети Петри-Маркова из начальной позиции до конечного перехода и вероятность этого перемещения (3):

$$\begin{aligned}
\tau_1 &= \frac{\tau_{11}^2 + \tau_{11}\tau_{21} + \tau_{21}^2}{\tau_{11} + \tau_{21}}, \\
\tau_2 &= \tau_1 + \tau_{32}, \\
\tau_3 &= \tau_2 + \tau_{53}, \\
\tau_4 &= \frac{(\tau_2^2 + \tau_{53})^2 + (\tau_2 + \tau_{53})\tau_{43} + \tau_{43}^2}{(\tau_2 + \tau_{53}) + \tau_{43}}, \\
\tau &= \frac{\left(\frac{\tau_{11}^2 + \tau_{11}\tau_{21} + \tau_{21}^2}{\tau_{11} + \tau_{21}} + \tau_{32} + \tau_{53}\right)^2 + \left(\frac{\tau_{11}^2 + \tau_{11}\tau_{21} + \tau_{21}^2}{\tau_{11} + \tau_{21}} + \tau_{32} + \tau_{53}\right)\tau_{43} + \tau_{43}^2}{\left(\frac{\tau_{11}^2 + \tau_{11}\tau_{21} + \tau_{21}^2}{\tau_{11} + \tau_{21}} + \tau_{32} + \tau_{53}\right) + \tau_{43}} + \tau_{64} + \tau_{75} + \tau_{86} + \tau_{97} + \tau_{118} + \tau_{129},
\end{aligned} \tag{3}$$

$$P(t) = 1 - e^{-\frac{1}{\tau}t},$$

где, исходные параметры атаки принимают следующие значения:

τ_{11} = - среднее время подготовки вредоносного программного обеспечения злоумышленником, τ_{21} = - среднее время подготовки устройства пользователя, τ_{32} = - среднее время настройки вредоносного программного обеспечения под выбранный тип отправки, τ_{43} = - среднее время

подготовки вредоносного программного обеспечения, τ_{53} = - среднее время отправки вредоносного программного обеспечения на устройств, τ_{64} = - среднее время анализа системы на предмет возможного варианта запуска вредоносного программного обеспечения, τ_{75} = - среднее время распоточивания вредоносного приложения, τ_{86} = - среднее время необходимое для

правки реестра системы и добавление вредоносного программного обеспечения в автозагрузку, τ_{97} = - среднее время необходимое для запуска вредоносного программного обеспечения, τ_{118} = - среднее время необходимое для поиска подходящего к заражению объекта, τ_{129} = - среднее время необходимое для добавление вредоносного кода в найденный объект, τ = - среднее время для всей цепи событий.

Из вышеприведенной сети Петри-Маркова можно найти t_0 - момент успеха атаки. Для данного типа вирусов $t_0 = t_3$, то есть времени отправки вредоносного программного обеспечения на устройство. Таким образом (4).

$$t_0 = \frac{\tau_2^2 + \tau_{43}\tau_2 + \tau_2^2}{\tau_{43} + \tau_2} \quad (4)$$

Вероятность инфекционного заражения элемента будет иметь вид (6):

$$P_{zu} = f(t_0)(\square t) \quad (6)$$

Для перехода к плотности вероятности, необходимо взять производную от вероятности, полученной при помощи моделирования сетей Петри – Маркова (7).

$$f(t_0) = P'(t) = \left(1 - e^{-\frac{t_0}{\tau}}\right)' = \frac{e^{-\frac{t_0}{\tau}}}{\tau} \quad (7)$$

где t_0 – момент успеха атаки, τ – среднее время для всей цепочки событий, полученное при моделировании сетей Петри-Маркова.

Для нахождения Δt предположим, что функция является убывающей. Значит, максимальное значение она принимает в точке 0. Отсюда следует, что (8):

$$\Delta t = \frac{1}{nf_{\max}} \quad (8)$$

$$f_{\max} = \frac{e^{-\frac{0}{\tau}}}{\tau} = \frac{1}{\tau} \quad (9)$$

$$\Delta t = \frac{1}{nf_{\max}} = \frac{1}{n \frac{1}{\tau}} = \frac{\tau}{n} \quad (8)$$

Тогда вероятность инфекционного заражения элемента будет равна (10):

$$P_{zu} = \frac{e^{-\frac{t_0}{\tau}}}{\tau} (\square t) \quad (9)$$

Для нахождения вероятности излечения элемента необходимо смоделировать процесс лечения с помощью сети Петри-Маркова. Для построения сети были использованы следующие термины:

S1—зараженный элемент компьютерной системы,

t1—запуск антивирусного программного обеспечения,

S2—антивирусное программное обеспечение,

t2—подключение базы с сигнатурами вирусного программного обеспечения в антивирусе,

S3—база с сигнатурами вредоносного программного обеспечения,

t3—сравнение кода зараженного программного обеспечения с вирусной базой данных,

S4—результат сравнения положительный,

t4—поиск в зараженном элементе код вредоносного программного обеспечения,

S5—найденный вредоносный код,

t5—удаление вредоносного кода,

S6—излеченный элемент.

Граф данной сети представлен на рис. 2

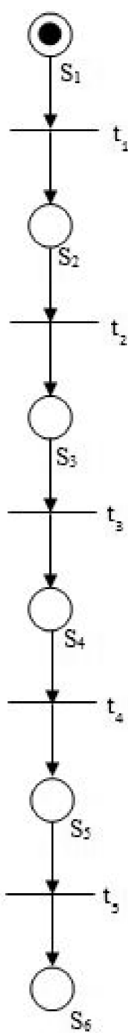


Рис. 2 Граф сети Петри-Маркова реализации излечения элемента компьютерной системы

Для данной сети Петри-Маркова имеет место следующая система интегро-дифференциальных уравнений (10):

$$\begin{aligned}\Phi_{S_1 t_1}(t) &= \pi_{11} \int_0^t f_{S_1 t_1}(\tau) d\tau, \\ \Phi_{S_2 t_2}(t) &= \pi_{22} \int_0^t f_{S_2 t_2}(\tau) \Phi_{S_1 t_1}(t - \tau) d\tau, \\ \Phi_{S_3 t_3}(t) &= \pi_{33} \int_0^t f_{S_3 t_3}(\tau) \Phi_{S_2 t_2}(t - \tau) d\tau, \\ \Phi_{S_4 t_4}(t) &= \pi_{44} \int_0^t f_{S_4 t_4}(\tau) \Phi_{S_3 t_3}(t - \tau) d\tau, \\ \Phi_{S_5 t_5}(t) &= \pi_{55} \int_0^t f_{S_5 t_5}(\tau) \Phi_{S_4 t_4}(t - \tau) d\tau,\end{aligned}\quad (10)$$

Полагаем, что плотности распределения вероятностей являются экспоненциальными зависимостями и имеют вид (11):

$$f_{S_i t_j} = \alpha_{ij} e^{-\alpha_{ij} t}, \quad (11)$$

Где $\alpha_{ij} = 1/\tau_{ij}$, $i = 1, \dots, 6$; $j = 1, \dots, 5$.

Используя пуассоновское приближение, получим среднее время τ перемещения по сети Петри-Маркова из начальной позиции до конечного перехода (12).

$$\tau = \tau_{11} + \tau_{22} + \tau_{33} + \tau_{44} + \tau_{55}, \quad (12)$$

где, исходные параметры атаки принимают следующие значения:

τ_{11} - среднее время необходимое для запуска антивирусного программного обеспечения, τ_{22} - среднее время подключения базы с сигнатурами вирусного программного обеспечения в антивирусе, τ_{33} - среднее время сравнение кода зараженного программного обеспечения с вирусной базой данных, τ_{44} - среднее время поиска в зараженном элементе код вредоносного программного обеспечения, τ_{55} среднее время удаление вредоносного кода., τ - среднее время для всей цепи событий.

Вероятность излечения элемента будет иметь вид (13):

$$P_{uz} = f(t)(\square t). \quad (13)$$

Для перехода к плотности вероятности, необходимо взять производную от вероятности, полученной при помощи моделирования сети Петри – Маркова (14).

$$f(t) = P'(t) = \left(1 - e^{-\frac{t}{\tau_0 + \tau}} \right) = \frac{e^{-\frac{t}{\tau_0 + \tau}}}{\tau_0 + \tau}. \quad (14)$$

где, Δt - время дискретизации, причем $\Delta t < t_{\max}$; τ_0 - среднее время прохождения сети Петри-Маркова заражения элемента; τ - среднее время прохождения сети Петри-Маркова излечения элемента.

Для нахождения Δt предположим, что функция является убывающей. Значит, максимальное значение она принимает в точке 0. Отсюда следует, что (15):

$$\Delta t = \frac{1}{nf_{\max}} = \frac{1}{n \frac{1}{\tau_0 + \tau}} = \frac{\tau_0 + \tau}{n}. \quad (15)$$

Вероятность излечения элемента будет иметь вид (16):

$$p_{из} = \frac{e^{-\frac{\tau}{\tau_0 + \tau}}}{\tau_0 + \tau} \frac{\tau_0 + \tau}{n}. \quad (16)$$

Для нахождения вероятности латентного инфицирования элемента необходимо смоделировать процесс заражения с помощью сети Петри-Маркова. Для построения сети были использованы следующие термины:

S₁—злоумышленник готов к отправки вредоносного программного обеспечения,
S₂—устройство пользователя готово к приему вредоносного программного обеспечения,

t₁—определение способа отправки вредоносного программного обеспечения,

S₃—выбранный способ отправки вредоносного программного обеспечения,

t₂—настройка вредоносного программного обеспечения под выбранный тип отправки определяемы на шаге t₁,

S₄—вредоносное программного обеспечения готово к отправке,

S₅—выбранный способ отправки,

t₃—отправка вредоносного программного обеспечения на устройств,

S₆—вредоносное программного обеспечения находится на устройстве,

Граф данной сети представлен на рис. 3.

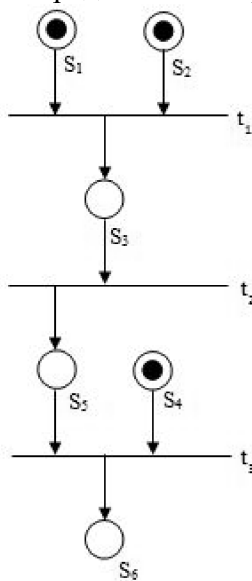


Рис. 3 Граф сети Петри-Маркова реализации латентного заражения программного обеспечения

Для данной сети Петри-Маркова имеет место следующая система интегродифференциальных уравнений (17):

$$\Phi_{S_1 t_1}(t) = \pi_{11} \int_0^t f_{S_1 t_1}(\tau) d\tau,$$

$$\Phi_{S_2 t_1}(t) = \pi_{21} \int_0^t f_{S_2 t_1}(\tau) d\tau,$$

$$\Phi_1(t) = \int_0^t f_{S_1 t_1}(\tau) \Phi_{S_2 t_1}(t) + f_{S_1 t_1}(\tau) \Phi_{S_1 t_1}(t), \quad (17)$$

$$\Phi_{S_3 t_2}(t) = \pi_{32} \int_0^t f_{S_3 t_2}(\tau) \Phi_1(t - \tau) d\tau,$$

$$\Phi_{S_4 t_3}(t) = \pi_{43} \int_0^t f_{S_4 t_3}(\tau) d\tau,$$

$$\Phi_{S_5 t_3}(t) = \pi_{53} \int_0^t f_{S_5 t_3}(\tau) \Phi_1(t - \tau) d\tau,$$

$$\Phi_2(t) = \int_0^t f_{S_4 t_3}(\tau) \Phi_{S_5 t_3}(t) + f_{S_5 t_3}(\tau) \Phi_{S_4 t_3}(t).$$

Полагаем, что плотности распределения вероятностей являются экспоненциальными зависимостями и имеют вид (18):

$$f_{S_i t_j} = \alpha_{ij} e^{-\alpha_{ij} t}, \quad (18)$$

Где $\alpha_{ij} = 1/\tau_{ij}$, $i = 1, \dots, 6$; $j = 1, \dots, 3$.

Используя пуассоновское приближение, получим среднее время τ перемещения по сети Петри-Маркова из начальной позиции до конечного перехода (19).

$$\tau_1 = \frac{\tau_{11}^2 + \tau_{11} \tau_{21} + \tau_{21}^2}{\tau_{11} + \tau_{21}},$$

$$\tau_2 = \tau_1 + \tau_{32}, \quad (19)$$

$$\tau_3 = \tau_2 + \tau_{53},$$

$$\tau = \frac{(\tau_2^2 + \tau_{53})^2 + (\tau_2 + \tau_{53}) \tau_{43} + \tau_{43}^2}{(\tau_2 + \tau_{53}) + \tau_{43}},$$

где, исходные параметры атаки принимают следующие значения:

τ_{11} - среднее время подготовки вредоносного программного обеспечения злоумышленником, τ_{21} - среднее время подготовки устройства пользователя, τ_{32} - среднее время настройки вредоносного программного обеспечения под выбранный тип отправки, τ_{43} - среднее время подготовки вредоносного программного обеспечения, τ_{53} - среднее время отправки вредоносного программного обеспечения на устройств, τ - среднее время для всей цепи событий.

Вероятность латентного инфицирования элемента будет иметь вид (20):

$$P_{.li} = f(t)(\square t). \quad (20)$$

Для перехода к плотности вероятности, необходимо взять производную от вероятности, полученной при помощи моделирования сети Петри – Маркова (21).

$$f(t) = P'(t) = \left(1 - e^{-\frac{t}{\tau_0 - \tau}} \right) = \frac{e^{-\frac{t}{\tau_0 - \tau}}}{\tau_0 - \tau}. \quad (21)$$

где, Δt - время дискретизации, причем $\Delta t < f_{\max}$; n – шаг дискретизации; τ_0 - среднее время прохождения сети Петри-Маркова заражения элемента; τ - среднее время прохождения сети Петри-Маркова латентного заражения.

Для нахождения Δt предположим, что функция является убывающей. Значит, максимальное значение она принимает в точке 0. Отсюда следует, что (22):

$$\Delta t = \frac{1}{nf_{\max}} = \frac{1}{n \frac{1}{\tau_0 - \tau}} = \frac{\tau_0 - \tau}{n}. \quad (22)$$

Вероятность латентного инфицирования элемента будет иметь вид (23):

$$P_{.li} = \frac{e^{-\frac{t}{\tau_0 - \tau}} \tau_0 - \tau}{\tau_0 - \tau} \cdot \frac{1}{n}. \quad (23)$$

Для нахождения вероятности выхода из строя инфицирования элемента необходимо смоделировать данный процесс с помощью сети Петри-Маркова. Для построения сети были использованы следующие термины:

S_1 —зараженный элемент компьютерной системы,

t_1 —анализ элемента с целью изменения его структуры кода,

S_2 —элемент не защищен от записи и следовательно есть возможность изменения его функционала,

t_2 —замена функционала зараженного элемента вирусным программным обеспечением,

S_3 —измененный элемент системы,

t_3 —запуск измененного элемента,

S_4 —элемент больше не имеет прежнего функционала, следовательно вышел из строя. Граф данной сети представлен на рис. 4.

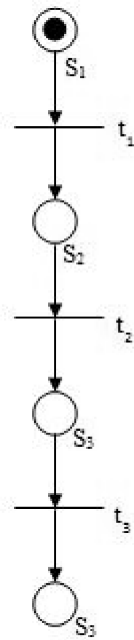


Рис. 4 Граф сети Петри-Маркова реализации выхода из строя зараженного элемента компьютерной системы

Для данной сети Петри-Маркова имеет место следующая система интегродифференциальных уравнений (24):

$$\begin{aligned} \Phi_{S_1 t_1}(t) &= \pi_{11} \int_0^t f_{S_1 t_1}(\tau) d\tau, \\ \Phi_{S_2 t_2}(t) &= \pi_{22} \int_0^t f_{S_2 t_2}(\tau) \Phi_{S_1 t_1}(t - \tau) d\tau, \\ \Phi_{S_3 t_3}(t) &= \pi_{33} \int_0^t f_{S_3 t_3}(\tau) \Phi_{S_2 t_2}(t - \tau) d\tau, \end{aligned} \quad (24)$$

Полагаем, что плотности распределения вероятностей являются экспоненциальными зависимостями и имеют вид (25):

$$f_{S_i t_j} = \alpha_{ij} e^{-\alpha_{ij} t}, \quad (25)$$

Где $\alpha_{ij} = 1/\tau_{ij}$, $i = 1, \dots, 3$; $j = 1, \dots, 3$.

Используя пуассоновское приближение, получим среднее время τ перемещения по сети Петри-Маркова из начальной позиции до конечного перехода (26).

$$\tau = \tau_{11} + \tau_{22} + \tau_{33}, \quad (26)$$

где, исходные параметры атаки принимают следующие значения:

τ_{11} - среднее время необходимое анализа элемента с целью изменения его структуры кода, τ_{22} - среднее время необходимое для замены функционала зараженного элемента вирусным программным обеспечением, τ_{33} -

среднее время запуска измененного элемента.

Вероятность выхода из строя элемента будет иметь вид (27):

$$P_{ec} = f(t)(\Delta t). \quad (27)$$

Для перехода к плотности вероятности, необходимо взять производную от вероятности, полученной при помощи моделирования сети Петри – Маркова (28):

$$f(t) = P'(t) = \left(1 - e^{-\frac{t}{\tau_0 + \tau}} \right) = \frac{e^{-\frac{t}{\tau_0 + \tau}}}{\tau_0 + \tau}. \quad (28)$$

где, Δt - время дискретизации, причем $\Delta t < f_{\max}$; n – шаг дискретизации; τ_0 - среднее время прохождения сети Петри-Маркова заражения элемента;

τ - среднее время прохождения сети Петри-Маркова выхода из строя.

Для нахождения Δt предположим, что функция является убывающей. Значит, максимальное значение она принимает в точке 0. Отсюда следует, что (29):

$$\Delta t = \frac{1}{nf_{\max}} = \frac{1}{n \frac{1}{\tau_0 + \tau}} = \frac{\tau_0 + \tau}{n}. \quad (29)$$

Вероятность выхода из строя инфицированного элемента будет иметь вид (30):

$$P_{ec} = \frac{e^{-\frac{t}{\tau_0 + \tau}}}{\tau_0 + \tau} \frac{\tau_0 + \tau}{n}. \quad (30)$$

Литература

1. Брайант Э.Р Компьютерные системы: Архитектура их программирования / Рэндал Э.Брайант, Дэвид Р.О'Халларон.: БВХ-Петербург, 2005. – 1090 с.
2. Радько Н.М., Скобелев И.О. Риск-модели информационно-телекоммуникационных систем при реализации угроз удаленного и непосредственного доступа. – М: РадиоСофт. 2010. -232с.
3. Шаньгин В.Ф. Защита информации в компьютерных системах и сетях / В.Ф. Шаньгин.: ДМК Пресс , 2013 – 592 с.
4. Борисов В.И., Радько Н.М., Вероятностные аналитические модели сетевой атаки с внедрением вредоносного программного обеспечения / Информация и безопасность 2013. Т. 16. №1, С485-530.
5. Радько Н.М., Голозубов А.В., Макаров О.Ю. Задача риск-анализа атак «вредоносами» / Информация и безопасность.: Т.15.№1.С.139-140.

Воронежский государственный технический университет
Voronezh state technical university

PROBABILITY SIMULATION RESEARCH ON THE IMPACT FILE VIRUSES ELEMENT COMPUTER SYSTEM

N.M. Radko, D.N. Bocharov

This article describes a model based on Petri nets-Markov process to describe infection element computer system. The probabilities: latent infection cell infection control element, the failure of the infected cell, healing element

Key words: network, the probability file