

УДК 519.8:614.838+510.6:62-7:007.51:004.056.53

Котельные как информатизируемые объекты защиты в ракурсе надежности и безопасности структурно-сложных систем

ISSN 1812-5220
© Проблемы анализа риска, 2018**М. В. Шептунов,**ФГБОУ ВО «Российский государственный гуманитарный университет» (РГГУ),
ФГБОУ ВО «Московский государственный лингвистический университет» (МГЛУ),
г. Москва

Аннотация

Обсуждаются некоторые вопросы и особенности котельных, в том числе муниципальных образований, с позиции теории безопасности структурно-сложных систем: как объектов защиты от физического и компьютерного (сетевого) несанкционированного доступа (НСД), так и риска аварии, вероятными последствиями которых являются взрыв либо иное состояние котельной, проявляющееся в существенном отклонении от нормального режима функционирования. На основе логических построений сформирован возможный сценарий опасного состояния системы, в котором предполагается НСД одного нарушителя с возможностью сопутствующего ему отказа подсистемы контроля доступа и/или подсистемы охранной сигнализации котельной либо подсистемы защиты информации последней. Получена логико-вероятностная модель, в том числе расчетная формула для риска указанной чрезвычайной ситуации.

Ключевые слова: безотказность, взрыв котельной, логико-вероятностный метод, несанкционированный доступ, ограничение доступа, отказ, подсистема, риск, система обнаружения вторжений.

Содержание

Введение

1. Сценарий опасного состояния

2. Логико-вероятностная модель для оценки риска и повышения надежности и безопасности

Заключение

Литература

Введение

В настоящее время интеграция систем физической и информационной безопасности котельных муниципальных образований, как и других объектов, представляющих интерес в стратегическом плане, является одним из перспективных направлений развития современных интегрированных систем безопасности (ИСБ) предприятия.

Среди ключевых звеньев практически любой современной котельной важно выделить, в том числе, автоматизированное рабочее место (АРМ) оператора. Поскольку АРМ чаще всего создается на базе подключаемых к локальным и глобальной сетям персональных компьютеров, представляя собой наиболее простой

вариант автоматизации рабочих мест котельных, приобретают важность и аспекты защиты не только от физического проникновения на рассматриваемый информатизируемый объект, но и от удаленного сетевого вторжения в ракурсе возможного влияния на технологические процессы в котельных.

Весьма актуальные в ракурсе информационно-телекоммуникационных технологий вопросы рисков использования киберпространства, включая автоматизированные системы управления технологическими процессами, рассматривались в различных источниках, в том числе и на страницах журнала «Проблемы анализа риска» [9 и др.].

Хотя существовали и будут иметь место отдельные задачи, которые успешно и эффективно решаются узкоспециализированными подсистемами, такими как аппаратура и программное обеспечение для защиты периметра, контроля и управления доступом (КУД), теле- и видеонаблюдения, охранной сигнализации, пожарной сигнализации, контроля за утечкой газа (газов), следует отметить возрастающий выбор именно ИСБ, использование которых позволяет не только решить возникающие задачи обеспечения безопасности в комплексе, но и повысить эффективность работы отдельных подсистем, входящих в систему.

Среди основных защищаемых, но уязвимых целей при рассмотрении безопасности котельных следует отметить: персонал предприятия, материальные ресурсы (имущество, высоколиквидное сырье и пр.), информационные ресурсы (информация на носителях и информация, циркулирующая по внутренним каналам компании, и проч.). Кроме существенных организационных мер, принимаемых для котельных, важно отметить и технические меры. Помимо защиты собственно от несанкционированного доступа к системе это и резервирование особо важных компьютеризованных подсистем, и установка оборудования обнаружения и тушения пожара, как и обнаружения утечек воды, и принятие конструктивных мер защиты от хищений, взрывов, и установка резервных источников электропитания, и оснащение помещений замками, теми либо иными разновидностями сигнализации и многое другое.

В определенных случаях ущерб, причиненный одному или нескольким ресурсам, произошедший

либо вследствие аварии, либо в результате злонамеренных или неумышленных действий персонала либо иных лиц может оказаться фатальным для жизнедеятельности предприятия и даже привести к его ликвидации или банкротству, поскольку так или иначе котельные муниципальных образований представляют собою объекты экономики и народного хозяйства.

Будем исходить из того, что нарушитель нормального режима функционирования котельной может быть как обычным хулиганом, так и специально подготовленным профессионалом.

Отметим, что рассматриваемая сфера регулируется в основном федеральным законом [1], статья 7 которого «Требования обеспечения безопасности объектов топливно-энергетического комплекса и требования антитеррористической защищенности объектов топливно-энергетического комплекса» прямо указывает на необходимость защиты от террористических действий объектов топливно-энергетического комплекса. В свою очередь, в статьях 9 и 11 «Система физической защиты объектов топливно-энергетического комплекса» и «Обеспечение безопасности информационных систем объектов топливно-энергетического комплекса» того же ФЗ [1] говорится соответственно о системе физической защиты и безопасности информационных систем вышеупомянутых объектов.

Представляется существенным и то, что ряд ключевых понятий, используемых в области управления физическим доступом, играет не менее важную роль в сфере объектов информационной безопасности (например, термины, «идентификация», «идентификатор», «разграничение полномочий»).

Хотя рассмотрение ГОСТов и нормативных документов не является целью данной работы, на всякий случай упомянем, что ряд государственных стандартов, включая международные и межгосударственные, имеет отношение к безопасному функционированию котельных муниципальных образований, среди которых сложно проигнорировать в ракурсе злоумышленных и неумышленных действий тех или иных лиц стандарты [2–6].

В данной работе, не претендующей на полноту исследования различных аспектов функционирования котельных муниципальных образований, цель

ставится следующим образом: рассмотреть лишь некоторые, представляющиеся принципиально важными в ракурсе безопасного функционирования, вопросы анализа и оценки риска чрезвычайной ситуации для вышеупомянутых информатизируемых объектов топливно-энергетического комплекса.

В общем случае, в ракурсе логико-вероятностного подхода (о котором более подробно см., например, [8]) к формулируемой и решаемой в данной работе научно-практической задаче, выражение для вероятностной функции опасности системы имеет вид:

$$O_c = P\{f(z_1, \dots, z_m) = 1\}, \quad (1)$$

где O_c — вероятность опасности системы;

z_1, \dots, z_m — инициирующие события и условия (ИС, ИУ), причем

$$z_i = \begin{cases} 1 & \text{если ИС (ИУ) } z_i \text{ произошло (возникло),} \\ 0 & \text{если ИС (ИУ) } z_i \text{ не произошло} \\ & \text{(не возникло).} \end{cases}$$

Аналогично имеют место соотношения

$$O_i = P\{z_i = 1\},$$

$$B_i = P\{z_i' = 1\},$$

где O_i — вероятность опасности от ИС (ИУ) z_i ;

B_i — вероятность безопасности от наличия ИС (ИУ) z_i ;

z_i' — отрицание ИС (ИУ) z_i , где $i = \overline{1, m}$.

Определение 1. Вероятностной функцией (ВФ) называется вероятность истинности функции алгебры логики (ФАЛ)

$$P\{f(z_1, \dots, z_m) = 1\}.$$

Определение 2. Функции алгебры логики, допускающие непосредственный переход к ВФ заменой логических переменных вероятностями, а логических операций — соответствующими арифметическими операциями, называются формами перехода к замещению (ФПЗ).

Отметим, что частным случаем ФПЗ является форма перехода к полному замещению (ФППЗ), когда имеет место замещение одновременно всех логических переменных.

Определение 3. Функция, записанная в виде матрицы, в которой конъюнкции обозначены распо-

ложением логических символов в строке, а дизъюнкции — расположением их в столбце, называется логической матрицей.

Важно подчеркнуть, что к логической матрице применимы все известные преобразования алгебры логики.

Известно [8 и др.], что переход к ВФ для ФАЛ, представленной в ФППЗ, осуществим по определенным правилам, причем вероятностную функцию для ФАЛ, представленной в произвольной бесповторной форме, возможно найти по ее выражению в базисе конъюнкция-отрицание. Последнее получается путем многократного применения правила (закона) де Моргана.

В настоящей работе научно-практическая задача, разбиваемая на две подзадачи, формулируется следующим образом:

- сформировать сценарий опасного состояния, а именно сценарий возникновения чрезвычайной ситуации для котельных муниципальных образований;
- получить на основе логико-вероятностного метода расчетную формулу для числовых оценок риска чрезвычайной ситуации в котельной муниципального образования.

1. Сценарий опасного состояния

За чрезвычайную ситуацию, происходящую с подлежащей далее расчету вероятностью, в данной работе был принят взрыв в котельной (либо иное ее состояние, проявляющееся в существенном отклонении от нормального режима функционирования).

Отметим, что в формируемом здесь сценарием опасного состояния (СОС) системы, а именно упомянутой чрезвычайной ситуации в котельной, предполагается независимость всех фигурирующих в нем инициирующих событий (ИС) и инициирующих условий (ИУ) попарно и в совокупности (включая сложные события z_{27} и z_{29}). Всего из весьма большого перечня возможных по своей сути ИС и ИУ были включены в сценарий опасного состояния 32 ИС и ИУ, в том числе 18 ИС и 14 ИУ, как показано на рисунке.

Данным СОС системы предполагается НСД одного нарушителя в результате преодоления защитной физической «суммарной» преграды (включая возможное проникновение под видом должностного либо иного лица или совместно с ним) с учетом возможности совместного отказа подсистемы охранной сигнализации и/или контроля и управ-

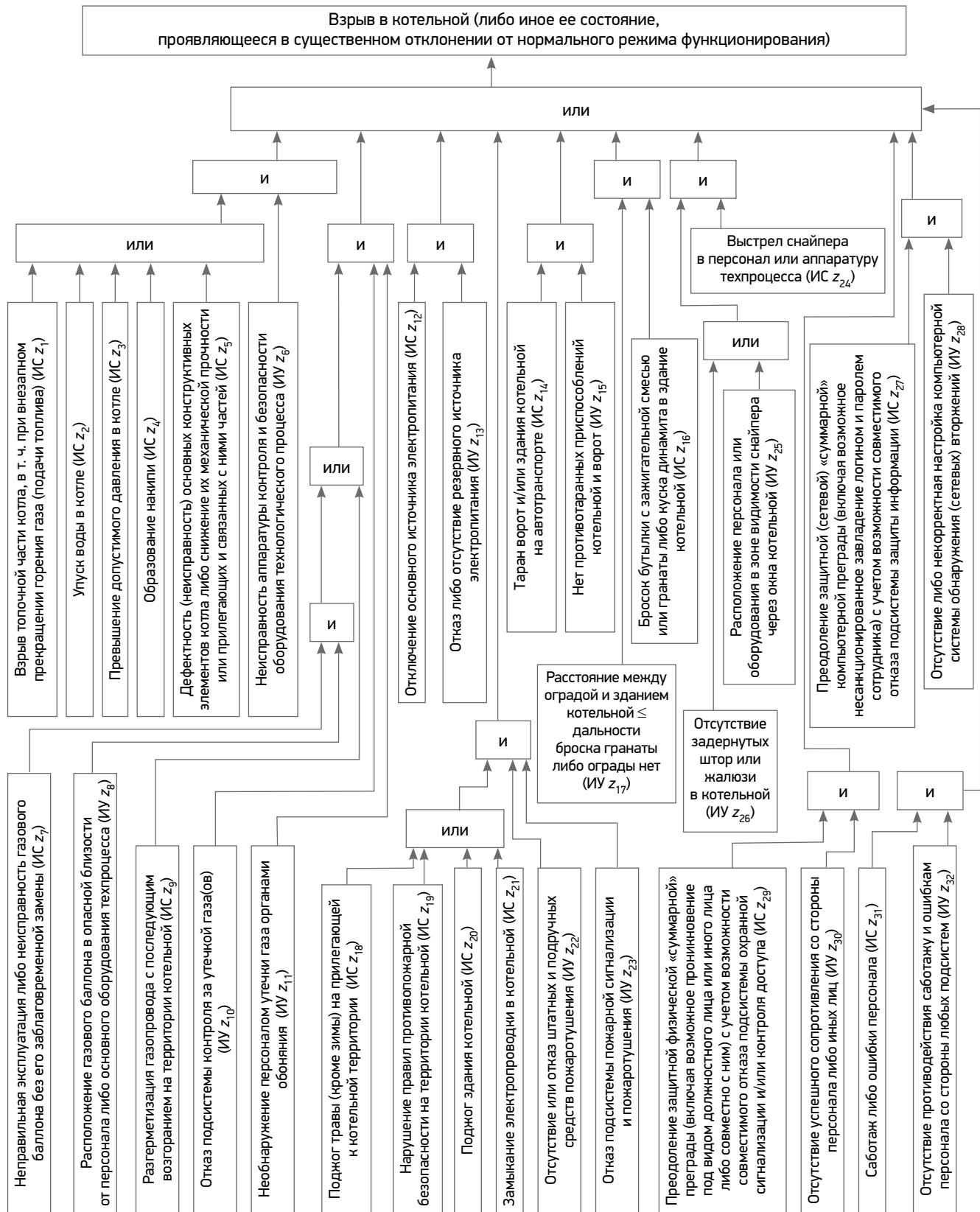


Рисунок. Возможный сценарий опасного состояния котельной

ления доступом (сложное инициирующее событие z_{29}). Аналогично предполагается (удаленный) НСД единственного нарушителя (к АРМ оператора котельной и содержащейся на нем защищаемой информации) в результате преодоления защитной (сетевой) «суммарной» компьютерной преграды (включая возможное несанкционированное завладение логином и паролем сотрудника котельной) с учетом возможности совместимого отказа подсистемы защиты информации котельной (сложное инициирующее событие z_{27}).

Для ИС z_{31} и ИУ z_{32} предполагается, что упомянутые для них ошибки персонала котельной не являются взаимоисключающими.

Отметим, что ИС z_1, \dots, z_5 , как и сопутствующее им ИУ z_6 , фигурирующие в СОС системы, относятся (если формулировать это таким образом) к организационно-техническим неисправностям основного оборудования технологического процесса; к этой же категории можно было бы отнести и ИС z_{31} и ИУ z_{32} . Часть ИС и ИУ, а именно z_{27}, z_{28} , относится к возможностям удаленных (сетевых) атак на котельную, являющуюся информатизируемым объектом. Не оставим без внимания и то, что заметная часть ИС и ИУ, помимо также ощущимой части относящихся к пожаровзрывобезопасности и/или утечек газа (газов) ИС и ИУ, присутствующая в СОС, относится к (локальному) НСД и вопросам надежности как отдельных подсистем, так и системы в целом.

Некоторые принципиальные подробности, относящиеся к рассмотрению отдельных ИС (в частности, к z_{27}, z_{29}) и их происхождению, изложены в следующем разделе статьи.

2. Логико-вероятностная модель для оценки риска и повышения надежности и безопасности

Поскольку сценарий опасного состояния системы получен и рассмотрен в разделе 1 (см. рисунок), возможно записать соответствующую ему логическую матрицу.

Так как последняя, формируемая на основе СОС системы, не содержит повторяющихся переменных, сможем перейти с учетом определений 1—3 и других нужных сведений введения данной работы от ФАЛ к ВФ.

Преобразовывая сначала с помощью закона коммутативности, а также закона де Моргана, записываемого в виде

$$\bigvee_{i=1}^n Z_i = \left(\bigwedge_{i=1}^n Z'_i \right)'$$

(где штрих означает инверсию), получим:

$$f(z_1, \dots, z_{32}) = \begin{array}{c|c|c} z_1 & z_6 & | \\ \hline z_2 & & | \\ z_3 & & | \\ z_4 & & | \\ z_5 & & | \\ \hline z_7 z_8 & z_{10} z_{11} & | \\ z_9 & & | \\ z_{12} z_{13} & & | \\ z_{14} z_{15} & & | \\ \hline z_{16} z_{17} & & | \\ z_{18} & z_{22} z_{23} & | \\ z_{19} & & | \\ z_{20} & & | \\ z_{21} & & | \\ \hline z_{24} & z_{25} & | \\ & z_{26} & | \\ z_{27} z_{28} & z_{31} z_{32} & | \\ z_{29} z_{30} & & | \\ z_{31} z_{32} & & | \end{array} =$$

$$\begin{aligned} &= (z_1 \vee z_2 \vee z_3 \vee z_4 \vee z_5) z_6 \vee (z_7 z_8 \vee z_9) z_{10} z_{11} \vee z_{12} z_{13} \vee \\ &\vee z_{14} z_{15} \vee z_{16} z_{17} \vee (z_{18} \vee z_{19} \vee z_{20} \vee z_{21}) z_{22} z_{23} \vee z_{24} (z_{25} \vee z_{26}) \vee \\ &\vee z_{27} z_{28} \vee z_{29} z_{30} \vee z_{31} z_{32} = z_6 (z_1 \vee z_2 \vee z_3 \vee z_4 \vee z_5) \vee \\ &\vee z_{24} (z_{25} \vee z_{26}) \vee z_{22} z_{23} (z_{18} \vee z_{19} \vee z_{20} \vee z_{21}) \vee z_{10} z_{11} (z_9 \vee z_7 z_8) \vee \\ &\vee z_{12} z_{13} \vee z_{14} z_{15} \vee z_{16} z_{17} \vee z_{27} z_{28} \vee z_{29} z_{30} \vee z_{31} z_{32} = \\ &= z_6 (z'_1 z'_2 z'_3 z'_4 z'_5)' \vee z_{24} (z'_{25} z'_{26})' \vee z_{22} z_{23} (z'_{18} z'_{19} z'_{20} z'_{21})' \vee \\ &\vee z_{10} z_{11} (z'_9 (z_7 z_8)')' \vee z_{12} z_{13} \vee z_{14} z_{15} \vee z_{16} z_{17} \vee z_{27} z_{28} \vee \\ &\vee z_{29} z_{30} \vee z_{31} z_{32} = \{ [z_6 (z'_1 z'_2 z'_3 z'_4 z'_5)]' \wedge [z_{24} (z'_{25} z'_{26})]' \wedge \\ &\wedge [z_{22} z_{23} (z'_{18} z'_{19} z'_{20} z'_{21})]' \wedge [z_{10} z_{11} (z'_9 (z_7 z_8)')]' \wedge (z_{12} z_{13})' \wedge \\ &\wedge (z_{14} z_{15})' \wedge (z_{16} z_{17})' \wedge (z_{27} z_{28})' \wedge (z_{29} z_{30})' \wedge (z_{31} z_{32})' \}. \quad (2) \end{aligned}$$

Затем по известным правилам, учитывая, что ФАЛ (2) является бесповторной, перейдем от нее

непосредственно к интересующей вероятностной функции опасного состояния (ФОС) системы:

$$\begin{aligned} P\{f(z_1, \dots, z_{32})=1\} = & 1 - \{[1 - O_6(1 - B_1 B_2 B_3 B_4 B_5)] \times \\ & \times [1 - O_{24}(1 - B_{25} B_{26})] \times [1 - O_{22} O_{23}(1 - B_{18} B_{19} B_{20} B_{21})] \times \\ & \times \{1 - O_{10} O_{11}(1 - [B_9(1 - O_7 O_8)])\} \times (1 - O_{12} O_{13}) \times \\ & \times (1 - O_{14} O_{15}) \times (1 - O_{16} O_{17}) \times (1 - O_{27} O_{28}) \times (1 - O_{29} O_{30}) \times \\ & \times (1 - O_{31} O_{32})\}. \end{aligned} \quad (3)$$

Результат формальной проверки при подстановке в (3) одинаковых вероятностей $O_i = O_1 = O_2 = \dots = O_{31} = O_{32} = 1$ дает:

$$P\{f(z_1, \dots, z_{32})=1\} = 1 - 0 = 1,$$

позволяя утверждать о правильности выполненных ранее преобразований; при вероятностях $O_i = 1$ каждого из соответствующих инициирующих событий и инициирующих условий указанная в сценарии опасного состояния системы чрезвычайная ситуация неизбежно произойдет (с вероятностью $O_c = 1$).

Рассмотрим следующий числовой пример (с установленными значениями вероятностей O_i и B_i), а именно пусть: $B_1 = \dots = B_5 = B_9 = B_{18} = \dots = B_{21} = B_{25} = B_{26} = 0,5$; $O_6 = \dots = O_8 = O_{10} = \dots = O_{17} = O_{22} = \dots = O_{24} = O_{27} = \dots = O_{32} = 0,1$. Тогда вычисление (в MS Excel) по формуле (3) дает (с округлением): $O_c \approx 0,2248$.

В данном условном примере интересующая вероятность O_c не является почти равной единице, но и не является почти равной нулю, как не является она равной и значению 0,5.

Естественно, что для как такового расчета риска рассматриваемой чрезвычайной ситуации нам нужны вероятности каждого из ИС и ИУ, входящих в формулу (1), а в рассматриваемом нами случае и в формулу (2). Для их использования могли бы помочь статистические данные (при наличии последних). Нетривиальной и важной задачей представляется определение соответствующих вероятностей опасности для составляющих O_{27}, O_{29} вышеуказанной формулы.

Обозначим прочности (частично) перекрывающихся друг друга преград (для многозвенной защиты) в общем случае через $P_1, P_2, P_3, \dots, P_n$. Вероятность преодоления каждой из них (единственным) нарушителем согласно теории вероятностей как противоположное событие может быть выражена как соответствующая разность $(1 - P_1), (1 - P_2), (1 - P_3), \dots, (1 - P_n)$.

В ракурсе ИС z_{29} , например, этими преградами при наличии на них охранной сигнализации и/или контроля доступа могут быть помимо ворот внешней ограды дверь здания котельной и окна котельной. Считая (еще до рассмотрения всей совокупности независимых ИС и ИУ z_1, \dots, z_{32} , где z_{27}, z_{29} — события сложные, в сценарии опасного состояния и его как такового формирования) факты преодоления этих приведенных в качестве примера для ИС z_{29} преград событиями совместимыми, вероятность преодоления «суммарной» преграды нарушителем запишем в виде

$$P_{\text{пр}} = (1 - P_1) \times (1 - P_2) \times (1 - P_3) \times \dots \times (1 - P_i), \quad (4)$$

где $i = \overline{1, n}$; смысл обозначений соответствует вышеуказанному.

Чтобы определить интересующую вероятность O_{29} имеет смысл до применения данной достаточно общей формулы (4) принимать во внимание справедливость выражения для прочности (т.е. вероятности непреодоления) многозвенной защиты с контролируемыми преградами для защиты от одного нарушителя [7] (в данном рассматриваемом случае полагалось, как вариант, $P_{\text{пр}} = O_{29}$, что аналогично далее можно было бы записать при тех же рассуждениях для O_{27}), а именно прочность контролируемой защиты

$$\begin{aligned} P_{\text{зик}} = P_i = \min \{ & (P_{\text{облк1}} \times (1 - P_{\text{откк1}})), \\ & (P_{\text{облк2}} \times (1 - P_{\text{откк2}})), \dots, (P_{\text{облк}n} \times (1 - P_{\text{откк}n})), \\ & (1 - P_{\text{обх1}}), (1 - P_{\text{обх2}}), \dots, (1 - P_{\text{обх}j})\}, \end{aligned} \quad (5)$$

где $P_{\text{облк}n}$ — вероятность обнаружения и блокировки НСД при попытке преодоления нарушителем n -й преграды;

$P_{\text{откк}n}$ — вероятность отказа техники при контроле (обнаружении и блокировке НСД) n -й преграды;

$P_{\text{обх}j}$ — вероятность обхода преграды по j -му пути.

Иными словами, прочность многозвенной защитной оболочки от единственного нарушителя равна прочности ее слабейшего звена.

Так, например, если одно из (пусть всего двух) окон котельной, являясь контролируемой преградой с вероятностью ее преодоления P_3 , меньшей по отношению к вероятностям преодоления другого окна P_2 и единственной двери здания P_1 , перекрывает внешней оградой здания с вероятностью ее преодоления P_4 , то следует использовать в формуле (4) получаемое таким образом по формуле (5)

минимальное значение, а именно P_3 , при предварительном применении только что указанной формулы, т.е. тогда бы формула (4) с учетом (5) имела бы вид: $P_{\text{нр}} = (1 - P_4) \times (1 - P_3)$.

В свою очередь,

$$P_{\text{облкн}} = \frac{t_{\text{нр}}}{T_{\text{обл}}},$$

где $t_{\text{нр}}$ — время преодоления (контролируемой) преграды нарушителем;

$T_{\text{обл}}$ — время обнаружения и блокировки НСД, из чего вытекает справедливость формулы для вероятности преодоления (отдельной) преграды нарушителем

$$P_{\text{нр}} = 1 - \frac{t_{\text{нр}}}{T_{\text{обл}}}.$$

В наиболее простом (но далеко не единственном возможном для котельной случаев) вероятность отказа интересующей подсистемы (учитываемая в формуле (5)) обычно определяется по следующей формуле, также упоминаемой в [7],

$$P_{\text{отк}}(t) = e^{-\lambda t}, \quad (6)$$

где λ — интенсивность отказов группы технических средств, составляющих подсистему (систему) обнаружения и блокировки НСД;

t — рассматриваемый интервал времени функционирования подсистемы (системы) обнаружения и блокировки НСД.

Аналогичным образом имеет смысл поступать для определения другой интересующей вероятности опасности O_{27} .

Отметим, что (в данном рассмотрении простые) события $P_1, P_2, P_3, \dots, P_n$ полагаются также (хотя и совместимыми друг с другом, но) независимыми как по отношению друг к другу, так и по отношению к любым ИС и ИУ, фигурирующим в СОС системы (кроме, в свою очередь, соответствующих фигурирующих в СОС сложных событий, например, z_{27} , зависящее от относящихся только к нему простых событий $P_{1z_{27}}, P_{2z_{27}}, \dots, P_{nz_{27}}$, и z_{29} , зависящее от относящихся только к нему простых событий $P_{1z_{29}}, P_{2z_{29}}, \dots, P_{nz_{29}}$).

Подразумевается, что для соответствующих случаев резервирования подсистем могут и должны использоваться более сложные (по сравнению с формулой (6)) адекватные им совокупности формул показателей теории надежности.

Для анализа и управления риском (и в том числе для решения вопросов о резервировании, не являющихся основным предметом рассмотрения данной статьи) имеют смысл рассчитываемые критерии: значимость того или иного элемента (либо имеющейся подсистемы) системы и соответствующий вес его (ее) в последней. Как известно, критерий «веса» характеризует положение элемента (либо, как вариант, подсистемы) в структуре системы и не зависит от надежностных показателей, а «значимость» элемента определяется не только местом элемента (либо, как вариант, подсистемы) в структуре системы, но и надежностью всех других элементов, кроме самого x_i .

«Вес» интересующего элемента x_i в системе возможно рассчитать по известной формуле

$$g_{x_i} = \sum_{f=1}^k 2^{-(r_f-1)} - \sum_{j=1}^l 2^{-(r_j-1)},$$

где k, r_f — число и ранг ортогональных конъюнкций, содержащих аргумент x_i ;

l, r_j — число и ранг ортогональных конъюнкций, содержащих отрицание элемента x_i' (где штрих означает инверсию), —

имея выражение (2), записанное в дизъюнктивной нормальной форме (ДНФ). Нередко для этой цели используют алгоритм ортогонализации, сводя ДНФ к ОДНФ [8].

Если значения вероятностей, входящих в формулу для расчета риска, неизвестны, то соответственно структурную значимость элемента x_i можно определить, взяв частную производную

$$B(i) = \left. \frac{\partial R_c}{\partial R_i} \right|_{R_1 = \dots = R_m = 0,5},$$

с подстановкой вероятностей безотказной работы всех элементов, равных значению 0,5, в выражение для надежностной значимости аргумента x_i'

$$B(i \setminus R) = \frac{\partial R_c}{\partial R_i},$$

где $R_c = f(R_1, \dots, R_m)$ — вероятность безотказной работы системы, зависящая и от вероятности безотказной работы i -го элемента R_i , где $i = \overline{1, m}$ (когда вероятности безотказной работы для каждого элемента системы известны, возможно применить непосредственно последнее общего вида выражение).

Напомним, что соотношение вида $R_c = 1 - Q_c$ (а в соответствующих нашему случаю обозначениях с учетом (3) $B_c = 1 - O_c$) связывает вероятность безотказной (безопасной) работы системы с вероятностью отказа (опасности) системы.

Следует также отметить, что не представляют особых трудностей расчеты и для лиц, не являющихся профессиональными программистами, в (имеющемся почти на каждой персональной ЭВМ) MS Excel с его строкой формул; как по данной логико-вероятностной модели риска, так и для такого рода структурных моделей близких по сущности объектов — даже если в них появятся повторные инициирующие события и/или условия.

Заключение

Итак, научная новизна данной работы состоит в следующем:

- сформирован путем логических построений сценарий опасного состояния для котельных, в том числе муниципальных образований;
- получена на основе логико-вероятностного метода расчетная формула числовой оценки риска чрезвычайной ситуации котельных муниципальных образований.

Практическая ценность работы заключается:

- в принципиальной возможности числовой оценки риска чрезвычайной ситуации в котельной муниципального образования по полученной расчетной формуле;
- при выяснении степени влияния каждого из инициирующих событий и инициирующих условий на вероятность рассматриваемой чрезвычайной ситуации в возможности снизить риск последней за счет снижения вероятностей наиболее опасных из них как техническими, так и организационными мероприятиями.

Следует отметить, что поскольку изначально в данной работе предполагалась наряду с преодолением защитной физической «суммарной» преграды возможность совместного отказа подсистемы охранной сигнализации и/или контроля и управления доступом (в сценарии опасного состояния фигурирует сложное инициирующее событие z_{29} , являющееся независимым по отношению к каждому из всех других присутствующих в данном сценарии 32 ИС и ИУ; аналогично для сложного ИС z_{27} ,

все ИС и ИУ z_1, \dots, z_{32} предполагаются независимыми попарно и в совокупности), представляет интерес в плане дальнейших исследований каждая из двух возможных последующих постановок научно-практических задач:

- 1) максимизация надежности соответствующей подсистемы при задаваемом уровне финансовых ограничений на стоимость данной подсистемы либо
- 2) минимизация стоимости соответствующей подсистемы при требуемом уровне надежности данной подсистемы.

Обе они, внося свой вклад в уменьшение риска чрезвычайной ситуации в целом в котельной, могут иметь значение также и для предусматривавшегося изначально наряду с преодолением защитной (сетевой) компьютерной преграды возможного случая совместного отказа подсистемы защиты информации (сложное ИС z_{27} по аналогии с ИС z_{29}). Актуальны обе указанные задачи и соответственно для подсистемы пожарной сигнализации и подсистемы контроля за утечкой газа (газов) в котельных.

Эти задачи могут быть успешно решены хорошо разработанными на сегодняшний день методами классической теории надежности, а именно для новидностей подсистем: резервированных невосстанавливаемых, резервированных восстанавливаемых (подсистем либо систем).

Основная часть данной работы была выполнена автором в Финансовом университете после (успешной) аттестации в должности доцента и продолжена в период пребывания слушателем курсов повышения квалификации НИУ «Высшая школа экономики».

Автор признателен организаторам Всероссийской научно-практической конференции «Устойчивость муниципальных образований к чрезвычайным ситуациям» за предоставленную возможность публикации в качестве дополняющего материала данной работы в журнале.

Литература

1. Федеральный закон от 21 июля 2011 г. № 256-ФЗ «О безопасности объектов топливно-энергетического комплекса» (с изменениями и дополнениями).
2. ГОСТ Р ИСО/МЭК 27002-2012 «Информационная технология (ИТ). Методы и средства обеспечения без-

- опасности. Свод норм и правил менеджмента информационной безопасности».
3. ГОСТ Р 51241-2008 «Средства и системы контроля и управления доступом. Классификация. Общие технические требования. Методы испытаний».
 4. ГОСТ Р 54831-2011 «Системы контроля и управления доступом. Устройства преграждающие управляемые. Общие технические требования. Методы испытаний».
 5. ГОСТ 26342-84 «Средства охранной, пожарной и охранно-пожарной сигнализации. Типы, основные параметры и размеры».
 6. ГОСТ 27990-88 «Средства охранной, пожарной и охранно-пожарной сигнализации. Общие технические требования».
 7. Мельников В.В. Безопасность информации в автоматизированных системах. М.: Финансы и статистика, 2003. 368 с.
 8. Рябинин И.А. Надежность и безопасность структурно-сложных систем. СПб.: Политехника, 2000. 248 с.
 9. Соколов Ю.И. Новый вид рисков — риски киберпространства // Проблемы анализа риска. 2016. Т. 3. № 6. С. 6—21.

Сведения об авторе

Шептунов Максим Валерьевич: кандидат технических наук, доцент, член Ученого совета факультета «Международная информационная безопасность» ФГБОУ ВО «Московский государственный лингвистический университет (МГЛУ)», доцент ФГБОУ ВО «Российский государственный гуманитарный университет» (РГГУ)

Количество публикаций: св. 60 учебно-методических и научных работ, в т. ч. глава в двух коллективных монографиях, в одной из которых являлся зам. руководителя авторского коллектива, более 20 вышеупомянутых работ — учебные (учебно-методические) издания

Область научных интересов: исследование операций, управление в социально-экономических и технических системах, дискретный анализ и анализ риска

Контактная информация:

Адрес: 129347, Москва, ул. Проходчиков, 5-23

Тел.: +7 (915) 297-22-75

E-mail: triumph403@yandex.ru