

У статті даний теоретичний опис діагностичної моделі корпоративної IP-мережі, що дозволяє представити стан мережі і її служб у вигляді набору подій і сформувані на заданому часовому інтервалі базу даних діагностичної інформації. Проведено класифікацію джерел діагностичної інформації й визначені типи діагностичних параметрів

Ключові слова: діагностування, IP-мережа, діагностична модель, інтелектуальний аналіз даних

В статье дано теоретическое описание диагностической модели корпоративной IP-сети, которая позволяет представить состояние сети и ее служб в виде набора событий и сформировать на заданном временном интервале базу данных диагностической информации. Проведена классификация источников диагностической информации и определены типы диагностических параметров

Ключевые слова: диагностирование, IP-сеть, диагностическая модель, интеллектуальный анализ данных

Theoretical description of diagnostic model of corporate IP-net which allows to present the state of network and its services as a set of events and form a database diagnostic information on the set time interval is given in the article. Classification of diagnostic information generators is conducted and the types of diagnostic parameters are certain

Keywords: diagnosticating, IP-net, diagnostic model, intellectual analysis of data

ДИАГНОСТИЧЕСКАЯ МОДЕЛЬ ДЛЯ ЗАДАЧ ВЫЯВЛЕНИЯ ЗАКОНОМЕРНОСТЕЙ ФУНКЦИОНИРОВАНИЯ КОМПОНЕНТОВ КОРПОРАТИВНОЙ IP-СЕТИ

С.А. Соколов

Кандидат технических наук, профессор, заведующий кафедрой

Харьковский университет Воздушных Сил
г. Харьков, Украина

Контактный тел.: 8-577-342-22-84

А.Л. Стокипный

Офицер отдела связи и автоматизации
Восточное региональное управление

Государственная пограничная служба Украины
г. Харьков, Украина

Контактный тел.: 8-067-573-19-16

E-mail: a.stokipny@gmail.com

1. Введение

Современные высокоэффективные системы сбора, обработки, передачи и хранения информации в подавляющем большинстве случаев имеют распределенный характер и используют для организации передачи информации пакетные сети, построенные на базе IP-технологий. Ввиду этого важность мероприятий, связанных с контролем функционирования, мониторингом состояния отдельных устройств IP-сети, своевременным реагированием на факты возникновения неисправностей с последующими процедурами локализации и восстановления, является обоснованной.

Неисправное состояние сети передачи данных ведет к невозможности выполнять заданные функции

сетевыми службами – основными структурными элементами современных информационных систем. Здесь под службой авторы понимают прикладную задачу, составные части которой могут выполняться в отдельных аппаратно-программных окружениях и взаимодействуют посредством сети передачи данных. Одним из основных показателей информационной системы и, следовательно, IP-сети как ее составной части, является «доступность» или «коэффициент готовности» [1,2].

$$K_T = \frac{T_{\Sigma}}{T_{\Sigma} + T_{\text{нпл}}}, \quad (1)$$

где

T_{Σ} – суммарное время, в течение которого сеть работоспособна;

$T_{\text{нпл}}$ – неплановое время простоя, отражающее время, необходимое для проведения работ по устранению сбоев и неисправностей.

Исходя из порядка расчета K_T (1), повышение «доступности» означает минимизацию значения $T_{\text{нпл}}$. Одним из способов уменьшения значения времени непланового простоя является внедрение современных диагностических средств и эффективных методик диагностирования.

Существующие на сегодня методы диагностирования IP-сети включают в себя многоадресную и одноадресную томографию [2,3,4], выявление неисправностей сети на основе вероятностных рассуждений [5], использование экспертных систем [6] и нейросетевые решения [7]. Перспективным направлением является применение методов Data Mining для поиска закономерностей в работе программных и аппаратных компонентов IP-сетей [8].

Целью статьи является разработка диагностической модели IP-сети, которая бы позволяла описать состояние как всей сети, так и отдельной службы в виде, пригодном для формирования на заданном временном интервале базы данных диагностической информации (БДДИ) IP-сети. Полученная БДДИ в дальнейшем может быть использована для выявления с использованием методологии Data Mining закономерностей функционирования компонентов корпоративной IP-сети.

2. Разработка диагностической модели корпоративной IP-сети

В основу разрабатываемой модели положим представление корпоративной IP-сети в виде множества служб $S = \{s_1, s_2, \dots, s_l, \dots, s_L\}, l = \overline{1, L}$, где L – общее количество служб.

Определение 1. Источником диагностической информации (ИДИ) называется компонент корпоративной IP-сети, предоставляющий необходимую для определения состояния службы информацию в виде диагностических параметров.

Выделим следующие классы ИДИ, которые отличаются по характеру предоставляемой диагностической информации:

– Программные компоненты. В системе диагностики представлены через параметры, которые описывают динамику функционирования вычислительного процесса.

– Аппаратные компоненты. Рассматриваются как множество параметров, отражающих состояние таких объектов как процессор, память, сетевой интерфейс, устройство хранения данных.

– Каналы связи. В качестве диагностических параметров выступают характеристики физической или логической (в случае использования виртуальных каналов) среды передачи между двумя сетевыми интерфейсами. Для получения характеристик обычно используется сетевой анализатор, подключенный непосредственно к каналу связи, или программные средства на основе протокола ICMP.

Далее в работе в качестве ИДИ мы будем рассматривать только те компоненты, которые предоставляют доступ к значениям диагностических параметров

посредством протокола SNMP. Данное условие не сужает область применения модели, поскольку на сегодняшний день подавляющее большинство аппаратных и программных компонентов содержит реализацию указанного протокола.

Обозначим совокупность ИДИ в виде множества $A := \{a_1, a_2, \dots, a_i\}, i = \overline{1, I}$, где I – общее количество ИДИ в рассматриваемой IP-сети. ИДИ, поддерживая одну или несколько МИБ (Management Information Base, База данных управляющей информации), может реализовать описанные в ней SNMP-объекты управления в виде переменных, которые содержат текущие значения соответствующих параметров. В данной модели SNMP-объекту управления, значения которого доступны для контроля, может быть поставлен в соответствие один или более диагностических параметров.

Рассмотрим SNMP-объект «Число пакетов, полученных с ошибкой», который является обязательным в первой и второй версиях МИБ, имеющих на сегодняшний день статус стандартов Интернета (RFC 1156 [10] и RFC 1213 [11]). В RFC 1213 переменная, которая должна реализовать указанный выше объект управления, имеет тип «counter» и содержит количество пакетов, полученных с ошибками на текущий момент времени. Упомянутому SNMP-объекту могут быть поставлены в соответствие два диагностических параметра: первый – «число пакетов, полученных с ошибкой», второй – «скорость получения пакетов с ошибками». Последний представляет собой плотность или скорость появления ошибок на определенном промежутке времени и, с точки зрения диагностирования, содержит более полезную информацию.

Диагностические параметры (ДП) по характеру описания свойств компонентов и каналов передачи данных IP-сети можно классифицировать на общие и частные.

Определение 2. Частным диагностическим параметром (ЧДП) называется параметр, который отражает индивидуальную характеристику отдельно взятого аппаратного или программного компонента.

Примерами ЧДП являются процент загрузки процессора, объем свободной оперативной памяти, количество пакетов, принятых с ошибками, количество открытых TCP соединений.

Определение 3. Общим диагностическим параметром (ОДП) называется параметр, который содержит агрегированную оценку функционирования системы взаимодействующих компонентов.

К классу ОДП относятся такие параметры, как время задержки доставки пакета, доступность службы, джиттер, время реакции при обращении к службе, скорость передачи данных.

Контролируемые диагностические параметры a_i представим в виде множества:

$$\forall a_i \in A \exists B_i = \{b_{i1}, b_{i2}, \dots, b_{ij_i}, \dots, b_{ij_i}\},$$

где $j_i = \overline{1, J_i}$, J_i – количество диагностических параметров, предоставляемых ИДИ a_i .

Общее количество контролируемых параметров всех ИДИ:

$$N^B = \sum_{i=1}^I J_i.$$

На основе данных технической документации и результатов наблюдения за процессом функциониро-

вания IP-сети, человек-эксперт может сформировать множество диагностических параметров $V(s_1)$, значения которых в дальнейшем необходимо учитывать в процессе идентификации состояния некоторой службы s_1 . Если для всех служб известны множества $V(s_1)$, то для любого параметра b_{ij} можно определить множество $S(b_{ij}) \in S$. Служба s_1 принадлежит множеству $S(b_{ij})$ только при условии, что параметр b_{ij} используется в процессе определения ее состояния. Следует заметить, что правильность формирования $V(s_1)$ и $S(b_{ij})$ зависит, в первую очередь, от профессионального опыта, умения и навыков человека-эксперта.

«Менеджер» посредством протокола SNMP периодически обращается к «агенту», работающему в аппаратно-программном окружении ИДИ a_i , с запросом на получение текущего значения параметра b_{ij} . Теоретически, полученное от «агента» значение запрашиваемого параметра b_{ij} может быть использовано для описания некоторого состояния службы $s_1 \in S(b_{ij})$. Однако, учитывая, что тип переменной, которая реализует SNMP-объект управления, в большинстве случаев является целочисленным на интервале $[1..4294967295]$, допустимое количество состояний службы s_1 составляет $4294967295^{|B(s_1)|}$. Идентифицировать такое количество состояний для сохранения и проведения последующего анализа является трудоемкой процедурой и нецелесообразно. На практике человек-эксперт разбивает все множество значений параметра на конечное число подмножеств. Каждое подмножество включает, по его мнению, значения, которые параметр принимает при одном и том же состоянии служб $s_1 \in S(b_{ij})$.

Пусть $D(b_{ij})$ – множество значений параметра b_{ij} , тогда его покрытие может быть записано в виде:

$$D(b_{ij}) = \bigcup_{k_{ij}}^{K_{ij}} D_{ij,k_{ij}}(b_{ij}),$$

где

K_{ij} – общее количество подмножеств;

$D_{ij,k_{ij}}(b_{ij})$ – подмножество значений параметра b_{ij} .

В данной диагностической модели мы полагаем, что все множества, входящие в покрытие являются взаимно различными. Чем больше K_{ij} , тем более точно будет отслеживаться динамика функционирования службы $s_1 \in S(b_{ij})$.

Определение 4. Собственным параметром службы s_1 называется диагностический параметр b_{ij} , на множестве значений $D(b_{ij})$ которого задано разбиение $D_{ij,k^0_{ij}}(b_{ij}) \cup D_{ij,k^1_{ij}}(b_{ij})$ такое, что значения из $D_{ij,k^0_{ij}}(b_{ij})$ соответствуют работоспособному состоянию службы s_1 , а значения из $D_{ij,k^1_{ij}}(b_{ij})$ – неработоспособному.

Определение 5. Диагностический параметр не являющийся собственным параметром службы s_1 , называется неопределенным параметром службы s_1 .

В данной модели примем, что множество $D(b_{ij})$, а, следовательно, и подмножества $D_{ij,k_{ij}}(b_{ij})$, являются вполне упорядоченным на основе отношения $<$ строгого порядка. Мощность и состав $D(b_{ij})$ зависят от типа, указанного в описании SNMP-объекта управления, которому соответствует параметр b_{ij} .

Для каждого b_{ij} определим множество характеристических функций C_{ij} , принимающих в каче-

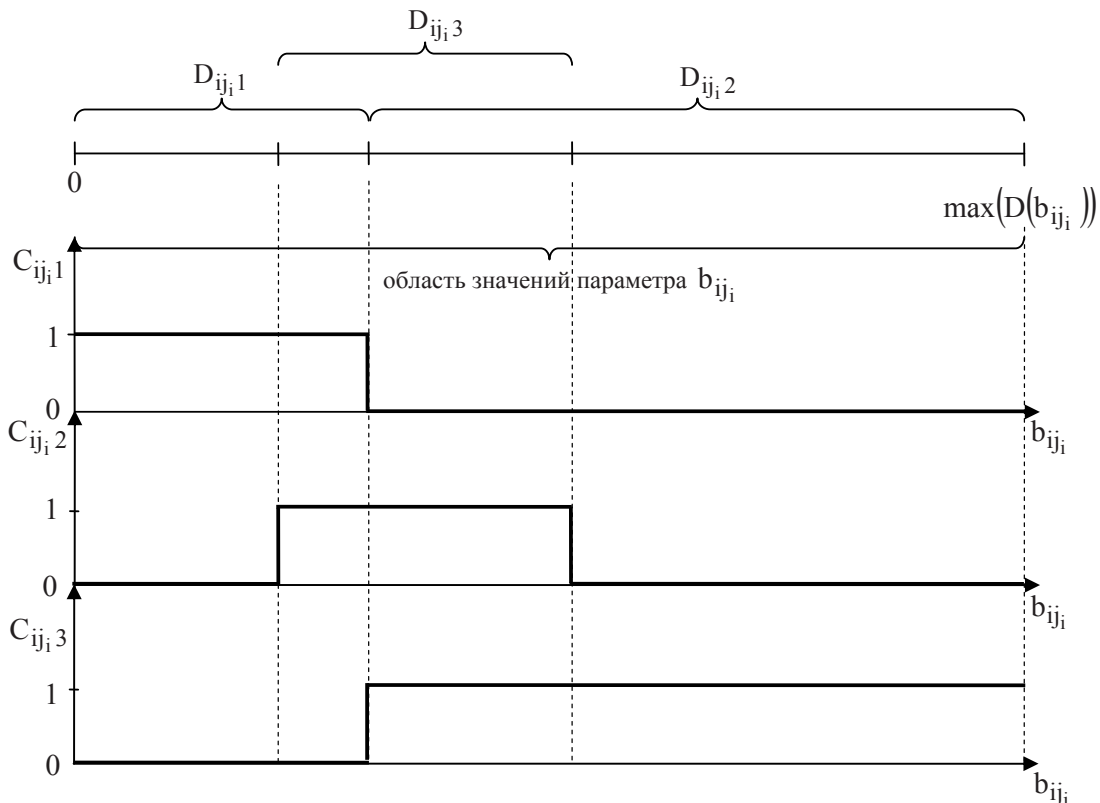


Рис. 1. Пример задания функций $c_{ij,k_{ij}}(b_{ij})$, $K_{ij} = 3$, на множестве значений $D(b_{ij})$ параметра b_{ij} ИДИ a_i

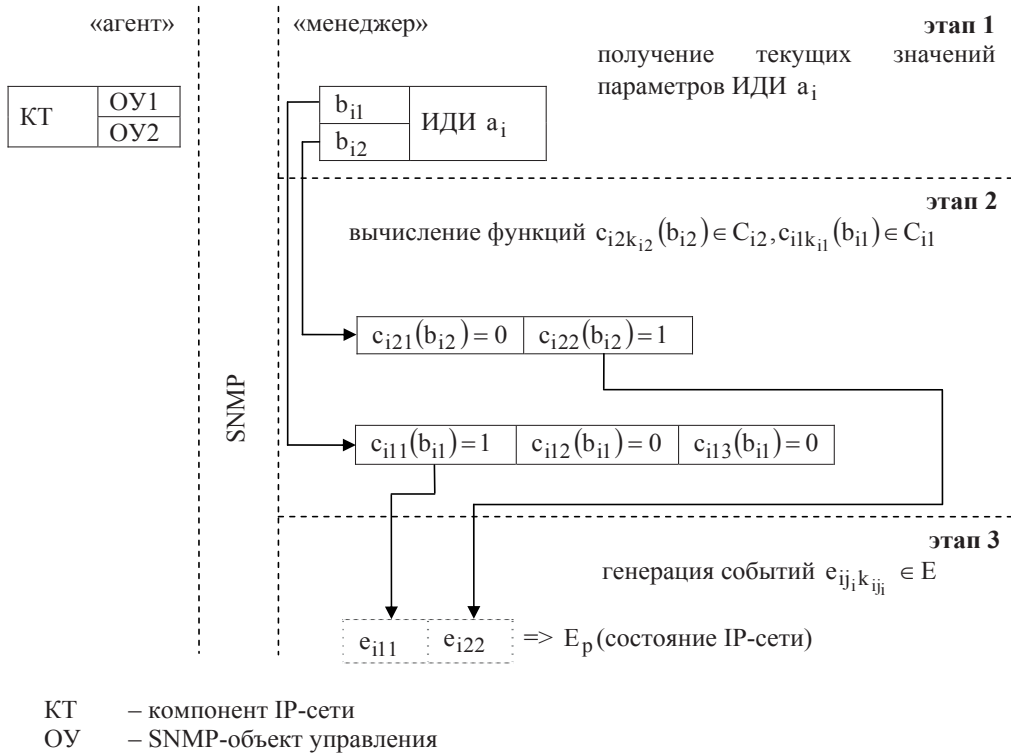


Рис. 2. Модель генерации события $e_{ij_i k_{ij_i}} \in E$

стве аргумента значение из множества $D(b_{ij_i})$ (рис. 1): $\forall b_{ij_i} \in B_i \exists C_{ij_i} = \{c_{ij_i 1}(b_{ij_i}), c_{ij_i 2}(b_{ij_i}), \dots, c_{ij_i k_{ij_i}}(b_{ij_i}), \dots, c_{ij_i K_{ij_i}}(b_{ij_i})\}$, где $k_{ij_i} = \overline{1, K_{ij_i}}$, K_{ij_i} – количество функций, определенных на множестве $D(b_{ij_i})$.

Характеристическая функция обладает следующими свойствами:

- Область значений представляет собой множество $\{0,1\}$.
- Являясь суръективной, функция $c_{ij_i k_{ij_i}}(b_{ij_i})$ принимает единичные значения на множестве $D_{ij_i k_{ij_i}}(b_{ij_i})$, а нулевые – на множестве $D(b_{ij_i}) \setminus D_{ij_i k_{ij_i}}(b_{ij_i})$.
- В общем случае имеет вид:

$$c_{ij_i k_{ij_i}}(b_{ij_i}) = \begin{cases} 1, & \text{значение } b_{ij_i} \text{ принадлежит множеству } D_{ij_i k_{ij_i}}(b_{ij_i}); \\ 0, & \text{значение } b_{ij_i} \text{ принадлежит множеству } D(b_{ij_i}) \setminus D_{ij_i k_{ij_i}}(b_{ij_i}). \end{cases}$$

Определение 6. Факт принятия функций из C_{ij_i} единичного значения называется событием.

Общее количество событий, инициируемых в отношении заданного параметра равно K_{ij_i} .

Из вышесказанного следует, что для обозначения индекса события, которое инициировано параметром b_{ij_i} объекта a_i можно использовать систему индексирования «объект – параметр – функция». Множество событий, инициируемых объектами a_i опишем как $E = \{e_{i11}, e_{i12}, \dots, e_{ij_i k_{ij_i}}, e_{ij_i K_{ij_i}}\}$, где $e_{ij_i k_{ij_i}}$ – событие, для которого в отношении функции $c_{ij_i k_{ij_i}}$ можно сделать вывод: $c_{ij_i k_{ij_i}}(b_{ij_i}) = 1$.

Общее количество событий $e_{ij_i k_{ij_i}} \in E$ равно:

$$N^E = \sum_{i=1}^I \sum_{j=1}^{J_i} K_{ij_i}.$$

Выделим отдельно подмножество $E(s_i) \subset E$, элементами которого являются события, представляющие собой факт принятия того или иного значения параметрами $B(s_i)$.

Следует заметить, что генерация событий происходит не на стороне SNMP-«агента», а в вычислительной среде модуля системы диагностики, который реализует функции «менеджера». Как показано на рис. 2, модуль периодически и поэтапно выполняет следующие действия:

1) отправляет запрос SNMP-«агентам» на получение текущих значений параметров $b_{ij_i} \in B_i$;

2) вычисляет значение функций $c_{ij_i k_{ij_i}}(b_{ij_i}) \in C_{ij_i}$ для полученных на первом этапе значений параметров $b_{ij_i} \in B_i$;

3) на основе значений функций $c_{ij_i k_{ij_i}}(b_{ij_i}) \in C_{ij_i}$ генерирует событие $e_{ij_i k_{ij_i}} \in E$.

Обозначим моменты времени начала выполнения модулем перечисленных выше действий в виде множества $T = \{t_1, t_2, \dots, t_p, t_p\}$, $p = \overline{1, P}$, где P – количество раз выполнения модулем перечисленных выше этапов. В каждый момент времени t_p сгенерированные на третьем этапе события формируют множество $E_p \subset E$.

Определение 7. Множество событий $E_p \subset E$ будем называть описанием состояния IP-сети в момент времени t_p .

Определение 8. Множество событий $E_p(s_1) = E_p \cap E(s_1)$ будем называть описанием состояния службы s_1 в момент времени t_p .

Очевидно, что все события $e_{ij_i k_{ij_i}} \in E_p$ имеют одинаковое время возникновения, а общее количество состояний IP-сети, которые можно описать, используя изложенную выше диагностическую модель, равно:

$$N^\Omega = \prod_{i=1}^I \prod_{j=1}^{J_i} K_{ij_i}.$$

Определение 9. Базой данных диагностической информации (БДДИ) называется набор Ψ записей вида $\Psi_p = (E_p, p)$, где E_p – совокупность событий, которые описывают значения диагностических в момент времени p .

Определение 10. Диагностическую моделью процесса формирования БДДИ IP-сети называется модель, представляемая объектами:

$$M_D = \left\langle S, A \left\{ B_i \left\{ C_{ij}, D_{ij}, \left\{ e_{ij,k_{ij}} \right\}_{k_{ij}=1}^{K_{ij}} \right\}_{j=1}^{J_i} \right\}^1, T, \Psi \right\rangle, \quad (2)$$

3. Выводы

Обобщим приведенные в статье выкладки в виде следующих ключевых особенностей модели (2):

– IP-сеть представляется в виде конечного множества служб S и ИДИ A . Каждый ИДИ $a_i \in A$ в свою очередь является совокупностью доступных для контроля параметров $b_{ij} \in B_i$.

– Событие $e_{ij,k_{ij}} \in E$ есть факт принятия параметром b_{ij} ИДИ a_i значения из множества $D_{ij} \subset D(b_{ij})$ или, используя аппарат характеристических функций, факт принятия функцией $c_{ij,k_{ij}}(b_{ij})$ единичного значения.

– События генерируются в строго определенные моменты времени $t_p \in T$ и формируют множество $E_p \subset E$.

– Состояние IP-сети в момент времени $t_p \in T$ описывается множеством $E_p \subset E$.

– Состояние службы s_i в момент времени $t_p \in T$ описывается множеством $E_p(s_i) \subset E(s_i)$.

– На заданном временном интервале $(t_p - t_1)$ транзакции $\psi_p = (E_p, p)$ формируют БДДИ IP-сети.

Научная новизна работы состоит в разработке новой диагностической модели IP-сети (9), которая позволяет сформировать БДДИ для дальнейшего применения методов Data Mining с целью выявления закономерностей в процессе функционирования аппаратных и программных компонентов корпоративной IP-сети.

Практическая ценность предложенной диагностической модели вытекает из возможности ее использования в процессе разработки методики определения состояния IP-сети и ее служб, а также новых методов диагностирования, в основе которых лежит применение подходов искусственного интеллекта и Data Mining.

Литература

1. Ермаков А.А. Основы надежности информационных систем [Текст] : учеб. пособие / А. А. Ермаков – Иркутск: ИрГУПС, 2006. – 151 с.

2. Черкесов, Г.Н. Надежность аппаратно-программных комплексов [Текст] : учеб. пособие / Г.Н.Черкесов. – СПб.: Питер, 2005. – 479 с.
3. Coates, M. Internet Tomography [Текст] / M. Coates, A. Hero, R. Nowak B. Yu // IEEE Signal Processing Magazine. – May 2002.
4. Saceres, R. Multicast-based inference of network-internal loss characteristics [Электронный ресурс] / R. Saceres, N.G. Duffield, J. Horowitz, D. Towsley Thiran – CiteSeer. Scientific Literature Digital Library and Search Engine. – Режим доступа: <http://citeseerx.ist.psu.edu/viewdoc/download?doi=10.1.1.45.4919&rep=rep1&type=pdf>
5. Adams A. The Use of End-to-end Multicast Measurements for Characterizing Internal Network Behavior [Электронный ресурс] / A. Adams, T. Bu, R. Saceres, N. Duffield, J. Horowitz и др. – CiteSeer. Scientific Literature Digital Library and Search Engine. – Режим доступа: <http://citeseerx.ist.psu.edu/viewdoc/summary?doi=10.1.1.41.2318>.
6. Katzela, I. Schemes for fault identification in communication networks / I.Katzela, M. Schwartz // IEEE/ACM Transactions on Networking. – 1995. – Vol.3, С. 753–764.
7. Кучер, А.В. Динамический анализ и диагностика состояния IP-сети [Электронный ресурс] : дис. ... канд. техн. наук / А.В.Кучер. – М.: РГБ, 2007 (Из фондов Российской Государственной библиотеки). – Режим доступа: <http://diss.rsl.ru/diss/05/0616/050616043.pdf>.
8. Поморова, О.В. Теоретичні основи, методи та засоби інтелектуального діагностування комп'ютерних систем : автореф. дис. на здобуття наук. ступеня д-ра техн. наук : спец. 05.13.13 Обчислювальні машини, системи та мережі / О.В.Поморова; [Національний університет «Львівська політехніка»]. – Львів, 2007. – 29 с.
9. Klemettinen, M. Rule discovery in telecommunication alarm data [Текст] / M. Klemettinen, H. Mannila, H. Toivonen // Journal of Network and Systems Management. – 1999. – Vol.7(4). – С. 395–423.
10. McCloghrie, K. Management Information Base for Network Management of TCP/IP-based internets [Электронный ресурс] / K. McCloghrie, M. Rose // RFC 1156. – May 1990. – Режим доступа: <http://www.rfc-editor.org/rfc/rfc1156.txt>.
11. McCloghrie, K. Management Information Base for Network Management of TCP/IP-based internets: MIB-II [Электронный ресурс] / K. McCloghrie, M. Rose // RFC 1213. – May 1990. – Режим доступа: <http://www.rfc-editor.org/rfc/rfc1213.txt>.