

# ТЕОРІЯ ОПТИМАЛЬНИХ РІШЕНЬ

*Розглянуто модель комунікаційної мережі на основі марковських полів і задача ідентифікації прихованих поломок мережі на основі байєсівського принципу розпізнавання. Запропоновано рекурсивний алгоритм ідентифікації прихованих першопричин неполадок комунікаційної мережі при наявності повідомлень про збій, які зареєстровані в сусідніх вузлах топологічного графа мережі.*

© О.С. Самосьонок, Г.Д. Біла,  
О.П. Кнопов, 2016

Теорія оптимальних рішень, 2016

УДК 519.21

О.С. САМОСЬОНОК, Г.Д. БІЛА, О.П. КНОПОВ

## ЗАСТОСУВАННЯ ІНСТРУМЕНТАРІЮ МАРКОВСЬКИХ ПОЛІВ ДЛЯ ПОШУКУ ПРИЧИНИ МЕРЕЖЕВОГО ЗБОЮ

**Вступ.** Сучасний етап розвитку суспільства характеризується суттєвим збільшенням обсягу та цінності інформації, що передається інформаційно-комунікаційними мережами зв'язку, відповідно, навіть незначний мережевий збій може призвести до втрати важливої інформації та появи недовіри користувачів. Методи діагностики несправності комунікаційних мереж [1] залежать від повідомлень про збій, рівня мережевої взаємодії та ступеня критичності несправності, а побудова швидких та ефективних механізмів для виявлення поломок системи є однією з важливих областей застосування математичних алгоритмів. Саме тому в статті розглянуто задачу забезпечення якості функціонування системи, зокрема – задачу виявлення несправностей комунікаційної мережі та ідентифікації їх прихованих причин при наявності зареєстрованих повідомлень про збій, що є актуальною проблемою сучасності.

Розглянемо комунікаційну мережу, яка представлена у вигляді неорієнтованого графа  $G = \{V, E\}$  із скінченною кількістю вершин  $V$  і дуг  $E$ . Множину індексів вершин  $S$  будемо вважати двохвимірною  $S = \{i, j\}$ ,  $i, j \in \square$  і, таким чином, вершинами графа  $t_s = t_{s_j} \in V$  будемо вважати точки трьохвимірної цілочислової решітки, де за індексом  $i$  можна ідентифікувати «географічне» розташування вузла, а за  $j$  індексом рівень мережевої взаємодії (логічний чи фізичний у найпростішому випадку). У кожній компоненті мережі  $X_s$  реєструються повідомлення про

неполадки  $x_k$ , тобто розглядається багатовимірна випадкова величина  $X = \{X_1 = x_1, \dots, X_{|V|} = x_{|V|}\}$ , де  $x_k \in A$ ,  $A$  – скінченна множина можливих неполадок. Будемо вважати, що всі  $X_s$  дискретні та визначені на одному ймовірнісному просторі. Поточну ситуацію працездатності мережі характеризує конкретна реалізація  $x = \{x_1, \dots, x_{|V|}\}$  випадкової величини  $X$ .

Припустимо, що в деякий момент часу в результаті деякої невідомої події  $y = \{y_1, \dots, y_{|V|}\}$  отримано повідомлення про збій і здійснена їх топологічна прив'язка до елементів мережі, кожна компонента  $y_s \in Y$  приймає значення із скінченної множини можливих причин збою  $Y$ . У загальному випадку для розв'язку задачі ідентифікації неполадки  $y^*$  достатньо оцінити функцію апостеріорних ймовірностей

$$y^* = \arg \max_{y \in Y^{|V|}} p(y | x).$$

Отже, при наявності розподілу апріорних ймовірностей  $P(y)$  й умовного розподілу  $P(x|y)$ , який характеризує зв'язок між повідомленнями, що спостерігаються, і причиною неполадки, розв'язок задачі може бути знайдений з міркувань байєсовського правила в цілому

$$y^* = \arg \max_{y \in Y^{|V|}} \frac{p(y)p(x|y)}{p(x)} = \arg \max_{y \in Y^{|V|}} p(y)p(x|y),$$

і для кожного об'єкта, зокрема

$$y_i^* = \arg \max_{y_i \in Y} p(y_i | X = x).$$

Тепер сформулюємо деякі припущення щодо структури ймовірнісної моделі, що розглядається.

**Припущення 1.** Будемо вважати, що поле  $x = \{x_1, \dots, x_{|V|}\}$  складається з випадкових величин, умовно незалежних відносно прихованого поля першопричин  $Y$ , тобто  $p(x_i | y) = p(x_i | y_i)$ . У цьому випадку ймовірнісні властивості поля  $X$ , що спостерігається визначаються спільним умовним розподілом

$$p(x | y) = \prod_{j=1}^{|V|} p(X_j = x_j | y_j).$$

Іншими словами, повідомлення  $x_i$ , що отримане з вузла  $i \in V$ , залежить лише від стану цього конкретного вузла  $y_i$  і не залежить від повідомлень з інших об'єктів мережі.

Підмножину вершин графа  $\Delta = \{\Delta(s) : s \in S\}$  назвемо околom вершини  $s$ , якщо  $s \notin \Delta_s$  і для будь-якої вершини  $t \in \Delta_t$  тоді і тільки тоді, коли  $t \in \Delta_s$ . Позначимо  $\bar{s}$  множину «горизонтальних» сусідів вершини  $s$ , тобто

$\bar{s} = \bar{s}_{ij} = \{s_{kj}, s_{kj} \in \Delta s\}$ . Розглядаючи деяку фіксовану вершину  $t$ , розіб'ємо її окіл на три підмножини: горизонтальних сусідів  $\bar{t}$ , сусідів нижчого рівня  $\bar{\partial}t$  ( $\bar{\partial}t = \bar{\partial}t_{ij} = \{s_{kl}, s_{kl} \in \Delta t, l < j\}$ ) і, відповідно, сусідів вищого рівня  $\bar{\bar{\partial}}t$ . У такому випадку  $\bar{\partial}t$  будемо розуміти лише сусідні до  $t$  елементи, що знаходяться на тому ж або нижчих рівнях (без врахування вищих), тобто  $\bar{\partial}t \cup \bar{t} = \partial t$  (рисунок).

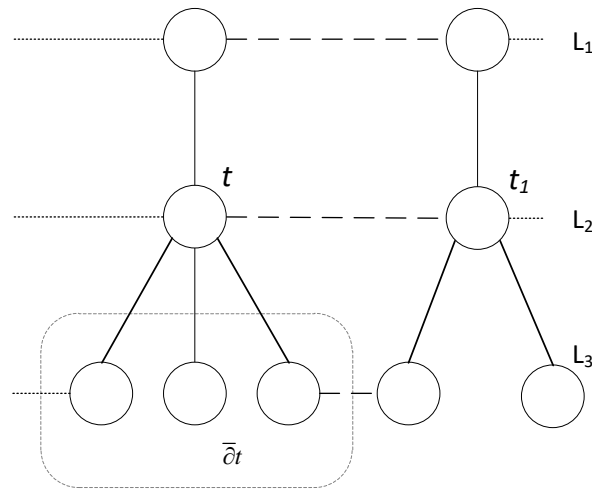


РИСУНОК. Графічне зображення структури графа

**Припущення 2.** Будемо вважати, що випадкове поле прихованих неполадок  $Y$  є одностороннім марковським, тобто для будь-якої вершини  $s \in V$  умовний розподіл ймовірностей  $p(y_s | y)$  на множині значень  $y_s$  залежить лише від станів елементів поля, які належать околу  $\partial s$  вершини  $s$ :

$$p(y_s | y) = p(y_s | y_{\partial s}).$$

Перераховані вище припущення щодо структури ймовірнісної моделі комунікаційної мережі дозволяють сформулювати базовий алгоритм пошуку прихованих першопричин неполадок. Пропонується рекурсивний алгоритм проходження вершин графа, на кожному кроці якого для деякої вершини  $s$  розглядається вплив на неї сусідніх елементів, розташованих на тому ж і нижчих рівнях.

Перед тим як сформулювати алгоритм розглянемо допоміжну лему, необхідну для подальших розрахунків.

**Лема 1.** Якщо випадкові величини  $\{x_1, \dots, x_{|V|}\}$ , які спостерігаються, є умовно незалежними відносно прихованого поля першопричин  $Y$ , а випадкове поле  $y = \{y_1, \dots, y_{|V|}\}$  є одностороннім марковським за відношенням до вершин нижчого рівня, тоді для умовного розподілу ймовірностей станів деякої вершини  $t$  справедливо

$$p(y_t | x_{\partial t}) = p(y_t | x_{\bar{t}}) p(y_t | x_t) \prod_{s \in \partial t} \left( \sum_{y_s \in Y} p(y_s | x_{\bar{\partial s}}) p(x_{z_1^s} | y_s) \dots p(x_{z_n^s} | y_s) \frac{p(y_s | y_t)}{p(y_s)} \right),$$

де  $z_1^s, z_2^s, \dots, z_n^s$  – горизонтальні сусіди вузла  $s$ .

*Доведення.* Нехай для деякого прихованого стану  $y_t$  елемента  $t \in V$  відомі розподіли ймовірностей  $p(y_s | x_{\bar{\partial s}})$ ,  $y_s \in Y$ ,  $s \in \partial t$  його сусідніх вузлів і отримано нове повідомлення про поломку  $y_t$ . Застосуємо до вузла  $t$  формулу Байєса відносно гіпотез  $p(y_t | x_{\partial t})$ , які утворюють повну групу подій після повідомлення  $x_t$ :

$$p(y_t | x_{\partial t}, x_t) = \frac{p(y_t | x_{\partial t}) p(x_t | y_t)}{\sum_{y'_t \in Y} p(y'_t | x_{\partial t}) p(x_t | y'_t)}. \quad (1)$$

Також згідно з припущеннями моделі, в точці  $t \in V$  відомі апостеріорні розподіли ймовірностей  $p(y_t | x_t)$  і апіорні  $p(y_t)$ . Застосуємо формулу Байєса до гіпотез  $y_t$  після реєстрації повідомлень  $x_t$ :

$$p(y_t | x_t) = \frac{p(y_t) p(x_t | y_t)}{\sum_{y'_t \in Y} p(y'_t) p(x_t | y'_t)}.$$

Знайдемо звідси  $p(y_t | x_t)$  і підставивши отримане значення в (1), з урахуванням того що

$$p(y_t | x_{\partial t}) = p(y_t | x_{\bar{\partial t}}) p(y_t | x_{t_1}) p(y_t | x_{t_2}) \dots p(y_t | x_{t_k}),$$

де  $t_1, t_2, t_k$  – горизонтальні сусіди  $t$ , отримаємо:

$$\begin{aligned} p(y_t | x_{\partial t}, x_t) &= \frac{p(y_t | x_{\partial t}) \frac{p(y_t | x_t)}{p(y_t)} \sum_{y'_t \in Y} p(y'_t) p(x_t | y'_t)}{\sum_{y'_t \in Y} \left( p(y'_t | x_{\partial t}) \frac{p(y'_t | x_t)}{p(y'_t)} \sum_{y''_t \in Y} p(y''_t) p(x_t | y''_t) \right)} = \\ &= \frac{p(y_t | x_{\partial t}) \frac{p(y_t | x_t)}{p(y_t)}}{\sum_{y'_t \in Y} \left( p(y'_t | x_{\partial t}) \frac{p(y'_t | x_t)}{p(y'_t)} \right)}, \\ p(y_t | x_{\partial t}, x_t) &= \frac{1}{A} p(y_t | x_{\bar{\partial t}}) \frac{p(y_t | x_t)}{p(y_t)} p(y_t | x_{t_1}) \dots p(y_t | x_{t_k}), \end{aligned} \quad (2)$$

$$\text{де } A = \sum_{y'_t \in Y} \left( p(y'_t | x_{\partial t}) \frac{p(y'_t | x_t)}{p(y'_t)} \right).$$

Знайдемо ймовірність  $p(y_t | x_{\bar{\partial}t})$ . Зафіксувавши повідомлення  $x_{\bar{\partial}t}$ , застосуємо формулу Байеса до гіпотез  $p(y_t)$ , що створюють повну групу подій:

$$p(y_t | x_{\bar{\partial}t}) = \frac{p(y_t)p(x_{\bar{\partial}t} | y_t)}{\sum_{y'_t \in Y} p(y'_t)p(x_{\bar{\partial}t} | y'_t)} = \frac{p(y_t)p(x_{\bar{\partial}t} | y_t)}{p(x_{\bar{\partial}t})}. \quad (3)$$

Так як  $x_{\bar{\partial}t} = \bigcup_{s \in \bar{\partial}t} x_s$ , то з урахуванням умовної незалежності спостережень спільний розподіл може бути записаний у наступному вигляді:

$$p(x_{\bar{\partial}t} | y_t) = p(x_{\partial s_1} | y_t)p(x_{\partial s_2}, \dots, x_{\partial s_n} | y_t, x_{\partial s_1}) = \prod_{s \in \bar{\partial}t} p(x_{\partial s} | y_t), \quad (4)$$

де  $s_1, s_2, \dots, s_n$  – сусіди вузла  $t$ , що знаходяться на рівень нижче. Ймовірність  $p(x_{\partial s} | y_t)$  знайдемо з спільного розподілу  $p(x_{\partial s}, y_t) = p(y_t)p(x_{\partial s} | y_t)$ :

$$p(x_{\partial s} | y_t) = p(x_{\partial s}, y_t) / p(y_t). \quad (5)$$

З іншого боку

$$p(x_{\partial s}, y_t) = \sum_{y_s \in Y} p(x_{\partial s}, y_t, y_s) = \sum_{y_s \in Y} p(y_s)p(x_{\partial s}, y_t | y_s) = \sum_{y_s \in Y} p(y_s)p(x_{\partial s} | y_s)p(y_t | y_s).$$

Враховуючи останню рівність, (5) прийме наступний вигляд:

$$\begin{aligned} p(x_{\partial s} | y_t) &= \frac{1}{p(y_t)} \sum_{y_s \in Y} p(y_s)p(y_t | y_s)p(x_{\partial s} | y_s) = \\ &= \sum_{y_s \in Y} \frac{p(y_s)p(y_t | y_s)}{p(y_t)} p(x_{\partial s} | y_s) = \sum_{y_s \in Y} p(y_s | y_t)p(x_{\partial s} | y_s). \end{aligned} \quad (6)$$

Для  $p(x_{\partial s} | y_s)$ , з урахуванням «горизонтального сусідства», справедлива наступна рівність:

$$p(x_{\partial s} | y_s) = p(x_{z_1^s}, x_{z_2^s}, x_{\bar{\partial} s} | y_s) = p(x_{z_1^s} | y_s)p(x_{z_2^s} | y_s) \dots p(x_{z_n^s} | y_s)p(x_{\bar{\partial} s} | y_s),$$

де  $z_1^s, z_2^s, \dots, z_n^s$  – горизонтальні сусіди вузла  $s$ .

Щоб знайти останній множник  $p(x_{\bar{\partial} s} | y_s)$ , розглянемо апостеріорний розподіл  $p(y_s | x_{\bar{\partial} s})$ ,  $s \in \bar{\partial}t$ . Нехай  $x_{\bar{\partial} s}$  – нові спостереження, запишемо формулу Байеса для спостережень у вузлі  $s$ :

$$p(y_s | x_{\bar{\partial} s}) = \frac{p(y_s)p(x_{\bar{\partial} s} | y_s)}{p(x_{\bar{\partial} s})}.$$

Звідси

$$p(x_{\bar{\partial} s} | y_s) = \frac{p(y_s | x_{\bar{\partial} s})p(x_{\bar{\partial} s})}{p(y_s)}.$$

Підставивши отримані результати в (6), отримаємо

$$p(x_{\bar{\delta}_s} | y_t) = \sum_{y_s \in Y} p(y_s | y_t) p(x_{z_1^s} | y_s) \dots p(x_{z_n^s} | y_s) \frac{p(y_s | x_{\bar{\delta}_s}) p(x_{\bar{\delta}_s})}{p(y_s)},$$

$$p(x_{\bar{\delta}_s} | y_t) = p(x_{\bar{\delta}_s}) \sum_{y_s \in Y} p(y_s | y_t) p(x_{z_1^s} | y_s) \dots p(x_{z_n^s} | y_s) \frac{p(y_s | x_{\bar{\delta}_s})}{p(y_s)}. \quad (7)$$

Тоді вираз (4) прийме наступний вигляд:

$$p(x_{\bar{\delta}_t} | y_t) = \prod_{s \in \bar{\delta}_t} p(x_{\bar{\delta}_s} | y_t) = \prod_{s \in \bar{\delta}_t} \left( p(x_{\bar{\delta}_s}) \sum_{y_s \in Y} p(y_s | y_t) p(x_{z_1^s} | y_s) \dots p(x_{z_n^s} | y_s) \frac{p(y_s | x_{\bar{\delta}_s})}{p(y_s)} \right)$$

і, враховуючи останню рівність, перепишемо (3) як

$$p(y_t | x_{\bar{\delta}_t}) = \frac{p(y_t)}{p(x_{\bar{\delta}_t})} \prod_{s \in \bar{\delta}_t} \left( p(x_{\bar{\delta}_s}) \sum_{y_s \in Y} p(y_s | x_{\bar{\delta}_s}) p(x_{z_1^s} | y_s) \dots p(x_{z_n^s} | y_s) \frac{p(y_s | y_t)}{p(y_s)} \right),$$

$$p(y_t | x_{\bar{\delta}_t}) = \frac{\prod_{s \in \bar{\delta}_t} p(x_{\bar{\delta}_s})}{p(x_{\bar{\delta}_t})} \prod_{s \in \bar{\delta}_t} \left( \sum_{y_s \in Y} p(y_s | x_{\bar{\delta}_s}) p(x_{z_1^s} | y_s) \dots p(x_{z_n^s} | y_s) \frac{p(y_t)}{p(y_s)} p(y_s | y_t) \right). \quad (8)$$

Для  $p(x_{\bar{\delta}_t})$  враховуючи рівність (3) справедливо наступне:

$$p(x_{\bar{\delta}_t}) = \sum_{y_t \in Y} (p(y_t) p(x_{\bar{\delta}_t} | y_t)) = \sum_{y_t \in Y} \left( p(y_t) \prod_{s \in \bar{\delta}_t} p(x_{\bar{\delta}_s} | y_t) \right).$$

Підставимо сюди значення  $p(x_{\bar{\delta}_s} | y_t)$  з (7), отримаємо

$$p(x_{\bar{\delta}_t}) = \sum_{y_t \in Y} \left( p(y_t) \prod_{s \in \bar{\delta}_t} \left( p(x_{\bar{\delta}_s}) \sum_{y_s \in Y} p(y_s | y_t) p(x_{z_1^s} | y_s) \dots p(x_{z_n^s} | y_s) \frac{p(y_s | x_{\bar{\delta}_s})}{p(y_s)} \right) \right) =$$

$$= \sum_{y_t \in Y} \left( p(y_t) \prod_{s \in \bar{\delta}_t} p(x_{\bar{\delta}_s}) \prod_{s \in \bar{\delta}_t} \left( \sum_{y_s \in Y} p(y_s | x_{\bar{\delta}_s}) p(x_{z_1^s} | y_s) \dots p(x_{z_n^s} | y_s) \frac{p(y_s | y_t)}{p(y_s)} \right) \right) =$$

$$= \prod_{s \in \bar{\delta}_t} p(x_{\bar{\delta}_s}) \sum_{y_t \in Y} \left( p(y_t) \prod_{s \in \bar{\delta}_t} \left( \sum_{y_s \in Y} p(y_s | x_{\bar{\delta}_s}) p(x_{z_1^s} | y_s) \dots p(x_{z_n^s} | y_s) \frac{p(y_s | y_t)}{p(y_s)} \right) \right).$$

Отриманий вираз підставимо у (8):

$$p(y_t | x_{\bar{\delta}_t}) = \frac{p(y_t) \prod_{s \in \bar{\delta}_t} \left( \sum_{y_s \in Y} p(y_s | x_{\bar{\delta}_s}) p(x_{z_1^s} | y_s) \dots p(x_{z_n^s} | y_s) \frac{p(y_s | y_t)}{p(y_s)} \right)}{\sum_{y_t \in Y} \left( p(y_t) \prod_{s \in \bar{\delta}_t} \left( \sum_{y_s \in Y} p(y_s | x_{\bar{\delta}_s}) p(x_{z_1^s} | y_s) \dots p(x_{z_n^s} | y_s) \frac{p(y_s | y_t)}{p(y_s)} \right) \right)}.$$

І тоді (2) прийме остаточний вигляд

$$p(y_t | x_{\partial t}, x_t) = \frac{1}{B} p(y_t | x_{t_1}) \dots p(y_t | x_{t_k}) p(y_t | x_t) \times \\ \times \prod_{s \in \bar{\partial t}} \left( \sum_{y_s \in Y} p(y_s | x_{\bar{\partial s}}) p(x_{z_1^s} | y_s) \dots p(x_{z_n^s} | y_s) \frac{p(y_s | y_t)}{p(y_s)} \right),$$

де

$$B = \sum_{y_t \in Y} \left( p(y_t) \prod_{s \in \bar{\partial t}} \left( \sum_{y_s \in Y} p(y_s | x_{\bar{\partial s}}) p(x_{z_1^s} | y_s) \dots p(x_{z_n^s} | y_s) \frac{p(y_s | y_t)}{p(y_s)} \right) \right).$$

Лему доведено.

Перейдемо до рекурсивного алгоритму пошуку причини мережевого збою.

1. Розглянемо елемент мережі  $t$  ( $y_t \in Y$ ), в якому зафіксовано повідомлення про збій. Вважається, що для таких вузлів на цьому етапі розподіл  $p(y_t) = p(y_t | x_t)$ . Далі для всіх  $i \in V$ , починаючи з сусідів елемента  $t$ , розраховуються апостеріорні розподіли:

$$p(y_i) = \sum_{y_j \in Y} p(y_i | y_j) p(y_j), \quad y_i \in Y, \quad i \in \partial j.$$

2. На другому етапі, починаючи з елементів найнижчого рівня, рекурсивно підіймаючись до елемента  $t$  розраховуємо апостеріорні розподіли  $p(y_i | x) \propto p(y_i | x_{\partial i}) p(y_i | x_i)$ ,  $y_i \in Y$ ,  $i \in V$ , де згідно леми 1

$$p(y_t | x_{\partial t}) \propto p(y_t | x_{t_1}) \dots p(y_t | x_{t_m}) \prod_{s \in \bar{\partial t}} \left( \sum_{y_s \in Y} p(y_s | x_{\bar{\partial s}}) p(x_{z_1^s} | y_s) \dots p(x_{z_n^s} | y_s) \frac{p(y_s | y_t)}{p(y_s)} \right).$$

Припускається, що апостеріорні розподіли ймовірностей  $p(y_i | x_i)$ ,  $p(y_i | x_j)$ ,  $i \in \partial j$  відомі.

3. Таким чином, у результаті проходження по всіх вузлах графа, розподіл ймовірностей станів вершини  $t$  враховує всі повідомлення  $p(y_t | x_{\partial t}) = p(y_t | x)$ ,  $y_t \in Y$ . Такий апостеріорний розподіл ймовірності станів деякого елемента дозволяє прийняти рішення про поломку

$$y_t^*(x) = \arg \max_{y_t \in Y} p(y_t | x).$$

4. Далі для всіх інших вершин  $j \in V$  топологічного графа розраховуємо апостеріорні розподіли  $p(y_i | x)$

$$p(y_i | x) \propto \sum_{y_j \in Y} p(y_i | y_j, x) p(y_j | x), \quad y_i \in Y, \quad i \in \partial j,$$

$$p(y_i | y_j, x) \propto p(y_i | x_{di})p(x_j) \frac{p(y_i | y_j)}{p(y_i)},$$

і приймаємо рішення про їх приховані стани  $y_i$ :

$$y_i^*(x) = \arg \max_{y_i \in Y} p(y_i | x).$$

Аналогічний байєсівський підхід для задачі розпізнавання образів використано в статті [2].

**Висновок.** У роботі запропоновано рекурсивний алгоритм проходження вершин графа, на кожному кроці якого для деякої вершини розглядається вплив на неї сусідніх елементів, розташованих на тому ж і нижчих рівнях. Цей результат дає можливість ідентифікувати приховані першопричини збоїв у роботі комунікаційної мережі.

*A.S. Samosonok, G.D. Bila, A.P. Knopov*

#### ПРИМЕНЕНИЕ ИНСТРУМЕНТАРИЯ МАРКОВСКИХ ПОЛЕЙ ДЛЯ ПОИСКА ПРИЧИНЫ СЕТЕВОГО СБОЯ

Рассмотрено модель коммуникационной сети на основе марковских полей и задача идентификации скрытых поломок сети на основе байесовского принципа распознавания. Предложен рекурсивный алгоритм идентификации скрытых первопричин неполадок работоспособности коммуникационной сети при наличии сообщений о сбое, которые зарегистрированы в соседних узлах топологического графа сети.

*O.S. Samosonok, G.D. Bila, A.P. Knopov*

#### USAGE OF MARKOV RANDOM FIELDS FOR ROOT COUSE DETERMINATION OF NETWORK FAULT

The model of the communication network based on Markov fields is considered along with the problem of identification of hidden network's fault based on Bayesian principle of recognition. A recursive algorithm for identifying the root causes of communication system faults is suggested based on analysis of the fault messages registered in the neighboring nodes of the network topological graph.

1. *Самосёнок А.С.* Методы автоматической обработки неполадок в компьютерных сетях // Компьютерная математика. – Киев: Ин-т кибернетики имени В.М. Глушкова НАН Украины, 2011. – № 2. – С. 74 – 80.
2. *Голодников А.Н., Кнопов П.С., Пепеляев В.А.* Некоторые подходы к задаче распознавания образов // Кибернетика и системный анализ. – 2007. – № 6. – С. 55 – 69.

Одержано 01.04.2016