

practical implications of the theorem, while fundamental, do not preclude scalable universal fault-tolerant quantum computation.

1. 1. Eastin B., Knill E. Restrictions on transversal encoded quantum gate sets. *Physical Review Letters*, 2009, vol. 102, no. 11, art. 110502.
2. 2. Hayden P., Nezami S., Popescu S., Salton G. Error correction of quantum reference frame information. *PRX Quantum*, 2021, vol. 2, art. 010326.
3. 3. Faist P., Nezami S., Albert V. V., Salton G., Pastawski F., Hayden P., Preskill J. Continuous symmetries and approximate quantum error correction. *Physical Review X*, 2020, vol. 10, art. 041018.
4. 4. Zhou S., Liu Z.-W., Jiang L. New perspectives on covariant quantum error correction. *Quantum*, 2021, vol. 5, art. 521.
5. 5. Kubica A., Demkowicz-Dobrzański R. Using quantum metrological bounds in quantum error correction: a simple proof of the approximate Eastin-Knill theorem. *Physical Review Letters*, 2021, vol. 126, art. 150503.
6. 6. Alexander R. A new approximate Eastin-Knill theorem. *npj Quantum Information*, 2025, vol. 11, art. 156.
7. 7. Bravyi S., Kitaev A. Universal quantum computation with ideal Clifford gates and noisy ancillas. *Physical Review A*, 2005, vol. 71, art. 022316.
8. 8. Litinski D. Magic state distillation: not as costly as you think. *Quantum*, 2019, vol. 3, art. 205.
9. 9. Yoder T. J., Takagi R., Chuang I. L. Universal fault-tolerant gates on concatenated stabilizer codes. *Physical Review X*, 2016, vol. 6, art. 031039.
10. 10. Bravyi S., Haah J. Magic-state distillation with low overhead. *Physical Review A*, 2012, vol. 86, art. 052329.
11. 11. Quantinuum collaboration. Experimental demonstration of high-fidelity logical magic states from code switching. *arXiv:2506.14169*, 2025.

Пояснюване AI/ML-виявлення аномалій у мікросервісних та мультимарних середовищах

УДК 004.056.5:004.75:004.8

Віталій Криворучко¹

*Державний університет інформаційно-комунікаційних технологій,
¹hamandes@gmail.com*

У мікросервісних та мультимарних середовищах засоби моніторингу формують великі обсяги телеметрії: метрики ресурсів, мережеві події, журнали доступу, HTTP-коди помилок та дані про взаємодію сервісів. Традиційний пороговий контроль часто виявляє лише факт відхилення і не пояснює, чому стан є ризиковим. Для кібербезпеки це ускладнює розмежування інциденту, деградації сервісу та звичайного коливання навантаження [1].

Мультимарне середовище розглядається як сукупність сервісів, розгорнутих у різних хмарних доменах, регіонах або провайдерах. Метою роботи є розроблення підходу до пояснюваного AI/ML-виявлення аномалій,

який поєднує аналіз телеметрії, графову модель взаємодії сервісів та механізм формування пояснення для аналітика безпеки.

Наукова новизна полягає у переході від ізольованої оцінки метрик до комбінованої оцінки інцидентного стану вузла за трьома компонентами: невідповідність телеметрії, зміна топологічного оточення та ймовірність ризикової події.

Схема не обмежується бінарним рішенням, а формує пояснення типу «вузол - ознака - зв'язок», що наближує модель до використання у SOC/DevSecOps-процесах [2, 3].

Стан вузла v у момент часу t описується вектором $x(v,t)=\{r_cpu, r_mem, r_io, r_net, l_p95, e_5xx, d_auth\}$, де всі ознаки нормовано до шкали $[0;1]$. Інфраструктура подається графом $G_t=(V_t, E_t, X_t)$, де V_t - множина сервісів, E_t - залежності між ними, X_t - матриця атрибутів вузлів. Реконструкційна модель формує оцінку $\hat{x}(v,t)$, після чого локальна похибка визначається як

$$e_{rec}(v, t) = \frac{\|x(v, t) - \hat{x}(v, t)\|_2}{\sqrt{m}},$$

де m - кількість ознак. Щоб похибка була сумісною з іншими складовими ризику, вона нормується через 95-й перцентиль похибок нормального режиму:

$$E_{rec}(v, t) = \min\left(1; \frac{e_{rec}(v, t)}{q_{95}}\right).$$

Топологічне відхилення визначається через відстань Жаккара між поточним оточенням вузла $N_t(v)$ та сталонним оточенням $N_{ref}(v)$:

$$D_{top}(v, t) = 1 - \frac{|N_t(v) \cap N_{ref}(v)|}{|N_t(v) \cup N_{ref}(v)|}.$$

Ймовірність інцидентного стану позначається як $R_{inc}(v,t)$ і може бути отримана з класифікатора або каліброваної моделі ризику. Підсумкова оцінка ризиковості вузла задається формулою

$$S(v, t) = \lambda_1 E_{rec}(v, t) + \lambda_2 D_{top}(v, t) + \lambda_3 R_{inc}(v, t), \quad \lambda_1 + \lambda_2 + \lambda_3 = 1.$$

де всі складові знаходяться у межах $[0;1]$. Вузол вважається ризиковим, якщо $S(v,t) \geq \theta$. Для оцінювання пояснюваності введено показник $ES=N_full/N_detected$, де N_full - кількість виявлених інцидентів, для яких сформовано повне пояснення «вузол - ознака - зв'язок», а $N_detected$ - загальна кількість виявлених інцидентів. Це дозволяє оцінити не лише точність, а й практичну користь моделі.

У контрольному сценарії підхід підвищив F1-score з 0,78 до 0,89, зменшив нормований рівень хибних спрацювань на 26% та скоротив час інтерпретації інциденту на 32%. Значення $ES=0,86$ означає, що для 86% ризикових станів сформовано повне пояснення.

Таблиця 1

Оцінювання результатів виявлення ризикових станів

Показник	Базовий моніторинг	Запропонований підхід
F1-score	0,78	0,89
False Positive Rate	1,00	0,74
Час інтерпретації інциденту	1,00	0,68
Explainability Coverage	-	0,86

Висновки. Запропоновано формалізовану схему пояснюваного AI/ML-виявлення аномалій у мікросервісних та мультихмарних середовищах. Нормовані компоненти E_{rec} , D_{top} та R_{inc} роблять оцінку $S(v,t)$ інтерпретованою і придатною для порівняння вузлів. На практиці це зменшує хибні спрацювання, підвищує якість виявлення інцидентів і пояснює причини ризикового стану.

1. Chandola V., Banerjee A., Kumar V. Anomaly detection: A survey. ACM Computing Surveys. - 2009. - Vol. 41, №3. - P. 1-58.
2. Ahmed M., Mahmood A.N., Hu J. A survey of network anomaly detection techniques. Journal of Network and Computer Applications. - 2016. - Vol. 60. - P. 19-31.
3. Ying R., Bourgeois D., You J., Zitnik M., Leskovec J. GNNExplainer: Generating Explanations for Graph Neural Networks. Advances in Neural Information Processing Systems. - 2019. - P. 9240-9251.

Метрикове оцінювання зменшення технічного боргу JavaScript-коду як передумови підвищення безпеки програмних систем

УДК 004.41:004.8

Ірина Замрій¹, Олексій Кулаков²

*Державний університет інформаційно-комунікаційних технологій,
¹i.zamrii@duikt.edu.ua, ²o.kulakov@stud.duikt.edu.ua*

У сучасних JavaScript-проектах технічний борг проявляється як зниження зв'язності модулів, зростання міжмодульних залежностей та ускладнення трасування змін. У контексті кібербезпеки такі властивості є непрямими чинниками ризику, оскільки ускладнюють аудит коду, статичний аналіз, локалізацію потенційно вразливих ділянок і безпечне внесення виправлень. Роботи з LLM-рефакторингу підкреслюють перспективність автоматизованих змін, але вказують на потребу їх метрикової та функціональної валідації [1–3].

Метою роботи є розроблення компактної процедури метрикового оцінювання зменшення технічного боргу JavaScript-коду після LLM-згенерованих змін для підвищення безпеки програмних систем. Наукова новизна полягає у використанні інтегрального показника, який поєднує зв'язність, залежність і трасувальну невпорядкованість, а рішення про прийняття зміни пов'язує з додатним приростом якості. Такий підхід