

## **АНАЛІЗ АЛГОРИТМІВ ДЛЯ ОЦІНКИ СТІЙКОСТІ ПАРОЛІВ**

*У статті розглянуті особливості алгоритмів оцінки стійкості паролів до взломів на основі аналізу сучасних методів хакерських атак на системи авторизації.*

**Ключові слова:** *пароль, взлом, ентропія інформації, алгоритми оцінки стійкості пароля до взлому.*

### **Вступ**

Ні для кого не є секретом, що сьогодні на переважній більшості систем для аутентифікації користувачів використовується парольний захист. Це стосується персональних комп'ютерів, корпоративних комп'ютерів, веб-аплікацій, ssh/pgp ключів.

Пароль - це набір символів, призначений для підтвердження особи користувача системи. Використовуються паролі для захисту інформації від несанкціонованого доступу. Для користувачів це є один з найзручніших варіантів, який не вимагає спеціальних знань.

З погляду інформаційної безпеки таку аутентифікацію не можна вважати повністю безпечною. Існує дві проблеми: людський чинник і технічна недосконалість. Більшість користувачів не хочуть або не можуть запам'ятати складні паролі і не усвідомлюють наскільки легко зламати їх пароль. Так, наприклад, використання в якості паролю осмислених фраз робить можливим їх підбір по словнику. А якщо користувач встановлює в багатьох системах однаковий пароль і ніколи не міняє його, то зловмисники можуть зламати одну систему і отримати доступ до всіх інших.

Отже, необхідно перевіряти стійкість паролю до взлому на етапі його створення користувачем і забороняти вводити слабкі комбінації.

Мета цієї роботи полягає в аналізі і розробці ефективного алгоритму оцінки стійкості паролю до взлому.

Для досягнення поставленої мети було поставлено і вирішено наступні завдання:

- Аналіз методів хакерських атак на паролні системи.
- Дослідження даних про нестійкі до взлому паролі.
- Розробка алгоритму для оцінки стійкості паролів на основі всіх проаналізованих даних.

Багато вчених проводили дослідження в цій області раніше. Була виведена формула Андерсена для кількісної оцінки стійкості паролю. Дослідження також проводив Мещеряков Р.В. і розробив методи оцінки просторів паролів в залежності від алфавіту для паролів. [4]

### **Аналіз методів хакерських атак**

Злом паролних систем є дуже поширеною хакерською атакою. В разі успіху такої атаки, зловмисник отримує повний доступ до функцій і даних системи, що зумовлює популярність такого методу і важливість дослідження методів захисту від нього.

Для того, щоб створити алгоритм перевірки паролю на стійкість від злому треба проаналізувати існуючі методи злому:

1. Прямий перебір (brute force (англ.) - груба сила, рішення «в лоб») - перебір всіх можливих поєднань допустимих в паролі символів.

2. Підбір по словнику - метод заснований на припущенні, що в паролі використовуються існуючі слова якої-небудь мови або їх поєднання, повторення слів (*sunsun*); зворотного порядку символів слова (*esirrus*); транслітерації букв (*parol*); заміну букв кирилиці латинською розкладкою (*ghjkm*).

3. Метод соціальної інженерії - заснований на припущенні, що користувач використовував в якості паролю особисті відомості, такі як його ім'я або прізвище, дата народження і т. п.

4. Перевірка по словнику найпопулярніших паролів
5. Перевірка послідовностей символів (12345, qwerty і т.д.)

### **Який пароль можна однозначно назвати не стійким до злому?**

Для дослідження були взяті дані з 967 паролів одного із зламаних поштових серверів мережі Інтернет.

Пароль з невеликої кількості (до 5) символів/цифр є однозначно слабким. 335 паролів (майже третина) складалася виключно з цифр.

Всього 2 паролі містили спецсимволи. У 33 випадках ім'я і пароль користувача співпадали. Найпопулярнішим виявився пароль 123 (зустрічався 35 разів, майже кожен 27 пароль). На другому місці пароль qwerty (20 паролів). Далі слідує: 777 (18 разів), 12 (17 разів), hacker (14 разів) і 1, 11111111, 9128 (по 10 разів). 16 паролів склалися з одного символу / цифри.

### **Ентропія, як міра стійкості паролю**

Мірою стійкості паролів традиційно є ентропія - міра невизначеності, вимірювана звичайно в бітах [7].

Ентропія інформації в 1 біт відповідає невизначеності вибору з двох паролів, в 2 біта - з 4 паролів, в 3 біта - з 8 паролів і т.д.

Ентропія в  $N$  біт відповідає невизначеності вибору з  $2^N$  паролів. У разі використання випадкових паролів (наприклад, випадкових чисел, що згенеровані за допомогою генератора) ентропія обчислюється досить просто: вона залежить від кількості можливих паролів для заданих параметрів. Так, для випадкового пароля завдовжки  $N$  символів, складеного з алфавіту, що містить  $M$  букв, ентропія буде рівна:

$$E = \log_2 M^N$$

Але для обрахунку ентропії паролю який був придуманий людиною така формула не підходить.

Найпоширенішим підходом до підрахунку ентропії в цьому випадку є підхід, який був запропонований американським інститутом NIST:

- ентропія першого символу пароля складає 4 біта;
- ентропія наступних семи символів пароля складає 2 біта на символ;

- ентропія символів з 9-го по 20-го складає 1,5 біта на символ;
- всі подальші символи мають ентропію 1 біт на символ;
- якщо пароль містить символи верхнього регістра і неалфавітні символи, то його ентропія збільшується на 6 біт.

Така формула дає кращі результати, але все одно порахує велику ентропію для довгого паролю, хоча той наприклад співпадає з ім'ям користувача. Час злому такого паролю буде мінімальний, отже ця формула все ще потребує покращення.

Для кількосної оцінки сили паролю також використовують формулу Андерсона:

$$4.35 \cdot 10^4 \cdot (k) \frac{M}{P} \leq A^l, \text{ де}$$

k - кількість спрону підбору пароля в хвилину;

M - час дії паролю в місяцях;

P - вірогідність підбору паролю;

A<sup>l</sup> - потужність простору паролів (A - потужність алфавіту паролів, l - довжина паролів).

Якщо крім розрахунку ентропії, додати ще перевірку по словнику, по списку популярних паролів, наявність послідовностей символів і звіряння з даними користувача, то результат буде відповідати дійсності і забезпечить використання користувачами стійких до злому паролів.

### **Алгоритм для оцінки стійкості пароля**

Отже, на основі проаналізованих даних про можливі способи хакерських атак, а також на основі досліджених даних про завідомо слабкі паролі отримуємо наступний алгоритм:

1. На вхід отримуємо пароль для аналізу.

2. Розроховуємо ентропію за допомогою.

- алгоритму brute force (повний перебір всіх можливих комбінацій із всіх можливих символів)

- алгоритму перевірки по словнику (словники різних мов, назв фільмів, імен)

- перевірка паролів з повтореннями (повторення однакових символів, цифр, слів)
- перевірка алфавітних та числових послідовностей (наприклад, 12345, qwerty, abcdef)
- перевірка по регулярному виразу (кількість символів в верхньому і нижньому регістрі, цифр і спеціальних символів)
- перевірка дат і років (часто в паролях використовують роки народження, дати свят і визначних паролів)

3. Рахуємо мінімальну кількість часу необхідну для взлому даного пароля.

Основним результатом роботи алгоритму є ентропія паролю. Для того, щоб розрахувати час злому треба задати наступні конфігураційні опції:

- T- Час відповіді пароліної системи на один запит
- N -Кількість ядер, які використовуються хакерами

Час злому паролю розраховується по наступній формулі [6]:

$$t = \frac{2^{E-1} \cdot T}{N}, \text{ де}$$

E - ентропія паролю;

t - час на підбір паролю.

В наступній таблиці наведені результати роботи програми, в якій реалізований даний алгоритм. Час обробки одного запиту (T) було задано в 10 мілісекунд (підходить для таких хеш функцій: Wcrypt, Scrypt, PBKDF2). Кількість одночасних спроб хакерів (N) - 100.

Таблиця 1

Пароль	Час взлому	Ентропія	Найслабше місце
12345	0.0	2.585	Популярний пароль
nastya1993	21 хвилина	24.479	словник + рік
Zbr)3Yq&	>10000 років	52.559	повний перебір
qwerty123	0.001 секунди	4.907	популярний пароль
appleskyhomeworksunday	8 місяців	38.315	підбір по словнику

## Висновки

В результаті цієї роботи були виконані поставлені завдання:

- проаналізовано сучасні методи хакерських атак на паролльні системи
- досліджено дані про нестійкі до взлому пароллі
- на основі цього розроблено алгоритм для оцінки стійкості пароллів.

Даний алгоритм можна використовувати для перевірки паролю на етапі його створення користувачем і забороняти вводити слабкі комбінації. Алгоритм може бути сконфігурований для потреб різних систем.

### Список літератури:

1. Жуков И.Ю., Иванов М.А., Осмоловский С.А. Принципы построения криптостойких генераторов псевдослучайных кодов // Проблемы информационной безопасности. Компьютерные системы. 2001, №1.
2. Зензин О.С., Иванов М.А. Стандарт криптографической защиты - AES. Конечные поля. Серия СКБ (специалисту по компьютерной безопасности). Книга 1. М.: КУДИЦ-ОБРАЗ, 2002.
3. Немнюгин С.А. Программирование - СПб.: Питер, 2000.
4. Мецьяков Р.В. Теоретические основы информационной безопасности автоматизированных систем / Мецьяков Р.В., Праскурин Г.А. – Томск: Из-во Томск. межвуз. центр дист. образ., 2005. – 243 с.
5. Fluhrer S.R. Statistical analysis of the alleged RC4 keystream generator / S.R. Fluhrer, D.A. McGrew // Fast Software Encryption, Cambridge Security Workshop Proceedings. - 2000.
6. William E. Burr, Donna F. Dodson, W. Timothy Polk, Information Security, April 2006, <http://nvlpubs.nist.gov/nistpubs/Legacy/SP/nistspecialpublication800-63ver1.0.2.pdf>
7. Password strength [https://en.wikipedia.org/wiki/Password\\_strength](https://en.wikipedia.org/wiki/Password_strength)

*Kruglikova Anastasiya Dmytrivna*  
*Poltava National Technical University*  
*named after Yuri Kondratyuk, Ukraine, Poltava*

## **ANALYSIS ALGORITHMS TO ESTIMATE THE STABILITY OF PASSWORDS**

*The present article deals with the features of algorithms for password strength estimation based on the analysis of contemporary methods of hacker attacks on the systems of authorization.*

**Keywords:** *password, hacking, information entropy, algorithms for password strength estimation.*