Analiza i ocena bezpieczeństwa systemów usługowych i IoT
Ocena skuteczności różnych metod łamania haseł
Raport 1

Jan Pajdak
Wojciech Słowiński
Maria Filemonowicz

7 kwietnia 2019

Prowadzący: Dr hab. inż. Grzegorz Kołaczek

1 Cel eksperymentu

Hasła tekstowe to obecnie najpopularniejsza metoda uwierzytelniana używana do ograniczania dostępu do zasobów takich jak serwisy czy e-mail przez osoby nieupoważnione. Zabezpieczenia tego typu są łatwe w użyciu jednakże proste do złamania — w ramach eksperymentu skupimy się na łamaniu haseł przy użyciu programów implementujących algorytmy *BFM* oraz *Weira*

Eksperyment będzie przeprowadzony przy użyciu bazy realnych haseł, które następnie będą badane pod kątem odporności na złamanie przez poszczególne algorytmy.

2 Plan eksperymentu

2.1 Źródło danych

Jako źródło danych wybrana została baza danych znaleziona w roku 2017 przez firmę z branży cyberbezpieczeństwa - *4iQ*. Baza to kompilacja informacji z 252 wycieków; zawiera loginy i hasła do ponad 1.4 miliarda kont. Całkowity rozmiar danych to 41.1 GB. Osoba odpowiedzialna za stworzenie bazy danych jest nieznana; dane zostały odkryte przez *4iQ* w *dark web* i można je obecnie pobrać przy użyciu sieci *torrent*.

Dane muszą zostać sformatowane przed użyciem ich w eksperymencie — są one porozdzielane na wiele plików oraz zawierają loginy i adresy e-mail powiązane z kontami; te dodatkowe informacje są zbędne. Ze względu na ilość danych badany będzie podzbiór haseł.

2.2 Technologie

Do formatowania bazy haseł wykorzystany został *Python*.

Algorytmy oceniające odporność haseł na łamanie zostały zaimplementowane przy użyciu *Scala*.

2.3 Metoda oceny

2.3.1 BFM

Algorytm *BFM* działa następująco:

1. Na podstawie treningowego zbioru haseł określane są:

   Prawdopodobieństwo wystąpienia jako pierwszy znak w haśle dla każdego znaku

   Kolejność zgadywania znaków:

   Zakładając zbiór treningowy złożony ze znaków *A, B, C*; Jeżeli znak A ma największe prawdopodobieństwo wystąpienia jako pierwszy, znak *B* ma największe prawdopodobieństwo wystąpienia po *A* a znak *C* ma największe prawdopodobieństwo wystąpienia po *B*, pierwszą próbą odgadnięcia hasła będzie *ABC*.

2. Dla właściwego zbioru haseł wyznaczana jest szacowana liczba wymaganych prób odgadnięcia według następującego wzoru: $(k-i)^{L-1}$

   N - ilość możliwych znaków

   L - długość hasła

   i - pozycja znaku w haśle

   k - k-ta próba odgadnięcia hasła

   Jeżeli pierwszy znak nie zostanie odgadnięty poprawnie to wiemy że algorytm podejmie N^{L-1} *prób zanim spróbuje odgadnąć hasło z innym znakiem na pierwszej pozycji*

   Zgodnie z powyższym, dla k-tej próby odgadnięcia pierwszego znaku wiemy że algorytm podejmie conajmniej $(k-1)N^{L-1}$ *prób odgadnięcia hasła*