

# Side Channel Analysis

## Problem badawczy

Czy techniki uczenia maszynowego są w stanie przełamać zabezpieczenie typu *masking* w SCA?

**SCA** (*Side Channel Analysis*) to klasa ataków kryptoanalitycznych, która ignoruje matematyczną siłę algorytmu, a zamiast tego atakuje jego fizyczną implementację.

## Dane

W projekcie wykorzystuję zbiór danych ASCAD v1 variable key, zawierający próbki pochodzące z mikrokontrolera ATMega8515 wykonującego szyfrowanie algorytmem AES.

## Cel

Celem jest pozyskanie klucza, którego kontroler używa do szyfrowania danych, na podstawie zmierzonych wartości poboru mocy. Teoretycznie jest to możliwe - pobór mocy mikrokontrolera jest skorelowany z wagą Hamminga przetwarzanych danych.

Zadanie to jest klasyfikacją szeregów czasowych, o tyle specyficzną, że poszczególne timestamps możemy traktować również jako cechy, ponieważ ślady są ze sobą zsynchronizowane.

## Akumulacja wiarygodności

Problemem w SCA jest bardzo duże zaszumienie danych, przez co ciężko uzyskać pewny model. Jak przeglądałem literaturę związaną z tym zagadnieniem, zauważyłem, że model jest tu traktowany jako swojego rodzaju weak learner, a cała siła ataku tkwi w akumulacji wiarygodności na przestrzeni ataku. Co to znaczy? Załóżmy, że mamy  $N$  próbek walidacyjnych  $T$  pochodzących z szyfrowania tym samym kluczem. Ostateczne prawdopodobieństwo, że dany kandydat na etykietę  $\hat{z}$  jest poprawny to:

$$\log(P(\hat{z}|T)) = \sum_{i=0}^N \log(P(\hat{z}|T_i))$$

## Ewaluacja

Metryka Perceived Information mierzy ile średnio bitów klucza model odzyskuje na próbce.

$$PI(k, X^{(k)}) = H + \frac{1}{N} \sum_{i=0}^N \log(P(k|X_i^{(k)}))$$

$X^{(k)}$  - ślady dla danego klucza  $k$ .

## S-box

Funkcja S-box to pierwsza nieliniowa operacja w algorytmie AES. Polega ona na podmianie bajtu tekstu jawnego  $d$  zmieszanego z bajtem klucza  $k$  przy użyciu tabeli podstawień:

$$z = \text{Sbox}(d \oplus k)$$

Operacja S-box jest wrażliwa, bo jest to punkt, w którym klucz jest po raz pierwszy bezpośrednio mieszany z danymi wejściowymi. Nieliniowość tej operacji ułatwia statystyczne odróżnienie poprawnego klucza od błędnego.