

# Kolokwium pierwsze

Patryk Śmielek

06.12.2022

# 1 Szyfr AES

Standard AES (Advanced Encryption Standard) opublikowany został przez NIST w 2001 roku. AES jest szyfrem blokowym, zaprojektowanym w celu zastąpienia szyfru DES jako przyjęty standard w różnorodnych zastosowaniach. W porównaniu z szyframi z kluczami publicznymi - jak RSA, AES (jak zresztą większość szyfrów symetrycznych) jest nieporównanie bardziej skomplikowany i nie da się wyjaśnić tak prosto jak wiele innych algorytmów kryptograficznych. Względna prostota tej wersji umożliwia ręczne wykonywanie szyfrowania i deszyfracji, dzięki czemu łatwiej można zrozumieć detale pełnego algorytmu AES [1].

## 1.1 Arytmetyka ciał skończonych

W Algorytmie AES wszystkie obliczenia wykonywane są na 8-bitowych bajtach, dodawanie, mnożenie i dzielenie wykonywane są w ciele skończonym  $GF(2^8)$ . Mówiąc skrótowo, ciało to zbiór, w którym dodawanie, odejmowanie, mnożenie i dzielenie są działaniami wewnętrznymi: wynik dowolnej z tych operacji wykonanej na elementach zbioru również należy do tego zbioru. Dzielenie definiowane jest jako mnożenie przez element odwrotny:  $a/b$  oznacza to samo, co  $a(b^{-1})$ .

Wszystkie niemal algorytmy szyfrujące, zarówno te konwencjonalne, jak i te z kluczami publicznymi, obejmują obliczenia na liczbach całkowitych. Jeżeli jedną z operacji jest dzielenie, wymagana jest arytmetyka zdefiniowana nad ciałem: wykonalność dzielenia wiąże się bowiem z wymaganiem, by każdy nie zerowy element ciała posiadał odwrotność multiplikowaną. Ze względu na wygodę obliczeń oraz efektywności implementacji chcielibyśmy operować liczbami dającymi się zapisywać na ustalonej ( $n$ ) liczbie bitów i jednocześnie w pełni wykorzystującymi zakres wartości (od 0 do  $2^n-1$ ) oferowanych przez tę liczbę bitów. Niestety, zbiór  $Z_{2^n}$  ze zwykłą arytmetyką modulo  $2^n$  nie jest ciałem, ponieważ żadna liczba parzysta nie posiada w tej arytmetyce odwrotności multiplikowanej nie dla każdego elementu  $b$  istnieje takie  $x$ , że  $bx \bmod 2^n = 1$ .

Możliwe jest jednak takie zdefiniowanie działań w zbiorze  $Z_{2^n}$ , by stał się ciałem  $GF(2^n)$ . Rozpatrzmy zbiór  $S$  wielomianów stopnia nie wyższego niż  $n-1$  ze współczynnikami binarnymi (czyli pochodzącymi ze zbioru  $\{0,1\}$ ). Każdy z tych wielomianów ma postać

$$f(x) = a_{n-1}x^{n-1} + a_{n-2}x^{n-2} + \dots + a_1x + a_0 = \sum_{i=0}^{n-1} a_i x^i$$

gdzie każde  $a_i$  ma wartość 0 albo 1. W zbiorze  $S$  istnieje wówczas dokładnie  $2^n$  różnych wielomianów; dla  $n = 3$  jest to 8 następujących wielomianów:

$$\begin{array}{cccc} 0 & x & x^2 & x^2 + x \\ 1 & x + 1 & x^2 + 1 & x^2 + x + 1 \end{array}$$

Można sprawić, że zbiór  $S$  będzie ciałem skończonym, definiując odpowiednio operacje na jego elementach:

1. Operacje te opierać się muszą generalnie na tradycyjnych regułach arytmetyki wielomianowej, jednak z zastrzeżeniami wymienionymi w punktach 2. i 3.
2. Operacje na współczynnikach wielomianów wykonywane są modulo 2; dodawanie jest wówczas równoważne operacji XOR.
3. Gdy wynikiem mnożenia wielomianów jest wielomian  $f(x)$  stopnia wyższego niż  $n - 1$ , należy wielomian ten zredukować modulo pewien nieredukowalny wielomian  $m(x)$  stopnia  $n$  - czyli zamiast oryginalnego wielomianu  $f(x)$  wziąć resztę  $r(x)$  z jego dzielenia przez  $m(x)$ , oznaczoną  $f(x) \bmod m(x)$ . Wielomian nazywamy nieredukowalnym, jeżeli nie można go przedstawić w postaci iloczynu dwóch wielomianów niższych stopni.

Tabela 1: Parametry algorytmu AES[2]

Długość klucza(w słowach/bajtach/bitach)	4/16/128	6/24/192	8/32/256
Rozmiar bloku wejściowego (w słowach/bajtach/bitach)	4/16/128	4/16/128	4/16/128
Liczba rund	10	12	14
Długość podklucza rundy (w słowach/bajtach/bitach)	4/16/128	4/16/128	4/16/128
Rozmiar rozwiniętego podklucza (w słowach/bajtach)	44/176	52/208	60/240

## 2 Ciasto z jabłkami i żurawiną

Ciasto z jabłkami i żurawiną [3] to fantastyczna szarlotka dla fanów żurawiny. Połączenie jabłek i świeżej żurawiny jest bezbłędne. Ciasta nie trzeba chłodzić i wstępnie podpiekać, dlatego przygotowanie nie powinno nam zająć dużo czasu. Świeża żurawina jest obecnie w sezonie więc korzystajmy z tego dobrodziejstwa, choć w przepisie bez problemu i żadnych dodatkowych zmian można użyć żurawiny mrożonej. Polecam!

### Składniki na ciasto

- 300 g mąki pszennej
- 200 g masła
- 1 łyżeczka proszku do pieczenia
- 1 łyżeczka zmielonego cynamonu
- 1 duże jajko
- 1 żółtko, z dużego jajka
- 110g jasnego miałkiego brązowego cukru

Wszystkie składniki na ciasto umieścić w misie malaksera i zmiksować do połączenia. Otrzymane ciasto będzie bardzo gęste, wręcz „ciasteczkowo” gęste. Jeśli ciasto będzie mocno klejące można je schłodzić w lodówce przez około 60 minut.

Kwadratową formę o boku 24 cm wyłożyć papierem do pieczenia, sam spód. Ciasto podzielić na 2 równe części. Pierwszą częścią ciasta wyłożyć spód formy, na nie równomiernie wyłożyć nadzienie jabłkowo – żurawinowe, a na górę wyłożyć drugą część ciasta – w kawałeczkach.

Ciasto z jabłkami i żurawiną piec w temperaturze 180°C, najlepiej bez termoobiegu (czyli z grzaniem góra-dół), przez około 50 minut. Po wystudzeniu można oprószyć dodatkowym cukrem pudrem.

### Składniki na nadzienie jabłkowo - żurawinowe

- 600 g jabłek odmiany szarlotkowej
- 300 g żurawiny
- 1/4 łyżeczka cukru (lub mniej, do smaku)
- 1 łyżeczka zmielonego cynamonu
- 1 łyżeczka soku z cytryny
- 1 łyżka skrobi ziemniaczanej

Jabłka umyć, obrać, usunąć gniazda nasienne a następnie pokroić w półplasterki.

Pokrojone jabłka umieścić w garnku, dodać żurawinę, cukier, cynamon i sok z cytryny, następnie wymieszać. Pogotować przez kilka minut do wstępnego odparowania wody i popękana żurawiny. Następnie oprószyć przez sitko skrobią ziemniaczaną i wymieszać. Zdjąć z palnika, nie trzeba studzić (można gorące wyłożyć na przygotowane ciasto w formie).