# [PTKB] Kolokwium 2 - opracowanie

# 1 Kolokwium 2 z PTKB (11.01.2012)

#### 1.1 Zadanie 1.

**Treść**: Ile razy trzeba wykonać protokół uwierzytelniania Fiata-Shamira by prawdopodobieństwo oszustwa było mniejsze od  $10^{-1000}$ ?

**Rozwiązanie**: Prawdopodobieństwo udanego oszustwa po wykonaniu n eksperymentów wynosi  $(\frac{1}{2})^n$ . Rozwiązujemy równanie  $(\frac{1}{2})^x=10^{-1000}$ .

$$\begin{array}{rcl} (\frac{1}{2})^x & = & 10^{-1000} \\ 2^x & = & 10^{1000} \\ x & = & \log_2 10^{1000} \\ x & = & 1000 \log_2 10 \\ x & \simeq & 3321.928 \end{array}$$

Wybieramy  $\lceil x \rceil = 3322$ .

#### 1.2 Zadanie 3.

**Treść**: Wykazać, że charakterystyka ciała skończonego (czyli najmniejsza taka liczba n, że spełniona jest równość  $\underbrace{1+1+1+\cdots+1}_{}=0$ ) jest zawsze

liczbą pierwszą.

**Rozwiązanie**: Załóżmy, że charK=n i liczba  $n=m_1m_2$ , gdzie  $m_1,m_2 \in \mathbb{N}$ , a więc  $n\cdot 1=(m_1m_2)\cdot 1=0$ . Z łączności dodawania i rozdzielności mnożenia względem dodawania w ciele K mamy  $(m_1m_2)\cdot 1=(m_1\cdot 1)(m_2\cdot 1)$ , zatem:

$$(m_1 \cdot 1)(m_2 \cdot 1) = 0$$

Jeśli  $m_1 < n$  to z definicji charakterystyki dostajemy, że  $m_1 \cdot 1 \neq 0$ , zatem istnieje element odwrotny  $(m_1 \cdot 1)^{-1}$  do  $m_1 \cdot 1$ . Mnożąc lewostronnie równość  $(m_1 \cdot 1)(m_2 \cdot 1) = 0$  przez  $(m_1 \cdot 1)^{-1}$  dostajemy  $m_2 \cdot 1 = 0$ , ponieważ jednak  $1 \leq m_2 \leq n$  to biorąc pod uwagę definicję charakterystyki ciała musimy mieć  $m_2 = n$ . Wynika stąd, że liczba n nie jest podzielna przez żadną liczbę różną od n i 1, a zatem jest liczbą pierwszą.

Można też rozumować nieco inaczej. Załóżmy, że charK=n i liczba n daje się przedstawić w postaci  $n=m_1m_2$ , gdzie  $m_1,m_2\in\mathbb{N}$  i  $m_1,m_2\geqslant 2$ , czyli n nie jest liczbą pierwszą. Wówczas  $n\cdot 1=(m_1m_2)\cdot 1=(m_1\cdot 1)(m_2\cdot 1)=0$ . Ponieważ  $m_1\cdot 1\neq 0$ 

i  $m_2 \cdot 1 \neq 0$  oraz  $(m_1 \cdot 1)(m_2 \cdot 1) = 0$  co nie jest możliwe, bo ciało nie ma niezerowych dzielników zera. Zatem założenie, że n nie jest liczbą pierwszą prowadzi do sprzeczności.

#### 1.3 Zadanie 4.

**Treść**: Podać przykład liczby pseudopierwszej przy podstawie 2 i 3 jednocześnie. Czy takie liczby w ogóle istnieją?

**Rozwiązanie**: Liczba naturalna jest liczbą Carmichaela wtedy i tylko wtedy, gdy:

- 1. Jest liczbą złożoną.
- 2. Dla każdego  $a \in \mathbb{N}$  z przedziału 1 < a < n, względnie pierwszej z n, liczba  $(a^{n-1} 1)$  jest podzielna przez n.

Patrząc na najmniejsze liczby Carmichaela:

$$561 = 3 \cdot 11 \cdot 17$$
  
 $1105 = 5 \cdot 13 \cdot 17$ 

widzimy, że liczba Carmichaela 1105 jest względnie pierwsza zarówno z 2, jak również 3, a więc pozwala ona stworzyć liczby pseudopierwsze  $2^{1105-1}-1$  oraz  $3^{1105-1}-1$ .

# 1.4 Zadanie 5.

**Treść**: Podać przykład ciała  $GF(3^2)$ , czyli ciała o 9 elementach.

**Rozwiązanie**: Ciało  $GF(p^n)$ , gdzie p jest liczbą pierwszą oraz  $n \in \mathbb{N}$ , można wygenerować:

- Znajdując wielomian f(x) stopnia n nierozkładalny w pierścieniu GF(p)[x].
- Znajdując wszystkie możliwe reszty z dzielenia wielomianu f(x) w pierścieniu GF(p)[x].
- Wykorzystując działania dodawania i mnożenia wielomianów modulo f(x).

Wielomianem drugiego stopnia nierozkładalnym w ciele G(3)[x] jest  $x^2+1$  (patrz: Zadanie 7.). Wszystkie możliwe reszty z dzielenia tego wielomianu w pierścieniu G(3)[x] to: 2x+2, 2x+1, 2x, x+2, x+1, x, x, x, x.

# 1.5 Zadanie 7.

**Treść**: Wykazać, że wielomian  $x^2+1$  jest nierozkładalny w pierścieniu wielomianów GF(3)[x], a jest rozkładalny w pierścieniu wielomianów GF(2)[x].

**Rozwiązanie**: Wielomian drugiego stopnia można rozłożyć za pomocą dwóch wielomianów pierwszego stopnia, więc:

$$x^{2} + 1 = (ax + b) * (cx + d)$$
  
 $x^{2} + 1 = (ac)x^{2} + (ad + bc)x + bd$ 

Dla ciała GF(3)[x],  $b,d \in \{0,1,2\}$  oraz  $a,c \in \{1,2\}$  (bo wielomian musi być rozkładalny). Rozważmy wszystkie możliwe wartości  $(ad+bc) \mod 3$ . Jeżeli  $(ad+bc) \equiv 0 \mod 3 \Rightarrow a = 0 \land c = 0$ , co jest sprzeczne z dziedziną, a więc wielomian nie może być rozkładalny.

Dla ciała  $GF(2)[x],\ b,d\in\{0,1\}$  oraz  $a,c\in\{1\}.$  Jeżeli  $(b+d)\equiv 0\mod 2\Rightarrow (b=0\land d=0)\lor (b=1\land d=1).$  Dla drugiego przypadku otrzymujemy w GF(2)[x]:

$$x^2 + 1 \equiv (x+1) * (x+1)$$

Zatem wielomian jest rozkładalny.

# 1.6 Zadanie 8.

**Treść**: Wykazać, że w grupie skończonej dla każdego  $a \in G$  mamy:  $a^{rzG} = 1$ , gdzie rzG oznacza rząd grupy G. Wykazać, wykorzystując ten fakt, twierdzenie Eulera. (Wskazówka: wykorzystać twierdzenie Lagrange'a: dla grup skończonych rząd podgrupy jest dzielnikiem rzędu grupy).

**Rozwiązanie**: W ciągu  $a^1, a^2, \cdots, a^{rzG}, a^{rzG+1}$  muszą być dwa elementy równe, tzn. dla pewnych  $k', k'' \in [1, rzG+1], k' < k''$  musimy mieć  $a^{k'} = a^{k''}$ . Zatem  $a^{k''-k'} = 1$ . Istnieje więc takie  $k \in [1, rzG](k = k'' - k')$ , że  $a^k = 1$ . Niech r będzie najmniejszym takim k, że  $a^k = 1$ , wówczas zbiór  $H = \left\{a^1, a^2, \cdots, a^r\right\}$  stanowi podgrupę cykliczną rzędu r grupy G. Ponieważ, z twierdzenia Lagrange'a, r jest dzielnikiem rzędu grupy G, więc również  $a^{rzG} = 1$ .

Twierdzenie Eulera: jeśli  $n \in \mathbb{N}, n \geqslant 2$  i  $a \in \mathbb{N}$  oraz NWD(a,n)=1 to  $a^{\phi(n)}\equiv 1 \mod n$ , gdzie  $\phi$  jest funkcją Eulera. Rozważmy grupę multiplikatywną  $Z_n^*$ . Grupa  $Z_n^*$  ma rząd równy  $\phi(n)$ . Zatem korzystając z  $a^{rzG}=1$  dostajemy, że dla każdego  $a \in Z_n^*$  mamy  $a^{\phi(n)}\equiv 1 \mod n$ . Warunek  $a \in Z_n^*$  jest równoznaczny warunkowi NWD(a,n)=1. Zatem twierdzenie Eulera jest prostym wnioskiem z ogólnego twierdzenia teoriogrupowego  $a^{rzG}=1$ .

#### 1.7 Zadanie 10.

**Treść**: Załóżmy, że mamy dwie niezależne zmienne losowe  $X_1$  oraz  $X_2$  o wartościach w zbiorze  $Z_2 = \{0,1\}$ . Wykazać, że jeśli  $X_1$  ma rozkład równomierny, to również  $X_1 \oplus X_2$  ma rozkład równomierny. Ten fakt jest podstawą protokołu o nazwie "rzut monetą przez telefon".

Rozwiązanie: Najpierw wykażemy, że odwzorowanie  $Y=X_1\otimes X_2$  jest zmienną losową. Ogólnie rzecz biorąc, jeśli  $(\Omega,\mathfrak{M})$  jest przestrzenią mierzalną,  $(E_t,\mathfrak{F}_t)_{t\in T}$  jest dowolną rodziną przestrzeni mierzalnych, a odwzorowania  $f_t:\Omega\to E_t$  są  $(\mathfrak{M},\mathfrak{F}_t)$  mierzalne dla każdego  $t\in T$  to odwzorowanie  $P_tf_t:\Omega\to P_tf_t$  jest  $(\mathfrak{M},P_tf_t)$  mierzalne. Stosując ten ogólny fakt do naszej sytuacji stwierdzamy, że odwzorowanie  $(X_1,X_2)$  jest  $(\mathfrak{M},2^{\{0,1\}}\otimes 2^{\{0,1\}})$  mierzalne. Odwzorowanie  $S:\{0,1\}\times\{0,1\}\ni (x_1,x_2)\to x_1\oplus x_2\in\{0,1\}$  jest oczywiście  $(2^{\{0,1\}}\otimes 2^{\{0,1\}},2^{\{0,1\}})$  mierzalne, zatem  $Y=X_1\oplus X_2$  jako superpozycja odwzorowań mierzalnych  $(X_1,X_2)$  i S jest  $(\mathfrak{M},2^{\{0,1\}})$  mierzalne, jest więc zmienną losową.

Udowodnimy teraz równomierność rozkładu zmiennej losowej  $Y = X_1 \oplus X_2$ . Oznaczmy:

$$\begin{array}{lcl} A_0 & = & \left\{\omega \in \Omega; X_1(\omega) = 0, X_2(\omega) = 0\right\}, \\ A_1 & = & \left\{\omega \in \Omega; X_1(\omega) = 1, X_2(\omega) = 0\right\}, \\ B_0 & = & \left\{\omega \in \Omega; X_1(\omega) = 1, X_2(\omega) = 1\right\}, \\ B_1 & = & \left\{\omega \in \Omega; X_1(\omega) = 0, X_2(\omega) = 1\right\}. \end{array}$$

Wówczas zdarzenia  $A_0$ ,  $A_1$ ,  $B_0$ ,  $B_1$  są parami rozłączne. Stąd i z niezależności zmiennych losowych  $X_1$  i  $X_2$  oznaczając  $P(X_1=0)=p_0$ ,  $P(X_1=1)=p_1$  dostajemy:

$$P(Y = 1) = P(A_1 \cup B_1) = P(A_1) + P(B_1) =$$

$$= P(X_1 = 1) \cdot P(X_2 = 0) +$$

$$+P(X_1 = 0) \cdot P(X_2 = 1) =$$

$$= p_1 \cdot \frac{1}{2} + p_2 \cdot \frac{1}{2} = \frac{1}{2}$$

ponieważ  $p_0 + p_1 = 1$ . Podobnie:

$$P(Y = 0) = P(A_0 \cup B_0) = P(A_0) + P(B_0) =$$

$$= P(X_1 = 0) \cdot P(X_2 = 0) +$$

$$+P(X_1 = 1) \cdot P(X_2 = 1) =$$

$$= p_1 \cdot \frac{1}{2} + p_2 \cdot \frac{1}{2} = \frac{1}{2}$$

a więc istotnie zmienna losowa  $Y = X_1 \oplus X_2$  ma rozkład równomierny.