

O sekrecie pośród wielu, Ali Babie i portfelu

1. Wstęp

O czym będziemy mówić

- Przedstawienie (pytać, przerywać)
- Wprowadzenie do historyjki

2. Szyfrowanie

Prywatne rozmowy Alicji i Boba

- Szyfr Cezara
- Szyfr podstawieniowy
- Szyfr XOR
- Szyfr Vigenère'a
- RSA

3. Orzeł i reszka na odległość

Kłótnia Alicji i Boba

- Zobowiązanie bitowe
 - Idealna skrzyneczka na kluczyk
 - Zamknięcie skrzynki i wysłanie
 - Wysłanie klucza
- Rozwiązanie z *commitment scheme*
- Inne:
 - Papier, kamień, nożyce
 - Gra w karty (dwa kluczyki)

4. Dowód z wiedzą zerową

Przekonanie o rozwiązaniu zagadki manuskryptu

- Przekonanie prezentera
 - Prawdopodobieństwo $\mathbb{P}[X] = \frac{1}{2^{40}}$
- Fałszerstwo Boba
 - Wartość oczekiwana $\mathbb{E}[X] = 80$.
- Właściwości
 - Prezenter przekonany
 - Fałszerz nikogo nie przekona
 - Zero wycieku danych
 - Nierozróżnialność
- Inne:
 - Układanie kostki rubika
 - Logowanie w systemie internetowym

5. Podział sekretu

Zabezpieczenie hasła pośród znajomych

- Podział na n kluczy, tylko wszystkie otwierają
 - Zwykle dodawanie

- Dodawanie modulo
- Xorowanie

b) Podział na n kluczy, każde k otwiera

- Poprzedni pomysł $\binom{n}{k}$ razy
- Interpolacja wielomianowa Lagrange'a
 - Twierdzenie
 - Konstrukcja
 - Dlaczego działa?
- *Interpolacja Newtona, regresja

c) Klucze ważone

6. Podsumowanie

a) Przydatność matematyki w prawdziwym życiu (poruszone problemy)

b) Inne problemy

- Kto jest bogatszy?
- Hashowanie
- Szyfrowanie, łamanie szyfrów

c) Zachęta do:

- OI(G), OM(G)
- Fundusz
- MOKIK
- Poszukiwania ciekawych tematów
- Własnej pracy
(<http://informatyka.wroc.pl/security>)
(<http://cubix.one.pl/files/szyfry.zip>)
- Kontakt: mail, WWW, FB

d) Podziękowanie

7. * RSA Przydatne: kongruencje, MTF, Chińskie tw. o resz- tach, Tw. Eulera, Ciało \mathbb{Z}_p

a) Zasada działania

b) Generowanie kluczy

- Znajdź 2 duże liczby pierwsze p, q podobnej wielkości, ale o dużej różnicy
- Niech $n := pq$, oblicz $\varphi(n) = (p-1)(q-1)$
- Weź losowe e t.ż. $\text{NWD}(e, \varphi(n)) = 1$
- Znajdź d t.ż. $ed \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$
- Klucz publiczny: (n, e)
- Klucz prywatny: (n, d)

c) Szyfrowanie: $m^e \pmod n$

d) Deszyfrowanie: $m^d \pmod n$

e) Dlaczego...

- ...działa (de)szyfrowanie?
- ...trudno złamać?

f) Zastosowanie do zobowiązania bitowego

g) **2 kluczyki w grze w karty na odległość