



# Výpočetní technika a lékařská informatika

## Šifrování

Mgr. Markéta Trnečková, Ph.D.

# Komunikace



- Alice = odesílatel (např. lékař)
- Bob = příjemce (např. laboratoř)
- Ctirad = útočník (neoprávněná osoba)

## Otázky:

- Jak zabránit Ctiradovi číst zprávu?
- Jak zajistit, že zpráva nebyla změněna?
- Jak ověřit, kdo zprávu odeslal?

# Co znamená „bezpečná komunikace“?

- **Důvěrnost (confidentiality)**
  - nikdo nepovolaný nemůže číst zprávu
- **Integrita (integrity)**
  - zpráva nebyla během přenosu změněna
- **Autenticita (authenticity)**
  - víme, kdo zprávu odeslal
- **Nepopiratelnost (non-repudiation)**
  - odesílatel nemůže popřít odeslání zprávy
  
- přenos zdravotnických dat (lékař ↔ laboratoř)
- ukládání dat pacientů v databázích
- zabezpečení komunikace (HTTPS)

## Příklad:

- laboratorní výsledek je zašifrován před odesláním
- pouze oprávněný příjemce ho může přečíst

# Steganografie

- **Steganografie** – ukrytí existence zprávy
- cílem je, aby si útočník nevšiml, že komunikace probíhá
- **Není totéž jako šifrování!**
  - šifrování: zpráva je vidět, ale není čitelná
  - steganografie: zpráva není vidět
- **Příklady:**
  - neviditelný inkoust
  - digitální steganografie – skrytí dat v obraze (např. v pixelech)
- **Poznámka:**
  - v praxi se často kombinuje se šifrováním



Co oči nevidí,  
to srdce nebolí.

# Kódování

- **Kódování** – převod informace do jiné reprezentace

- **Příklady:**

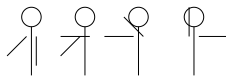
- abeceda (text → znaky)

AHOJ

- Morseova abeceda

· – | · · · · | – – – | · – – –

- Semaforová abeceda



- Braillovo písmo

● ○   ● ○   ○ ●  
○ ○   ● ●   ● ●  
○ ○   ○ ○   ○ ○

- Kódování pro počítače – ASCII, UTF8

- **Vlastnosti**

- bezpečný (bezpečnější než šifry)
- náročnější na realizaci, zejména distribuce a utajení slovníku



# Šifrování

- **Holý text** – původní (čitelná) zpráva
- **Šifrovaný text** – nečitelná zpráva bez klíče
- **Klíč** – tajná informace řídící šifrování
- Šifra = algoritmus, který převádí holý text na šifrovaný

## Cíl:

- zajistit **důvěrnost** informace

## Historické principy

- **substituce** – záměna znaků
- **transpozice** – změna pořadí znaků

## Poznámka:

- moderní šifry jsou matematicky mnohem složitější

## Příklad

Jaký je rozdíl mezi kódováním a šifrováním?

# Kódování vs. šifrování

## ■ Kódování

- cílem je reprezentace dat
- příklad: UTF-8, Morseovka

## ■ Šifrování

- cílem je utajení informace
- používá klíč
- bez klíče není zpráva čitelná

# Dělení šifer

## ■ Symetrické šifry:

- k rozšifrování se používá symetrická operace k operaci zašifrování (používají stejný klíč)
- Alice a Bob si soukromě domluví klíč
- Alice tímto klíčem zprávu zašifruje, Bob jí pomocí stejného klíče dešifruje
- nízká výpočetní náročnost
- je potřeba sdílet klíč

## ■ Asymetrické šifry:

- používají se dva klíče – jeden pro šifrování, druhý pro dešifrování
- Alice požádá Boba o šifrovací klíč, tím zašifruje zprávu a odešle jí
- Bob dešifrovacím klíčem zprávu dešifruje
- znalost šifrovacího klíče neumožňuje dešifrovat zprávu, je možné ho předat Alici veřejně (*veřejný klíč*)
- dešifrovací klíč je tajný (*soukromý klíč*)
- vyšší výpočetní náročnost

- Často se používají současně – asymetrické šifrování pro výměnu klíče pro symetrické (HTTPS, e-mailová korespondence)

# Vědy o šifrách

## ■ Kryptografie:

- šifrovací postupy
- to, co dělají Alice a Bob
- přímá spojitost s matematikou

## ■ Kryptoanalýza:

- to, co dělá Ctirad
- má k dispozici zašifrovaný text a snaží se ho rozšifrovat
- na rozdíl od Boba nemá klíč, jak text rozšifrovat
- neexaktní – frekvence písmen v textu, uhádnutí slova

## ■ Kryptologie:

- spojení kryptoanalýzy a kryptografie

## Transpoziční šifry

- mění pouze pořadí písmen (znaky zůstávají stejné, jen se přeskupují)
- většina je založena na geometrickém postupu

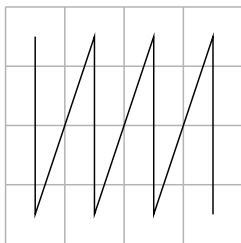
KDO SPI JAKO BY JEDL

- Kdos Pij Akoby Je dl
- KkDoObSyPjleJdAl
- LDEJ YBOK AJIP SODK  
KOPJKBJD
- DSIAOYEL
- KPKJ DSIA OYEL OJBD

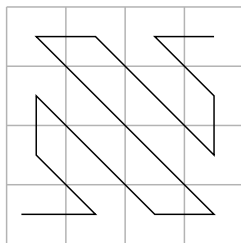
```
  K   P   K   J
   D S I A O Y E L
    O   J   B   D
```

# Transpoziční šifry

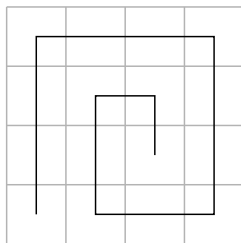
- stejná zpráva může mít více různých uspořádání
- klíčem je způsob přeskupení (např. mřížka)



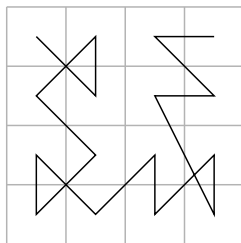
K	P	K	J
D	I	O	E
O	J	B	D
S	A	Y	L



O	B	D	L
S	K	Y	E
O	P	A	J
K	D	I	J



S	P	I	J
O	E	D	A
D	J	L	K
K	Y	B	O



K	O	D	L
S	D	J	E
J	P	K	B
I	A	O	Y

# Kryptoanalýza

- **Hrubá síla** – vyzkoušíme všechny možnosti

## Příklad

Kolik existuje různých možností pro zprávu délky  $m$  znaků?

### Problém:

- počet možností rychle roste
- i pro krátké zprávy je výpočet náročný

### Poznámka:

- u moderních šifer je hrubá síla prakticky nemožná

# Transpoziční šifry dle klíče

- **Klíč:** určuje pořadí sloupců

K	L	I	C		C	I	K	L	
<hr/>					<hr/>				
K	D	O	S		S	O	K	D	
P	I	J	A	⇒	A	J	P	I	⇒
K	O	B	Y		Y	B	K	O	SOKDAJPIYBKOLDJE
J	E	D	L		L	D	J	E	

# Kryptoanalýza

- SOKDAJPIYBKOLDJE
- neznáme délku klíče
- zpráva má délku 16 znaků  $\Rightarrow$  klíč může mít délku 2, 4 nebo 8
  
- přepíšeme zprávu do  $n$  sloupců
- analyzujeme jednotlivé řádky
  
- **Pozorování:**
  - v českém jazyce tvoří samohlásky cca 40% znaků
  - nesprávné uspořádání tuto vlastnost poruší
  
- využijeme znalost jazyka (digramy, trigramy)

# Proč tyto šifry dnes nepoužíváme?

- zachovávají statistické vlastnosti jazyka
- lze je prolomit analýzou textu
- malé množství možných klíčů

## Důsledek:

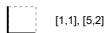
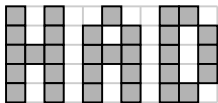
- nejsou bezpečné pro citlivá data

## Příklad:

- zdravotnická dokumentace musí být chráněna moderní kryptografií

# Grafické šifry

1, 1, 1, 2, 1, 2, 1, 2, 2, 1  
1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1  
3, 1, 3, 1, 1, 1, 1  
1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1  
1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 2, 1



[1,1], [5,2]



[1,1], [5,2]



[1,2]



[2,2], [3,1], [5,1]



[3,2]

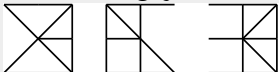


[3,1], [5,1]



## Příklad

Jak asi funguje následující grafická šifra?



## Substituční šifry

- jednotlivá písmena nahrazuje jinými písmeny, či znaky
- pořadí znaků zůstává zachováno
- originální text, ŠIFROVANÝ TEXT

■ a b c d e f g h i j k l m n o p q r s t u v w x y z  
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25

- **Obrácená abeceda**  $25 - x$

a b c d e f g h i j k l m n o p q r s t u v w x y z  
Z Y X W V U T S R Q P O N M L K J I H G F E D C B A

co nejde silou jde rozumem

XL MVQWV HROLF QWV ILAFNVN

- **Lineární transformace**  $(ax + b) \bmod 26$ ,  $a$  nesoudělné s 26

$3x + 5$

a b c d e f g h i j k l m n o p q r s t u v w x y z  
F I L O R U X A D G J L P S V Y B E H K N Q T W Z C

# Vlastnosti substitučních šifer

- zachovávají strukturu textu
- zachovávají frekvenci písmen

## Důsledek:

- lze je prolomit pomocí statistické analýzy

## Příklad:

- v češtině se často vyskytuje „E“, „A“, „O“
- nejčastější znak v šifře bude pravděpodobně „E“

# Kryptoanalýza substitučních šifer

## ■ Frekvenční analýza

- analyzujeme četnost znaků
- porovnáváme s přirozeným jazykem

## ■ Digramy a trigramy

- např. „ch“, „st“, „pr“
- pomáhají rekonstruovat text

## ■ Závěr:

- substituční šifry nejsou bezpečné

# Césarova šifra

- Substituční šifra
- Každý znak abecedy posune o určitý počet míst v abecedě (počet míst = klíč)
- Např. pro posun o 2:  $a \rightarrow c$ ,  $b \rightarrow d$ , ...  
a b c d e f g h i j k l m n o p q r s t u v w x y z  
C D E F G H I J K L M N O P Q R S T U V W X Y Z A B
- PGJCBGLHNKPVWFQBKVC

## Příklad

Jak můžeme tuto šifru zapsat matematicky?

# Kryptoanalýza

## Příklad

Kolik je možných zakódování zprávy?

## Příklad

Pomocí metody hrubé síly dešifrujte zprávu:

ATCDRWHTCTYSGXKHTSGT

Naznačte, jak byste řešili tuto úlohu algoritmicky.

# Vigenèrova šifra

- Substituční šifra, založená na Césarově
- Pro kódování se používá klíč – slovo
- každé písmeno se šifruje jiným posunem
- **Princip:**
  - klíč opakujeme pod zprávu
  - každý znak šifrujeme podle odpovídajícího písmene klíče

	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z
a	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
b	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A
c	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B
d	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C
e	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D
f	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E
g	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	A	B	C	D	E	F

...

- Klíč = "abc", zpráva = "ahoj" → "AIQJ"

## Příklad

Příklad

Je tato šifra bezpečnější než Césarova?

## Proč je Vigenèrova šifra lepší?

- nepoužívá jeden posun (jako César)
- používá více různých posunů

### Důsledek:

- frekvence písmen se „rozbije“
- jednoduchá frekvenční analýza nefunguje
- dlouho považována za „neprolomitelnou“

### ■ **Ve skutečnosti:**

- lze ji prolomit analýzou textu (složitější)
- závisí na délce klíče

# Shrnutí klasických šifer

- transpoziční šifry – mění pořadí znaků
- substituční šifry – mění znaky
- **Společný problém:**
  - zachovávají statistické vlastnosti jazyka
  - lze je prolomit analýzou textu
- **Důsledek:**
  - nejsou vhodné pro ochranu citlivých dat

# Problém klasických šifer

- všechny klasické šifry jsme dokázali prolomit
- využívají vlastnosti přirozeného jazyka
- mají malý prostor klíčů

## Otázka:

- Jak navrhnout šifru, kterou nelze prolomit?

## Řešení:

- matematika + výpočetní složitost

# Moderní kryptografie

- založená na matematice
- bezpečnost není založena na utajení algoritmu
- ale na **tajnosti klíče**

## Princip:

- algoritmus je veřejný
- bezpečnost zajišťuje klíč

## Kerckhoffsův princip:

- systém musí být bezpečný, i když útočník zná algoritmus

# Symetrické šifry

- jeden klíč pro šifrování i dešifrování
- velmi rychlé

## Příklad:

- AES (Advanced Encryption Standard)

## Použití:

- šifrování disků
- databáze pacientů
- přenos velkých dat

## Problém:

- jak bezpečně sdílet klíč?

# AES – základní princip

- symetrická bloková šifra
- standard pro moderní šifrování

## Vlastnosti:

- pracuje s bloky o velikosti 128 bitů
- používá klíče délky 128, 192 nebo 256 bitů
- provádí opakované transformace (tzv. kola)

## Myšlenka:

- data se postupně „zamíchají“ a „přepočítají“

# Jak funguje AES

- vstup: blok dat (128 bitů)
- výstup: zašifrovaný blok

## Každé kolo obsahuje:

- **SubBytes** – nahrazení hodnot (substituce)
- **ShiftRows** – posun řádků
- **MixColumns** – promíchání dat
- **AddRoundKey** – přidání klíče

## Počet kol:

- 10 (pro 128bitový klíč)

# AES – malý ilustrační příklad

## Zjednodušení:

- místo 128 bitů použijeme 4 čísla ( $2 \times 2$  matice)
- hodnoty 0–9 (místo 0–255)

## Vstup:

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{pmatrix}$$

## 1. SubBytes (nahrazení):

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 4 & 7 \\ 2 & 5 \end{pmatrix}$$

(použijeme jednoduchou tabulku nahrazení)

# AES – malý ilustrační příklad

## 2. ShiftRows (posun řádků):

- každý řádek se posune doleva o jiný počet pozic
- v našem zjednodušeném příkladu:
  - 1. řádek: neposouváme
  - 2. řádek: posun o 1

$$\begin{pmatrix} 4 & 7 \\ 2 & 5 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 4 & 7 \\ 5 & 2 \end{pmatrix}$$

## 3. MixColumns (promíchání):

- každý prvek je lineární kombinací všech prvků, např.

$$\begin{pmatrix} 4 & 7 \\ 5 & 2 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} (4+5) & (7+2) \\ (4+2) & (7+5) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 9 & 9 \\ 6 & 2 \end{pmatrix} \pmod{10}$$

# AES – malý ilustrační příklad

## 4. AddRoundKey:

Klíč:

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 9 & 9 \\ 6 & 2 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 7 & 3 \end{pmatrix} \pmod{10}$$

**Výsledek po 1 kole**

# Intuice AES

- kombinace:
  - substituce (jako klasické šifry)
  - permutace (přeskupení dat)
- opakování těchto kroků  $\Rightarrow$  silné „zamíchání“

## Důsledek:

- výstup nemá žádnou zjevnou strukturu
- nelze využít statistiku jazyka

## Srovnání:

- klasické šifry  $\rightarrow$  prolomitelné
- AES  $\rightarrow$  prakticky neprolomitelné

# Asymetrické šifry

- dva klíče:
  - veřejný (public key)
  - soukromý (private key)

## Princip:

- veřejný klíč šifruje
- soukromý klíč dešifruje

## Příklady:

- RSA
- ECC

## Výhoda:

- není nutné tajně sdílet klíč

# RSA – základní princip

- asymetrická šifra (dva klíče)
- veřejný klíč: šifrování
- soukromý klíč: dešifrování

## Myšlenka:

- snadné: násobení velkých čísel
- obtížné: rozklad na prvočísla

## Princip:

- vybereme dvě velká prvočísla  $p, q$
- spočítáme  $n = p \cdot q$
- vytvoříme dvojici klíčů

## RSA – šifrování

- zprávu převedeme na číslo  $m$
- zašifrování:

$$c = m^e \bmod n$$

- dešifrování:

$$m = c^d \bmod n$$

- $(e, n)$  = veřejný klíč
- $(d, n)$  = soukromý klíč
- $e$  a  $d$  jsou navzájem inverzní modulo  $\varphi(n) = (p - 1)(q - 1)$  (Eulerova funkce)

## RSA – malý příklad

Zvolíme malá čísla (jen pro ilustraci):

- $p = 3, q = 11$
- $n = 33$

Klíče:

- veřejný: ( $e = 3, n = 33$ )
- soukromý: ( $d = 7, n = 33$ )

Zpráva:  $m = 4$

$$c = 4^3 \pmod{33} = 64 \pmod{33} = 31$$

$$m = 31^7 \pmod{33} = 4$$

# Jak se to používá v praxi

- asymetrická kryptografie:
  - použije se pro výměnu klíče
- symetrická kryptografie:
  - použije se pro samotná data

## Příklad: HTTPS

- výměna klíče pomocí RSA/ECC
- přenos dat pomocí AES

# Hashovací funkce

- převod dat na krátký otisk (hash)
- např. SHA-256

## Vlastnosti:

- jednosměrnost
- malá změna vstupu  $\Rightarrow$  velká změna výstupu
- odolnost proti kolizím

## Použití:

- kontrola integrity dat
- ukládání hesel

# Digitální podpis

- zajišťuje:
  - autenticitu
  - integritu
  - nepopiratelnost

## Princip:

- vytvoří se hash dokumentu
- hash se zašifruje soukromým klíčem

## Ověření:

- pomocí veřejného klíče

# Digitální podpis v praxi

- eRecept
- zdravotnická dokumentace
- komunikace s pojišťovny

## Příklad:

- lékař podepíše laboratorní výsledek
- příjemce ověří, že nebyl změněn

# Certifikáty a důvěra

- jak víme, že veřejný klíč patří správné osobě?

## Řešení:

- digitální certifikát
- certifikační autorita (CA)

## Použití:

- HTTPS
- přístup do systémů

## Co si odnést

- kódování  $\neq$  šifrování
- klasické šifry nejsou bezpečné
- moderní kryptografie = práce s klíči
- kombinujeme více metod:
  - šifrování (AES)
  - asymetrie (RSA)
  - hash
  - digitální podpis

**Cíl:** chránit citlivá data (např. zdravotnická)