

Úvod do kryptografie

Milan Radojčić

SSPŠaG – KBB

11. listopada 2025



Hlavní body

Úvod

Kryptografické pojmy

Monoalfabetické substitiční šifry

Vigenèrova šifra

Transpoziční šifry



Hlavní body

Úvod

Kryptografické pojmy

Monoalfabetické substitiční šifry

Vigenèrova šifra

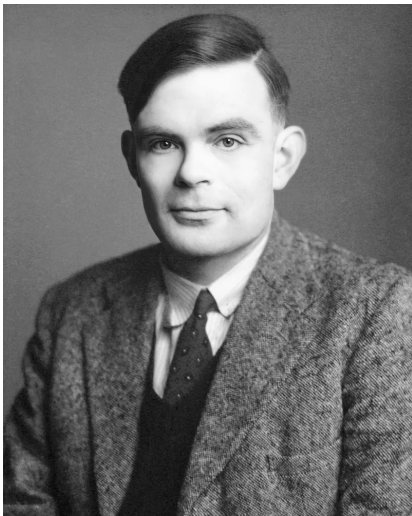
Transpoziční šifry











Stručná historie kryptografie

- ▶ Nejstarší známý důkaz „kryptografie“ je z roku 1900 př. n. l. z Egypta.
- ▶ Velkou část doby klasické kryptografie jsou známy jen *monoalfabetické* šifry.
 - To změnil Leon Battista Alberti v 15. st.¹
 - Jeho nápad dokončil Blaise Vigenère a po něm se šifra dnes jmenuje.
- ▶ Po celou dobu klasické kryptografie byly známy jen symetrické kryptosystémy.
 - Přelomové je období 70. let 20. století — vzniká Diffie-Hellman a RSA.

¹Alberti byl příkladem renesančního člověka. Vystudoval práva a poté matematiku a fyziku. Ale dále maloval, skládal hudbu, psal knihy, věnoval se architektuře a prý byl skvělým atletem.



Hlavní body

Úvod

Kryptografické pojmy

Monoalfabetické substitiční šifry

Vigenèrova šifra

Transpoziční šifry



Základní pojmy

- ▶ **Kryptologie/Kryptografie** – věda o utajování zpráv
 - **Kryptoanalýza** – nauka o prolamování šifer
- ▶ **Otevřený text/Plaintext (OT)** – text, který je určen k utajení
- ▶ **Šifrování** – proces, který převádí Otevřený text na Šifrový text
- ▶ **Šifrový text/Ciphertext (ŠT)** – text, ze kterého není zjistitelný OT (bez dalších znalostí)
- ▶ **Šifra** – konkrétní metoda, která převádí OT na ŠT
- ▶ **Šifrovací systém** – pomocí nějakého algoritmu převádí OT na ŠT



Dělení šifer

► *Historické metody*

1. **Substituční**
2. **Transpoziční**
3. **Kódové knihy**

► *Podle vztahu klíčů*

1. **Symetrické** – dešifrovací klíč *je odvoditelný* ze šifrovacího
2. **Asymetrické** – dešifrovací klíč *není odvoditelný* ze šifrovacího



Hlavní body

Úvod

Kryptografické pojmy

Monoalfabetické substitiční šifry

Vigenèrova šifra

Transpoziční šifry



Substituční šifry

- ▶ Substituční šifry provádí tzv. **konfúzi** — snaží se schovat závislost ŠT na OT pomocí *komplikovaného* vztahu s klíčem.
- ▶ Příkladem může být Césarova šifra nebo Vigenèrova šifra.
- ▶ Bude nás zajímat, jestli je daná šifra *monoalfabetická* nebo *polyalfabetická*.
 - **Monoalfabetická** – Písmena na různých pozicích se *šifrují vždy stejně*; používá *jen jednu* tabulku/„abecedu“ k šifrování.
 - **Polyalfabetická** – Písmena na různých pozicích se *můžou šifrovat různě*; používá *více* tabulek/„abeced“ k šifrování.



Substituční šifry

- Často budeme chtít pracovat s čísly místo textu. Bez újmy na obecnosti se omezíme na anglické texty, pro konvertování budeme používat tuto tabulku:

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25



Césarova šifra

Césarovu šifru můžeme popsat vztahem:

$$c \equiv (p + k) \pmod{26},$$

kde p je plaintext, c je ciphertext a k je klíč.

Pro dešifrování platí

$$p \equiv (c - k) \pmod{26}.$$

- ▶ Symetrická
- ▶ Monoalfabetická



Ukázka Césarovy šifry

Začneme zprávou:

SECRET MESSAGE

Rozdělíme si ji do bloků o 5 písmenech. Poslední blok doplníme znakem Z aby se vešel do správné velikosti.

SECRE TMESS AGEZZ

Převedeme na čísla s pomocí tabulky:

18 4 2 17 4 19 12 4 18 18 0 6 4 25 25



Ukázka Céсарovy šifry

18 4 2 17 4 19 12 4 18 18 0 6 4 25 25

S použitím vztahu $c \equiv (p + k) \pmod{26}$ a klíče $k = 5$ získáme:

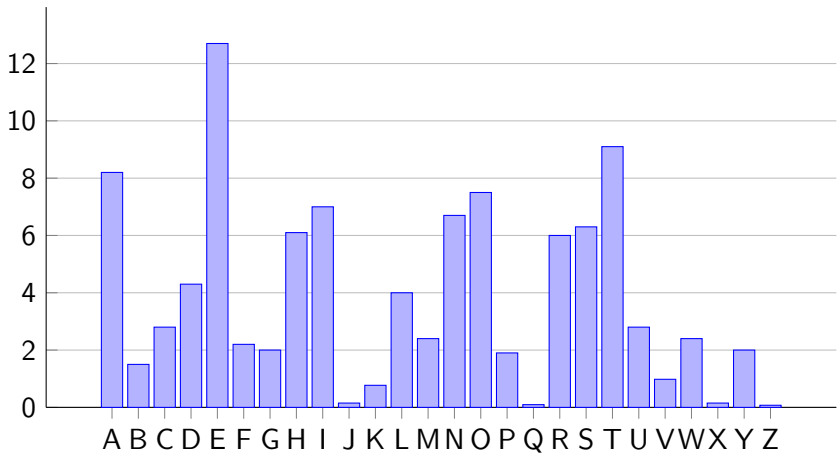
23 9 7 22 9 24 17 9 23 23 5 11 9 4 4

Po převodu zpět na písmena dostáváme:

XJHWJ YRJXX FLJEE



Frekvenční analýza



Četnost písmen v anglickém jazyce



Frekvenční analýza

- ▶ Při použití Césarovy se dvě stejná písmena na různých pozicích zašifrují vždy stejně.
- ▶ Můžeme analyzovat četnost písmen v šifrovaném textu a porovnávat ji s průměrnou četností v normálním textu.
- ▶ Pokud třeba zjistíme, že nejčastější písmeno v šifrovaném textu je A a nejčastější v průměrném anglickém textu je E tak můžeme zjistit klíč jako

$$A \equiv (E + k) \pmod{26}$$

$$O \equiv (4 + k) \pmod{26}$$

$$k \equiv -4 \pmod{26}$$

- ▶ Museli jsme znát používaný kryptosystém.
- ▶ Museli jsme znát jazyk otevřeného textu.



Afinní šifra

Afinní šifra je dána transformací

$$c \equiv (a \cdot p + b) \pmod{26}.$$

Parametry a a b tvoří klíč.²

Pro dešifrování platí

$$p \equiv a^{-1} \cdot (c - b) \pmod{26}.$$

Z tohoto nám plyne podmínka $\gcd(a, 26) = 1$.

► **Symetrická**

► **Monoalfabetická**

²Pro $a = 1$ je afinní šifra stejná jako Césarova.



Frekvenční analýza

- ▶ Na afinní šifru lze také použít.
- ▶ Uvažujme zase případ, že E se zašifrovalo na B.

$$B \equiv a \cdot E + b \pmod{26}$$

$$1 \equiv a \cdot 4 + b \pmod{26}$$

$$-b \equiv 4a \pmod{26}$$

- ▶ Tato rovnice má více řešení!
- ▶ Narazili jsme na problém, jak ho vyřešíme?



Frekvenční analýza

- ▶ Máme v rovnici 2 neznámé, potřebujeme tedy alespoň **dvě dvojice písmen**.
- ▶ Zkusme tedy situaci, že E se zašifrovalo na B a T se zašifrovalo na C. Máme rovnice

$$B \equiv a \cdot E + b \pmod{26}$$

a

$$C \equiv a \cdot T + b \pmod{26}.$$

- ▶ Ty už mají jednoznačné řešení.



Hlavní body

Úvod

Kryptografické pojmy

Monoalfabetické substitiční šifry

Vigenèrova šifra

Transpoziční šifry



Vigenèrova šifra

U **Vigenèrovy šifry** je klíčem text. Každé písmeno v OT pak zašifrujeme Césarovou šifrou, kde klíčem bude písmeno na stejné pozici v klíči. Pokud je klíč kratší než OT tak jej opakujeme.

„Matematicky“ můžeme zapsat

$$c_i = (p_i + k_i) \mod 26.$$

- ▶ Symetrická
- ▶ Polyalfabetická!



Ukázka Vigenèrovy šifry

Vezměme zase zprávu: SECRET MESSAGE a jako klíč vezmeme slovo ORANGE.

Klíč	O	R	A	N	G	E	O	R	A	N	G	E	O
OT	S	E	C	R	E	T	M	E	S	S	A	G	E
ŠT	G	V	C	E	K	X	A	V	S	F	G	K	S



Analýza Vigenèrovy šifry

- ▶ Vigenère je **polyalfabetická** šifra, takže FA nejde přímo použít.
- ▶ Co když ale známe délku klíče?
 - Když je délka n , tak se dá na šifru koukat jako na n -krát **Césarovu šifru!**



Analýza Vigenèrovy šifry

Pro délku klíče 3:

Klíč	A	B	C	A	B	C	A	B	C	A	B
OT	T	A	J	N	A	Z	P	R	A	V	A
ŠT	T	B	L	N	B	B	P	S	C	V	B



Analýza Vigenèrovy šifry

Pro plaintext s jediným písmenem:

Klíč	A	B	C	A	B	C	A	B	C	A	B
OT	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D	D
ŠT	D	E	F	D	E	F	D	E	F	D	E



Analýza Vigenèrovy šifry

- ▶ Pokud známe délku klíče, tak lze použít stejný postup jako u Césarovy šifry.
- ▶ Pomoc chytré metody jde ale i *odhadnout délka klíče*.
- ▶ Tomuto celému postupu se říká **Kasiského test** (angl. *Kasiski examination*)
 - Objevená Babbagem v roce 1846.
 - Později nezávisle publikována Friedrichem Kasiskim v roce 1863.



Kasiského test

W U B E F I Q L Z U R M V O F E H M Y M W T
 I X C G T M P I F K R Z U P M V O I R Q M M
 W O Z M P U L M B N Y V Q Q Q M V M V J L E
 Y M H F E F N Z P S D L P P S D L P E V Q M
 W C X Y M D A V Q E E F I Q C A Y T Q O W C
 X Y M W M S E M E F C F W Y E Y Q E T R L I
 Q Y C G M T W C W F B S M Y F P L R X T Q Y
 E E X M R U L U K S G W F P T L R Q A E R L
 U V P M V Y Q Y C X T W F Q L M T E L S F J
 P Q E H M O Z C I W C I W F P Z S L M A E Z
 I Q V L Q M Z V P P X A W C S M Z M O R V G
 V V Q S Z E T R L Q Z P B J A Z V Q I Y X E
 W W O I C C G D W H Q M M V O W S G N T J P
 F P P A Y B I Y B J U T W R L Q K L L L M D
 P Y V A C D C F Q N Z P I F P P K S D V P T
 I D G X M Q Q V E B M Q A L K E Z M G C V K
 U Z K I Z B Z L I U A M M V Z

Šifrový text



Kasiského test

WUB **E F I Q** L Z U R M V O F E H M Y M W T
 I X C G T M P I F K R Z U P M V O I R Q M M
 W O Z M P U L M B N Y V Q Q Q M V M V J L E
 Y M H F E F N Z P S D L P P S D L P E V Q M
 W C X Y M D A V Q E **E F I Q** C A Y T Q O W C
 X Y M W M S E M E F C F W Y E Y Q E T R L I
 Q Y C G M T W C W F B S M Y F P L R X T Q Y
 E E X M R U L U K S G W F P T L R Q A E R L
 U V P M V Y Q Y C X T W F Q L M T E L S F J
 P Q E H M O Z C I W C I W F P Z S L M A E Z
 I Q V L Q M Z V P P X A W C S M Z M O R V G
 V V Q S Z E T R L Q Z P B J A Z V Q I Y X E
 W W O I C C G D W H Q M M V O W S G N T J P
 F P P A Y B I Y B J U T W R L Q K L L L M D
 P Y V A C D C F Q N Z P I F P P K S D V P T
 I D G X M Q Q V E B M Q A L K E Z M G C V K
 U Z K I Z B Z L I U A M M V Z

Opakování EFIQ



Kasiského test

W U B E F I Q L Z U R M V O F E H M Y M W T
I X C G T M P I F K R Z U P M V O I R Q M M
W O Z M P U L M B N Y V Q Q Q M V M V J L E
Y M H F E F N Z **P S D L P P S D L P** E V Q M
W C X Y M D A V Q E E F I Q C A Y T Q O W C
X Y M W M S E M E F C F W Y E Y Q E T R L I
Q Y C G M T W C W F B S M Y F P L R X T Q Y
E E X M R U L U K S G W F P T L R Q A E R L
U V P M V Y Q Y C X T W F Q L M T E L S F J
P Q E H M O Z C I W C I W F P Z S L M A E Z
I Q V L Q M Z V P P X A W C S M Z M O R V G
V V Q S Z E T R L Q Z P B J A Z V Q I Y X E
W W O I C C G D W H Q M M V O W S G N T J P
F P P A Y B I Y B J U T W R L Q K L L L M D
P Y V A C D C F Q N Z P I F P P K S D V P T
I D G X M Q Q V E B M Q A L K E Z M G C V K
U Z K I Z B Z L I U A M M V Z

Opakování PSDLP



Kasiského test

W U B E F I Q L Z U R M V O F E H M Y M W T
I X C G T M P I F K R Z U P M V O I R Q M M
W O Z M P U L M B N Y V Q Q Q M V M V J L E
Y M H F E F N Z P S D L P P S D L P E V Q M
W C X Y M D A V Q E E F I Q C A Y T Q O W C
X Y M W M S E M E F C F W Y E Y Q E T R L I
Q Y C G M T W C W F B S M Y F P L R X T Q Y
E E X M R U L U K S G W F P T L R Q A E R L
U V P M V Y Q Y C X T W F Q L M T E L S F J
P Q E H M O Z C I W C I W F P Z S L M A E Z
I Q V L Q M Z V P P X A W C S M Z M O R V G
V V Q S Z E T R L Q Z P B J A Z V Q I Y X E
W W O I C C G D W H Q M M V O W S G N T J P
F P P A Y B I Y B J U T W R L Q K L L L M D
P Y V A C D C F Q N Z P I F P P K S D V P T
I D G X M Q Q V E B M Q A L K E Z M G C V K
U Z K I Z B Z L I U A M M V Z

Opakování WCXYM



Kasiského test

W U B E F I Q L Z U R M V O F E H M Y M W T
 I X C G T M P I F K R Z U P M V O I R Q M M
 W O Z M P U L M B N Y V Q Q Q M V M V J L E
 Y M H F E F N Z P S D L P P S D L P E V Q M
 W C X Y M D A V Q E E F I Q C A Y T Q O W C
 X Y M W M S E M E F C F W Y E Y Q **E T R L** I
 Q Y C G M T W C W F B S M Y F P L R X T Q Y
 E E X M R U L U K S G W F P T L R Q A E R L
 U V P M V Y Q Y C X T W F Q L M T E L S F J
 P Q E H M O Z C I W C I W F P Z S L M A E Z
 I Q V L Q M Z V P P X A W C S M Z M O R V G
 V V Q S Z **E T R L** Q Z P B J A Z V Q I Y X E
 W W O I C C G D W H Q M M V O W S G N T J P
 F P P A Y B I Y B J U T W R L Q K L L L M D
 P Y V A C D C F Q N Z P I F P P K S D V P T
 I D G X M Q Q V E B M Q A L K E Z M G C V K
 U Z K I Z B Z L I U A M M V Z

Opakování ETRL



Kasiského test

Opakovaný text	Vzdálenost	Možné klíče
EFIQ	95	5, 19
PSDLP	5	5
WCXYM	20	2, 4, 5, 10, 20
ETRL	120	2, 3, 4, 5, 6, 8, 10, 12, 15, 20

- Jakou délku má nejpravděpodobněji klíč?



Kasiského test

Opakovaný text	Vzdálenost	Možné klíče
EFIQ	95	5, 19
PSDLP	5	5
WCXYM	20	2, 4, 5, 10, 20
ETRL	120	2, 3, 4, 5, 6, 8, 10, 12, 15, 20

- Klíč má nejpravděpodobněji délku 5.



Hlavní body

Úvod

Kryptografické pojmy

Monoalfabetické substitiční šifry

Vigenèrova šifra

Transpoziční šifry



Transpoziční šifry

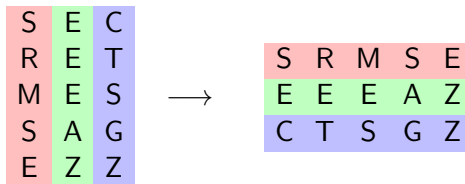
- ▶ Cílem transpozičních šifer je **difúze**, tj. rozptyl informace po celém ŠT.
- ▶ Nejjednodušším příkladem transpoziční šifry je **sloupcová transpozice**.



Sloupcová transpozice

Šifrový text si zapíšeme pod sebe do řádků o délce n znaků.³ Poté text opíšeme po sloupcích.

OT: SECRET MESSAGE



ŠT: SRMSEEEEAZCTSGZ

Klíčem je naše číslo n — na kolik sloupců jsme text rozdělili.

³Zde musíme využít padding



Šifrování „na plot“ (rail fence)

Klíčem bude počet řádků, které budeme při šifrování používat. Text si vypíšeme do tabulky s tím, že budeme „skákat“ mezi řádky.

OT: SECRET MESSAGE

S				E				S				E
	E		R		T		E		S		G	
		C				M				A		

ŠT: SESEERTESGCMA

