1

```
x, y \in \mathbb{Z}_{27}
x \mapsto x \cdot k + l \mod 27
y \mapsto y \cdot k + l \mod 27
x \cdot k + l \equiv y \cdot k + l \mod 27
x \cdot k \equiv y \cdot k \mod 27
ale 27 není prvočíslo, tedy platí
x \equiv y \mod \frac{27}{\gcd(27,k)}
Tedy pokud například zvolíme k = 9, protože 27 = 3 \cdot 9. l je libovolné,
protože se vždy odečte, zvolme tedy l=0.
Poté jdeme "pozpátku".
x \equiv y \mod 3 což například platí pro x = 5 a y = 2
Tedy poté
x: 5 \mapsto 5 \cdot 9 \equiv 18 \mod 27
y: 2 \mapsto 2 \cdot 9 \equiv 18 \mod 27
Tedy dvě různé zprávy (čísla) se zašifrují na stejné číslo. Dvojice tedy je
např. (9,0). Stejně tak to funguje i pro k=3
```

2

```
x - nezašifrované písmeno první část x\mapsto x+a\mod 256\ (\coloneqq y) druhá část y\mapsto y\cdot c+b\mod 256\ (\coloneqq e)e - zašifrované písmeno po dosazení za y je to vlastně x\mapsto (x+a)\cdot c+b\mod 256\ (\coloneqq e) Tedy funkci Kas lze vyjádřit vzorcem Kas(x,a,b,c)=x\cdot c+(a\cdot c+b)\mod 256 Tedy to je afinní šifra, kde jeden klíč je c\in\mathbb{Z}_{256}^* a druhý je (a\cdot c+b)\in\mathbb{Z}_{256} Takže to je obyčejná afinní šifra, akorát s trochu jiným klíčem. Bezpečnosti to teda určitě nepomůže.
```

Mějme tedy množinu A velkých písmen anglické abecedy, tedy $|\mathbb{A}|=26$. Index koincidence textu x délky n se počítá jako $I_c(x)=\sum_{i\in\mathbb{A}}\frac{f_i\cdot(f_i-1)}{n\cdot(n-1)}$ z definice, kde f_i značí počet výskytů písmene i v textu x. Ale $\frac{f_i}{n}$ vlastně značí pravděpodobnost toho, že pokud vybereme náhodný znak z x, bude to i. Jelikož text je náhodný ze 26 znaků, potom ta pravděpodobnost je rovna $\frac{1}{26}$. Pokud uvažujeme délku text $n\to\infty$, tak je rozdíl f_i a f_i-1 (i n a n-1) zanedbatelný, tedy můžeme psát $I_c(x)=\sum_{i\in\mathbb{A}}\left(\frac{1}{26}\right)^2$. Tato suma je konečná přes 26 prvků množiny \mathbb{A} tedy $I_c(x)=26\cdot\left(\frac{1}{26}\right)^2=\frac{1}{26}$. Tedy pro libovolný náhodný text x platí $I_c(x)\approx\frac{1}{26}$