

Def: Grupa  $G$  se nazývá CYKLICKÁ, pokud  $G = \langle a \rangle_G$  pro nějaká  $a \in G$ .

Věta: Bud'  $G$  cyklická. Je-li  $G$  nekonečná, pak  $G \cong \mathbb{Z}$ .  
Je-li  $|G| = n < \infty$ , pak  $G \cong \mathbb{Z}_n$ .  
[KLASIFIKACE CYKLICKÝCH GRUP]

Věta: Bud'  $G$  abelovská grupa s konečnou množinou generátorů.

Pak  $G \cong \mathbb{Z}^r \times \mathbb{Z}_{p_1^{k_1}} \times \dots \times \mathbb{Z}_{p_m^{k_m}}$  pro nějaká  $n, k_1, \dots, k_m \in \mathbb{N} \cup \{0\}$  a  $p_1, \dots, p_m$  prvočíslo.  
[KLASIFIKACE KONEČNĚ GENER. ABEL. GRUP]

Průběh (vlastnosti cyklických grup): Bud'  $G = \langle a \rangle$  cyklická,  $|G| = n$ .

(1) Podgrupy  $G$  jsou cyklické.

(2)  $\langle a^k, a^l \rangle = \langle a^{\text{NSD}(k,l)} \rangle$

(3)  $\langle a^k \rangle = \langle a^{\text{NSD}(k,n)} \rangle$  pro  $n < \infty$

(4)  $n < \infty \Rightarrow \left[ G = \langle a^k \rangle \Leftrightarrow \text{NSD}(k,n) = 1 \right]$

(5)  $n < \infty \Rightarrow G$  obsahuje právě  $\varphi(d)$  prvků řádu  $d$  pro každé  $d | n$

Důsledky: AnemN plati

$$\sum_{d|n} \varphi(d) = n.$$

Lemma:  $G$  komutativá grupa

$\forall k \in \mathbb{N}$   $G$  vyšlystuje  $\boxed{\leq k}$  prvku a spln'uje  $\boxed{a^k = 1}$  }  $\Rightarrow G$  je cyklická

Věta: Bude  $T$  řád  $a$   $G \leq T^*$  komutativá podgrupa. Pak  $G$  je  $\boxed{\text{cyklická}}$ .

Př: Grupy  $\mathbb{Z}_p^*$ ,  $p$  prvočísla, jsou cyklické.

generátory  $\mathbb{Z}_p^* \cong$  prvky řádu  $p-1 \cong$  relativní prvky  
(je jich  $\varphi(p-1)$ )

DISKRÉTNÍ EXPONENCIÁLA

exp<sub>a</sub>:  $\mathbb{Z}_n \rightarrow G = \langle a \rangle$   
 $k \mapsto a^k$

DISKRÉTNÍ LOGARITMUS

log<sub>a</sub>:  $G \rightarrow \mathbb{Z}_n$   
 $b \mapsto$  jedine  $k$  t.č.  $b = a^k$

# ELGAMAL in protokol na šifrování s veřejným klíčem :

SETUP : zvol  $G = \langle a \rangle$  ( $n = |G|$ ) ,  $k \in \{2, \dots, n-1\}$  náhodně ,  $b := a^k$

VEŘEJNÝ KLÍČ :  $G, a, b$

TAJNÝ KLÍČ :  $k$

ZAŠIFROVÁNÍ : zvol náhodně  $r \in \{2, \dots, n-1\}$

$$x \in G \mapsto (a^r, x \cdot b^r) \in G \times G$$

DEŠIFROVÁNÍ :  $(u, v) \mapsto v \cdot u^{-k}$

## SCHNORR in protokol na digitální podpis :

SETUP : zvol  $G = \langle a \rangle \leq \mathbb{Z}_p^*$  t.z.  $|G| = q$  prvočíslo ,  $k \in \{2, \dots, q-1\}$  náhod. ,  $b := a^k$

VEŘEJNÝ KLÍČ :  $P, q, a, b$

TAJNÝ KLÍČ :  $k$

HASHOVACÍ FUNKCE :  $H : \mathcal{M} \rightarrow \mathbb{Z}_q$

PODPIS : zvol náhodně  $r \in \{2, \dots, q-1\}$

$$x \in \mathcal{M} \mapsto h := H(a^r \cdot x) \in \mathbb{Z}_q \mapsto (r, k, h) \in \mathbb{Z}_q \times \mathbb{Z}_q$$

OVĚŘENÍ : spočti  $H(a^{rk} \cdot x)$  , vyjde  $h$  ?

dáno  $(u, k)$  , zpráva  $x$