

# Algoritmy na polynomech, cvičení 6

borysek@karlin.mff.cuni.cz

<https://karlin.mff.cuni.cz/~borysek/>

12. prosince 2024

## 1 Teoretická část

### Berlekampův algoritmus

1. Necht  $f \in \mathbb{F}_q[x]$  a

$$W = \{h \in \mathbb{F}_q[x]; \deg h < \deg f, h^q \equiv h \pmod{f}\},$$

dokažte přímo, že  $W$  je vektorový prostor nad  $\mathbb{F}_q$ .

2. Použijte Berlekampův algoritmus na spočtení rozkladu

- $x^4 + 1 \in \mathbb{Z}_3[x]$ ,
- $x^7 + 2x^5 + 2x^4 + x^3 + 2x + 2 \in \mathbb{Z}_5[x]$ ,
- $x^7 + 4x^6 + 2x^5 + 4x^3 + 3x^2 + 4x + 2 \in \mathbb{Z}_5[x]$ .

Nezapomeňte ověřit, že dané polynomy jsou bezčtevcové, popř. provést bezčtevcovou faktorizaci.

3. Pokuste se začít s Berlekampovým algortmem a zachovat v něm jen ty části, které jsou potřeba k ověření, že polynom na vstupu je ireducibilní. Zkuste to udělat tak, abyste získali algoritmus s lepší časovou složitostí, než je použití Berlekampova algoritmu jako blackboxu.
4. Vysvětlíte, proč není výhodné používat Berlekampův algoritmus, pokud pouze chcete najít všechny kořeny daného polynomu.

### Henselovo zdvihání, pomocné lemma

5. Necht máme následující polynomy v  $\mathbb{Z}_3[x]$ :

$$f = x^2 + 2x + 2, \quad g_1 = 2x + 1, \quad g_2 = x + 1 \quad \text{a} \quad g_3 = x.$$

Necht  $\tilde{g}_i = \prod_{j \in \{1,2,3\} \setminus \{i\}} g_j$ . Najděte  $u_1, u_2, u_3 \in \mathbb{Z}_3[x]$  tak že  $f = u_1\tilde{g}_1 + u_2\tilde{g}_2 + u_3\tilde{g}_3$ , a  $\deg u_i < \deg g_i$ , pro všechna  $i \in \{1, 2, 3\}$ .

## 2 Výpočetní část

- Ověřte 2 pomocí Sagemath.