

# Делимост на полиноми

## Дефиниция

Нека  $f, g \in F[x]$ ,  $F$  е поле.

Казаме, че полиномът  $g$  дели полинома  $f$ , когато  $f = g \cdot h$ ,  $h \in F[x]$

Записваме  $g|f$ .

## Свойства

1.  $f|f$ ,  $f|\alpha f$ ,  $f|gf$
2.  $g|f$ ,  $f|g \implies g = \alpha f$ ,  $\alpha \in F^*$
3.  $f|g$ ,  $g|h \implies f|h$
4.  $f|g_1$ ,  $f|g_2 \implies f|(u_1g_1 + u_2g_2)$
5.  $f|0$
6.  $f|g$  и  $g \neq 0 \implies \deg f \leq \deg g$

## Скрий доказателствата

Доказателство на 2.

$$\begin{aligned}
f|g &\Rightarrow g = f \cdot h \\
g|f &\Rightarrow f = g \cdot t \implies g = (g \cdot t) \cdot h = g(t \cdot h) \implies g(1 - th) = 0 \\
&\implies 1 = t \cdot h \implies \deg h = \deg t = 0 \\
&\implies g = \alpha f, \alpha \in F^*
\end{aligned}$$

Другите са също толкова лесно (ако не и повече ;))

## Най-голям общ делител на полиноми (дефиниция)

Нека  $F$  е поле и  $f, g \in F[x]$ , като  $f(x) \neq 0$  или  $g(x) \neq 0$   
Най-големият общ делител на  $f$  и  $g$  е  $d \in F[x]$ , такъв, че:

1.  $d|f$  и  $d|g$
2. ако  $d_1|f$  и  $d_1|g$ , то  $d_1|d$

Записваме  $\text{НОД}(f, g) = (f, g) = d$

**Забележка:** НОД на два полинома **не** е единствен!

Ако  $d = (f, g)$  и  $t = (f, g)$ , то  $d = \alpha t, \alpha \in F^*$

## Теорема (на Безу за полиноми)

Нека  $F$  е поле и  $f, g \in F[x]$ , като  $f \neq 0$  или  $g \neq 0$

$\implies \exists d = (f, g)$  и  $\exists u, v \in F[x]$ , такива че  $d = uf + vg$

**Доказателство:**

Вземаме си идеала

$$I = \{uf + vg | u, v \in F[x]\} = (f) + (g) \triangleleft F[x] \quad (1)$$

$I \neq \{0\}$

Нека  $d = u_1 f + v_1 g$  и  $I = (d)$  ( $I$  е главен)

Ще докажем, че  $d = (f, g)$

$$f = f \cdot 1 + g \cdot 0 \in I \implies d|f$$

$$g = f \cdot 0 + g \cdot 1 \in I \implies d|g$$

$$\text{Ако } t|f \text{ и } t|g \implies t|(u_1 f + v_1 g) \implies t|d$$

$$\implies d = (f, g)$$

**Алгоритъм на Евклид за намиране на НОД(f, g):**

**Дадено:**  $f, g \in F[x], g \neq 0$

**Резултат:**  $d \in F[x], d = (f, g)$

## Процедура:

От теоремата за деление с частно и остатък на полиноми:

$$f = q_1 g + r_1, \deg r_1 < \deg g$$

$$\text{НОД}(f, g) = \text{НОД}(g, r_1)$$

Скрий 'Защо'-то ;)

//TODO

От горе се вижда, че  $r_1 = f - q_1 g$

Нека  $d_1 = (f, g)$  и  $d_2 = (g, r_1)$

$$\text{Тогава } d_1 | f \& d_1 | g \implies d_1 | u_1 f + u_2 g \implies d_1 | 1 \cdot f - q_1 \cdot g \implies d_1 | r_1$$

$$\text{Тъй като } d_1 | g \& d_1 | r_1 \implies d_1 | d_2$$

$$\text{Аналогично } d_2 | g \& d_2 | r_1 \implies d_2 | u_1 g + u_2 r_1 \implies d_2 | q_1 \cdot g + 1 \cdot r_1 \implies d_2 | f$$

$$\text{и от } d_2 | f \& d_2 | g \implies d_2 | d_1$$

$$\text{Воала! :) } d_1 | d_2 \& d_2 | d_1 \implies d_1 = \alpha d_2$$

Ако  $r_1 = 0$ , то  $\text{НОД}(f, g) = g$

Иначе, ако  $r_1 \neq 0$ , то  $g = q_2 r_1 + r_2$ , като  $\deg r_2 < \deg r_1$

$$\text{НОД}(g, r_1) = \text{НОД}(r_1, r_2)$$

$$\text{Ако } r_2 = 0 \implies d = r_1$$

Иначе: процесът се повтаря.

Ясно е, че имаме краен брой стъпки, т.е. на някоя стъпка ще получим нулев остатък.

Най-големият общ делител ще е последният ненулев остатък.

## ***Взаимно прости полиноми (дефиниция)***

Два полинома  $f$  и  $g$  се наричат взаимно прости, ако  $\text{НОД}(f, g) = 1$

*/\* Пораждат взаимно прости идеали \*/*

## **Твърдения**

Нека  $F$  е поле и  $f, g \in F[x]$ , като  $\text{НОД}(f, g) = 1$

Тогава:

1.  $f|h, g|h \implies fg|h$
2.  $f|gt \implies f|t$

This ad is supporting your extension *PageRank*: [More info](#) | [Privacy Policy](#) | [Hide on this page](#)