

## Наибольший общий делитель многочленов. Теорема существования. Ассоциированность НОД.

**НОД многочленов** Пусть  $f(x), g(x)$  - многочлены над  $F$ . многочлен  $d(x)$  - НОД, если  $f(x) = 0$  и  $d(x) = 0$  или  $f(x) \neq 0$  и  $g(x) \neq 0$  и  $\forall c(x) : c(x) \mid f(x) \wedge c(x) \mid g(x) \implies c(x) \mid d(x)$

### Теорема существования НОД

Для любой пары  $f(x), g(x) \in F[x]$ , если  $d(x) = \text{НОД}(f(x), g(x))$  существуют многочлены  $u(x)$  и  $v(x)$  такие, что  $f(x)u(x) + g(x)v(x) = d(x)$

#### Доказательство

$$f(x) = r_{-1}(x)$$

$$g(x) = r_0(x)$$

1. Случай  $f(x) = g(x) = 0$ . Тогда  $d(x) = 0$  и  $u(x), v(x)$  - любые
2. Случай  $f(x) = 0, g(x) \neq 0$ . Тогда  $d(x) = g(x)$ ,  $u(x)$  - любой,  $v(x) = 1$
3. Случай  $f(x) \neq 0, g(x) \neq 0$ . Из равенств, которые возникают в алгоритме Евклида, можно получить рекуррентные формулы для  $u(x)$  и  $v(x)$ .

Покажем, что для любого остатка, возникающего в алгоритме Евклида, существуют многочлены  $u_k(x)$  и  $v_k(x)$  такие, что  $r_k(x) = f(x)u_k(x) + g(x)v_k(x)$ .

По алгоритму Евклида:

Пусть  $f(x) = r_{-1}(x)$  и  $g(x) = r_0(x)$

$$f(x) = 1 \cdot f(x) + 0 \cdot g(x), u_{-1}(x) = 1 \implies v_{-1}(x) = 0$$

$$g(x) = 0 \cdot f(x) + 1 \cdot g(x) \implies u_0(x) = 0, v_0(x) = 1$$

$$r_1(x) = f(x) - q_1(x)g(x)$$

$$r_1(x) = r_{-1}(x) - q_1(x)r_0(x) =$$

$$= (u_{-1}(x)f(x) + v_{-1}(x)g(x)) - q_1(x)(u_0(x)f(x) + v_0(x)g(x)) =$$

$$= (u_{-1}(x) - q_1(x)u_0(x))f(x) + (v_{-1}(x) - q_1(x)v_0(x))g(x)$$

Если  $r_{i-1}(x) = u_{i-1}(x)f(x) + v_{i-1}(x)g(x)$ , а  $r_i(x) = u_i(x)f(x) + v_i(x)g(x)$ , то

$$r_{i+1}(x) = r_{i-1}(x) - q_i(x)r_i(x) =$$

$$= u_{i-1}(x)f(x) + v_{i-1}(x)g(x) - q_i(x)(u_i(x)f(x) + v_i(x)g(x)) =$$

$$= (u_{i-1}(x) - q_i(x)u_i(x))f(x) + (v_{i-1}(x) - q_i(x)v_i(x))g(x)$$

Тогда  $u_{i+1}(x) = u_{i-1}(x) - q_i(x)u_i(x)$  и  $v_{i+1}(x) = v_{i-1}(x) - q_i(x)v_i(x)$

Таким образом, мы видим, что для всех  $i \geq 1$  мы имеем разложение

$r_i(x) = u_i(x)f(x) + v_i(x)g(x)$ . Итак, поскольку  $d(x)$  является одним из остатков в алгоритме евклида, то на каком-то шаге мы найдём разложение  $d(x) = u(x)f(x) + v(x)g(x)$