

Ancora sul massimo comune divisore

Nella visione euclidea, ciò che noi oggi intendiamo con $\text{MCD}(100, 6) = 2$, corrisponde alla considerazione geometrica secondo cui 2 è la massima lunghezza di un righello (non graduato) che consenta di misurare esattamente due segmenti di lunghezze 100 e 6 rispettivamente. Naturalmente, questa sarà anche la lunghezza massima che consenta di misurare entrambi i seguenti segmenti:

- il segmento di lunghezza minore (6);
- il segmento *residuo* ottenuto sottraendo, dal maggiore, un certo numero di volte quello minore ($100 - 16 \cdot 6 = 4$).

Ragionando in termini algebrici, possiamo affermare che, dati, in anello commutativo unitario A , gli elementi x, y, s, t tali che

$$x = ys + t,$$

vale la seguente uguaglianza tra insiemi:

$$\{\text{divisori comuni di } x \text{ e } y\} = \{\text{divisori comuni di } y \text{ e } t\}$$

In effetti: se $a \in A$ è tale che $a|x$ e $a|y$, allora $a|ys$, ma si ha anche $a|t$, in quanto $t = x - ys$. Per l'inclusione opposta ci basterà osservare che se $a|y$ e $a|t$, allora $a|x$, in quanto a divide entrambi gli addendi a secondo membro dell'uguaglianza di sopra. Se $A = \mathbb{Z}$, ciò implica che

$$\text{MCD}(x, y) = \text{MCD}(y, t).$$

In particolare, nell'algoritmo delle divisioni successive

$$\begin{aligned} 1) \quad & a = bq_1 + r_1 \\ 2) \quad & b = r_1q_2 + r_2 \\ & \vdots \\ i) \quad & r_{i-2} = r_{i-1}q_i + r_i \\ & \vdots \\ n-1) \quad & r_{n-3} = r_{n-2}q_{n-1} + r_{n-1} \\ n) \quad & r_{n-2} = r_{n-1}q_n + 0 \end{aligned}$$

si avrà

$\text{MCD}(a, b) = \text{MCD}(b, r_1) = \text{MCD}(r_1, r_2) = \dots = \text{MCD}(r_{i-1}, r_i) = \dots = \text{MCD}(r_{n-2}, r_{n-1}) = \text{MCD}(r_{n-1}, 0)$,

e quindi, in sintesi,

$$\text{MCD}(a, b) = r_{n-1}.$$

In generale, in ogni riga dell'algoritmo, si considera che

$$\text{MCD}(\text{dividendo}, \text{divisore}) = \text{MCD}(\text{divisore}, \text{resto}).$$

Ecco una breve dimostrazione del fatto che l'algoritmo fornisce il risultato desiderato.