

Exercițiu 3.312

- Determinați câtul și restul împărțirii lui  $-79$  la  $17$ .

$$\begin{aligned} 79 &= 17 \cdot 4 + 11 \Rightarrow \\ -79 &= 17 \cdot (-4) + 11 \Rightarrow \end{aligned}$$

$$-79 = 17 \cdot (-5) + 6$$

Evident,  $0 \leq 6 < 17 = |17|$ .

Conform procedurii de mai sus din  $\mathbb{Z}$ , câtul împărțirii lui  $-79$  la  $17$  e  $-5$ , iar restul este  $6$ .

Dar  ~~$-79$  la  $17$~~   
 este lui  $-79$  la  $-17$ ?  
 Dar este lui  $-79$  la  $-17$ ?  $q=5, r=6$

- Câtă par are algoritmul lui Euclid?

$$a = bq_0 + r_0$$

$$b = r_0q_1 + r_1$$

$$r_0 = r_1q_2 + r_2$$

$$r_1 = r_2q_3 + r_3$$

$$\vdots$$

$$r_{n-1} = r_nq_{n+1} + r_n$$

$$\text{unde } r_n = r_{n+1}q_{n+2}$$

Dacă  $r_0 \geq \frac{b}{2}$  atunci  $q_1 = 1$ ,  
 deci  $r_1 = b - r_0 < \frac{b}{2}$

Dacă  $r_0 < \frac{b}{2}$ ,  $r_1 < r_0 < \frac{b}{2}$

Mai general,  $r_{j+2} \leq \frac{r_j}{2}$

Inductiv,  $r_{2k+1} < \frac{b}{2^{k+1}}$

$\forall k \in \mathbb{N}$ ,  $k \leq \log_2\left(\frac{b}{r_0}\right)$



Notăm cu  $n_k$  ca numărul de divizori.

Dacă  $\frac{b}{2^{1/k}} \leq 1$ , atunci vom avea  $n_k = 0$ .

$$b \leq 2^{1/k} \Leftrightarrow k \geq \log_2 b - 1$$

Ca urmare,  $n_k = 0$  pentru  $k \geq 2\lceil \log_2 b \rceil + 1$ .

Prin consecință, algoritmul se termină cu complexitatea  $2\lceil \log_2 b \rceil + 2$  pași.

Considerăm șirul  $F_0 \in \mathbb{A}$ ,  $F_1 = 1$ ,  $F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$ ,  $n \geq 2$ .

Def Șirul  $(F_n)_n$ , prezentat mai sus s.n., s'numește Șirul Fibonacci.

Inductiv,  $(F_n)_n$  este strict crescător.

Aplăcăm algebră liniară pe  $F_n$  și  $F_{n-1}$ :

$$F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$$

$$F_{n-1} = F_{n-2} + F_{n-3}$$

$\vdots$

~~$$F_2 = F_1 + F_0$$~~

$$F_3 = F_2 + F_1$$

$$F_2 = 2F_1$$

sau  $n=1$  pași.

Pe caracteristică  $t^2 - t - 1 = 0$

$$\Leftrightarrow t \in \left\{ \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2} \right\}$$

Vom avea  $F_n = At_1^n + Bt_2^n$

$$\begin{cases} A + B = F_0 = 1 \\ At_1 + Bt_2 = F_1 = 1 \end{cases} \Leftrightarrow$$

$$A = \frac{t_2 - 1}{t_2 - t_1} \quad \wedge \quad B = \frac{1 - t_1}{t_2 - t_1}$$

$$\Leftrightarrow A = \frac{\sqrt{5}-1}{2\sqrt{5}} \quad \wedge \quad B = \frac{\sqrt{5}+1}{2\sqrt{5}}$$

$$\text{Deci } F_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left[ \left( \frac{\sqrt{5}+1}{2} \right)^n - \left( \frac{\sqrt{5}-1}{2} \right)^n \right]$$



$$\log_2 F_{n-1} \leq \log_2 \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{\sqrt{5}+1}{2} \right)^n = -\log_2 \sqrt{5} + n \log_2 \frac{\sqrt{5}+1}{2} \quad (3)$$

$$< n(\log_2(\sqrt{5}+1) - 1) < n \log_2(\sqrt{5}+1)$$

637; 108.

$$637 = 5 \cdot 108 + 97$$

$$108 = 1 \cdot 97 + 11$$

$$97 = 8 \cdot 11 + 9$$

$$11 = 3 \cdot 3 + 2$$

$$9 = 4 \cdot 2 + 1$$

$$4 = 4 \cdot 1$$

Varianță:

$$637 = 6 \cdot 108 - 11$$

$$108 = -10(-11) - 2$$

$$-11 = 6(2) + 1$$

$$-2 = -3 \cdot 1$$

$$a = b r_0 + r_0 \rightarrow |r_0| \leq \frac{|b|}{2}$$

$$b = a r_1 + r_1 \rightarrow |r_1| \leq \frac{|r_0|}{2} \leq \frac{|b|}{4}$$

$$a = r_1 r_2 + r_2 \rightarrow |r_2| \leq \frac{|r_1|}{2} \leq \frac{|b|}{8}$$

$$r_{n-2} = r_{n-1} r_n + r_n \rightarrow |r_{n-1}| \leq |r_{n-2}|$$

$$r_{n-1} = r_n r_{n+1} + r_{n+1} \rightarrow |r_n| \leq |r_{n+1}|$$

$$r_n = r_{n+1} r_{n+2} \rightarrow |r_{n+1}| \leq \frac{|b|}{2^{n+1}}$$

Ce să fim siguri de  $r_n \geq 0$ , am. doi

$$2^{n+2} \geq |b| \Rightarrow n+2 \geq \log_2 |b| \quad (= \log_2 |b| \text{ pt } b \neq 0)$$

Ca urmare ~~după~~ după  $\log_2 |b| + 1$  pași  
avem garanția că am ajuns la rest nul.