

Ex 2.

$$\log_n(x^p), \text{ unde } x = n^y = \log_n(n^y) = y \cdot p.$$

Algoritmul nostru se reduce la calcularea lui $y \cdot p$.

Bando inițială: $\frac{11}{n} \frac{011}{px} \frac{011}{p}$

Pas 1 Calculăm de câte ori intră n în p , și salvăm acest număr (după px , delimitat prin R). Treceam la Pas 2.

$$11011011 \rightarrow \frac{11}{n} \frac{011}{x} \frac{011}{p} \frac{R}{y}$$

Pas 2 Înmulțim n cu y și îl salvăm după R .
(Marcăm cu b n -ul)
Trecem la Pas 3.

$$11011011 R 11$$

$n \cdot y$

Pas 3 Marcăm ce se află înaintea lui R (inclusiv) cu B .

$$B B B \dots B 11$$

Complexitate timp: Pas 1: $O(n \cdot x)$

Pas 2: $O((n+x+p+R) \cdot n)$

Pas 3: $O(n+x+p)$

Complexitate spațiu: $O(n+x+p+R)$
 $O(n+x+p+R)$

~~$O(n \cdot \text{textsize})$~~

$O(n)$

Complex time:

Pass 1: $O(n \cdot x)$

Pass 2: $O((n + x + p + \log_n(x^p)) \cdot n)$ - Complex find.

Pass 3: $O(n + x + p)$

$$O(n^2 + nx + np + n \log_n(x^p))$$

Complex space: $O(n + x + p + \log_n(x^p))$