



## **Problema 2 – multiplu**

Autor: Victor Manz

Soluție

Se descompune  $N$  în produs de factori primi ( $N = d_1^{p_1} * d_2^{p_2} * \dots * d_m^{p_m}$ ). Numărul de variante de alegere a  $K$ -șirurilor cu cel mai mic multiplu comun al componentelor egal cu  $N$  se obține prin înmulțirea numărului de variante de alegere pentru fiecare divizor  $d_i$  în parte, notat  $nr_i$ .

$nr_i$  se obține făcând observația că puterea la care apare  $d_i$  în descompunerea în factori primi a fiecărei componente a  $K$ -șirului poate fi orice număr cuprins între 0 și  $p_i$ . O restricție suplimentară este aceea ca cel puțin unul dintre elementele  $K$ -șirului să se dividă cu  $d_i^{p_i}$ . Dacă alegem ca prima componentă să se dividă cu  $d_i^{p_i}$ , atunci pentru celelalte  $K-1$  avem  $(p_i+1)^{K-1}$  opțiuni. Dacă alegem ca a doua componentă să se dividă cu  $d_i^{p_i}$  atunci pentru a nu număra de două ori variantele de alegere este necesar ca prima componentă să nu se dividă cu  $d_i^{p_i}$  (deci există  $p_i$  variante de alegere a ei); pentru celelalte  $K-2$  componente avem  $(p_i+1)^{K-2}$  opțiuni. Se aplică același raționament pentru fiecare dintre cele  $K$  componente și se obține:

$nr_i = (p_i+1)^{K-1} + p_i * (p_i+1)^{K-2} + p_i^2 * (p_i+1)^{K-3} + \dots + p_i^{K-1} = (p_i+1)^K - p_i^K$ . Pentru a calcula eficient acest rezultat este necesară exponențierea logaritmică.

Rezultatul cerut este :  $nr_1 * nr_2 * \dots * nr_m = ((p_1+1)^K - p_1^K) * ((p_2+1)^K - p_2^K) * \dots * ((p_m+1)^K - p_m^K)$ . Pentru a-l obține a fost necesară descompunerea în produs de factori primi a lui  $N$  ( $O(\sqrt{N})$ ), calcularea fiecărui  $nr_i = (O(\log_2 K))$  și a produsului acestora ( $O(\log_2 N)$ ). Deci complexitatea totală este  $O(\sqrt{N}) + \log_2 K * \log_2 N$ .