Ministerul Educației Naționale Olimpiada de Informatică – etapa națională Pitești, Argeș, 4-9 aprilie 2014 Ziua 2



Clasa a X-a

Problema 1 - Puteri- Descrierea soluției

Autor: stud. Cosmin-Mihai Tutunaru Universitatea "Babeş Bolyai" Cluj

Fie următoarele observații:

- Fie f(x) o funcție care calculează răspunsul pentru intervalul [1,x]
- Răspunsul pentru un interval [x, y] este f(y) f(x-1)
- Cel mai mare exponent **B** care ar putea fi este 60, deoarece $2^{60} > 10^{18}$

Acum trebuie să vedem cum putem calcula $\mathbf{f}(\mathbf{x})$. Folosindu-ne de ultima observație, putem să calculăm răspunsul pentru fiecare \mathbf{B} în parte. Răspunsul este evident partea întreagă a radicalului de ordinul B din x, radical ce poate fi calculat fără probleme cu o căutare binară (trebuie acordată mare atenție la înmulțiri, deoarece rezultatul produsului poate depăși 10^{18}).

Folosind această tactică numărăm unele numere de mai multe ori (ex: 2^4 și 4^2 , care ambele sunt 16). Pentru a evita acest lucru are sens să numărăm doar pentru acele valori B care sunt prime, astfel numărul 16 ar fi numărat doar ca 4^2 .

În continuare avem unele numere pe care le numărăm de mai multe ori: 8^2 şi 4^3 . Putem evita acest lucru eliminând aceste baze care sunt la rândul lor puteri, dar cu un exponent strict mai mic. Astfel am număra $(2^3)^2$, dar nu am număra $(2^2)^3$.

Cumulând toate aceste observații, putem transforma funcția f(x) în f(x) care returnează răspunsul pentru intervalul [1,x] cu restricția că B < e, iar un algoritm pseudocod ar fi următorul:

f(x, e) =

- ret = 1 # îl numărăm mereu pe 1
- pentru k de la 2 la e-1
 - o dacă k este număr prim
 - \mathbf{r} = radical de ordinul \mathbf{k} din \mathbf{x}
 - dacă r > 1 # există cel puţin 2 numere
 - ret = ret + r
 - ret = ret f(r, k) # eliminăm bazele care la rândul lor sunt puteri
- return **ret**

Complexitate: $O(T * log(Y)^3)$.

Presedinte,

Radu Eugen Boriga

Vicepreședinte subcomisie clasa a X-a, Zoltan Szabo