



OLIMPIADA NAȚIONALĂ DE INFORMATICĂ BRĂILA 26 APRILIE – 03 MAI 2002

Clasa a IX-a

Sursa: suma.pas, suma.c, suma.cpp

Intrare: suma.in

Ieșire: suma.out

Problema 3

Suma - soluție

Problema cere să găsim o modalitate de a obține un număr natural S ca sumă de un număr minim de termeni strict consecutivi $1 \dots N_s$ dotați cu semn.

Intuitiv, pentru a avea o valoare N_s minimă, ar trebui să scădem cât mai puțini termeni. Pentru început considerăm că nu scădem nici o valoare și ne propunem să aflăm care este cel mai mic N pentru care:

$$S_0 = 1 + 2 + 3 + \dots + N$$

$$S_0 \geq S$$

Din $1 + 2 + \dots + X = S$, rezultă $X(X+1)/2 = S$.

Trebuie deci să rezolvăm ecuația de gradul doi:

$$X^2 + X - 2S = 0$$

care va avea o rădăcină reală pozitivă: $X = (\sqrt{1+8S}-1)/2$ pe care o vom rotunji prin adaos, la valoarea naturală N . Putem fi siguri că: $N_s \geq N$.

Vom nota:

$$N_1 = N + 1; N_2 = N + 2$$

și vom demonstra că N_s poate fi: N , N_1 sau maxim N_2 adică putem obține suma S cu maxim N_2 termeni!

- Dacă diferența $D = N - S$ este un **număr par** atunci soluția este $N_s = N$ și suma termenilor care trebuie scăzuți este $D/2$ deoarece sigur nu putem obține o soluție cu $N_s < N$.
- Dacă D este **impar** atunci dacă diferența $D_1 = N_1 - S$ este număr **par** atunci $N_s = N_1$ și suma termenilor care trebuie scăzuți este $D_1/2$ deoarece sigur nu putem obține o soluție cu $N_s < N_1$.
- Dacă nici D_1 nu este **par** atunci se demonstrează ușor în funcție de paritatea lui N ca sigur D_2 va fi par și putem să procedăm analog ca mai sus iar suma termenilor care trebuie scăzuți va fi $D_2/2$.

Singura problemă ramasă neclarificată este identificarea termenilor între 1 și N_s ce trebuie scăzuți cunoscându-se suma lor pe care o notăm cu M .

M se poate obține din maxim doi termeni de la 1 la N_s .

Complexitatea soluției este $O(1)$.