

**Éles András megoldása.** Legyen  $m \geq 2$ , és  $1 \leq i_1, i_2, \dots, i_k \leq s$  tetszőleges  $m$  darab pozitív egész, melyek összege  $n$ . Ha ezek teljesítenek egy *plusz feltételt*, akkor az

$$a_{i_1} + a_{i_2} + \dots + a_{i_m}$$

összeget *n-re képzett összegnek* nevezzük. A plusz feltétel az, hogy az  $i_j$  számok közül valamelyik kettő összege nagyobb, mint  $s$  (például  $i_1 + i_2 > s$ , viszont  $i_1 + i_1 > s$  még nem elégséges feltétel). Ezt a definíciót és a plusz feltétel eredetét a most következő kulcsfontosságú lemma és annak bizonyítása fogja megmagyarázni.

**Lemma.** *Az n-re képzett összegek maximuma  $a_n$  minden  $n > s$  esetén.*

Ezt  $n$ -re indukcióval igazoljuk. Ha  $k > s$ , akkor  $n > k$  és az indukciós feltevés értelmében  $a_k$  helyébe beírhatunk egy  $k$ -ra képzett összeget. Ugyanígy járunk el  $a_{n-k}$ -val. Az indexek összege  $n$  lesz, a plusz feltétel pedig teljesül, hiszen  $a_k$  vagy  $a_{n-k}$  felírásából származik két megfelelő indexű tag, ha  $k > s$  vagy  $n - k > s$  (különben pedig ők maguk a két tag). Tehát  $a_n$  felírható egy  $n$ -re képzett összegként.

Már csak azt kell igazolni, hogy  $a_n$  fölső becslés minden  $n$ -re képzett összegre. Feltehető a plusz feltétel miatt, hogy  $i_1 + i_2 > s$ . Alkalmazva a sorozat képzési szabályát mindig a legelső tagra (amelynek indexe mindenütt nagyobb, mint  $s$ ):

$$\begin{aligned} a_n &= a_{i_1+i_2+\dots+i_k} \geq a_{i_1+i_2+\dots+i_{k-1}} + a_k \geq a_{i_1+\dots+i_{k-2}} + a_{k-1} + a_k \geq \dots \geq \\ &\geq a_{i_1+i_2} + a_{i_3} + \dots + a_k \geq a_{i_1} + a_{i_2} + \dots + a_{i_k}. \end{aligned}$$

Ezzel a lemmát igazoltuk.

Legyen  $l$  olyan pozitív egész, melyre  $1 \leq l \leq s$  és ezen belül  $\frac{a_l}{l}$  maximális! A megoldás azon észrevételen alapszik, hogy elég nagy  $n$ -re felírva  $a_n$ -et egy  $n$ -re képzett összegként, az  $a_l$ -től különböző tagok száma egy bizonyos határ alá szorítható. Ha ugyanis  $t \neq l$  és van  $l + 2$  darab  $a_t$  az összegben, akkor  $l$  darab  $a_t$  lecserélhető  $t$  darab  $a_l$ -re, az összeg ekkor nem csökken, hiszen

$$l \cdot a_t = lt \cdot \frac{a_t}{t} \leq lt \cdot \frac{a_l}{l} = t \cdot a_l.$$

Így egy legalább akkora, tehát ismét  $a_n$ -nel egyenlő  $n$ -re képzett összeget kaptunk. (azért a  $+2$  darab  $a_t$ , hogy az eltűnő indexből maradjon legalább kettő, így ne sérüljön a *plusz feltétel*). Ezt az eljárást addig végezzük, míg lehet, ily módon  $a_n$  már olyan  $n$ -re képzett összegként áll majd elő, ahol minden  $t$ ,  $1 \leq t \leq s$ ,  $t \neq l$  esetén  $a_t$  az összegben legfeljebb  $(l + 1)$ -szer szerepel.

Következő választásunk

$$N = (1 + 2 + \dots + s)(l + 1) + 2l + 1,$$

ugyanis  $n \geq N$  esetén  $a_n$  fenti felírásában legalább 3 darab  $a_l$  lesz jelen, hiszen a többi index összege maximum  $N - 2l - 1$ . Az egyik  $a_l$ -t törölve marad legalább kettő (így a plusz feltétel megint nem sérül), az indexek összege  $n - l$  lesz, tehát egy  $(n - l)$ -re képzett összeg,  $S_{n-l}$  marad hátra. De akkor, a lemma és a sorozat képzése alapján

$$a_n = a_l + S_{n-l} \leq a_l + a_{n-l} \leq a_n.$$

Ez végig egyenlőség. Tehát  $l$ -nek és  $N$ -nek a fenti választásaival  $a_n = a_l + a_{n-l}$  minden  $n \geq N$  esetén. (A gondolatmenet finomításával  $N$  javítható.)