

Problema săptămânii 140

Fie $S = \{1, 2, \dots, 2019\}$. În câte moduri poate fi paritionată mulțimea S în două submulțimi A și B astfel încât nici A și nici B să nu conțină două numere naturale (diferite) a căror sumă să fie o putere a lui 2?

Remarcă. Spunem că A și B formează o partiție a lui S dacă A și B sunt nevide, disjuncte și reuniunea lor este S .

antrenament Franța, 2016

Soluție: Vom demonstra că răspunsul este $2^{11} = 2048$. Mai exact, vom demonstra că putem repartiza arbitrar numerele $1, 2, 4, 8, \dots, 1024$ (11 numere) în câte una din submulțimile A și B și că, odată aceste numere repartizate, există un singur mod de a repartiza numerele rămase. Vom putea atunci conchide că sunt 2^{11} moduri de a împărți numerele în cele două submulțimi.

Mai întâi demonstrăm printr-o inducție tare că oricărei repartizări a puterilor lui 2 iî coresponde cel mult o repartizare a numerelor rămase, adică repartizarea fiecăruiă dintre numerele rămase este impusă.

Odată pozițiile lui 1 și 2 stabilite, 3 trebuie să fie în submulțimea care nu îl conține pe 1 deoarece $1 + 3 = 2^2$.

Să presupunem acum că pozițiile numerelor de la 1 la $k - 1$ au fost deja stabilite. Dacă k este o putere a lui 2, atunci poziția lui k a fost deja fixată. Dacă nu, atunci k este cuprins între două puteri consecutive ale lui 2: $2^{a-1} < k < 2^a$. Dar atunci $0 < 2^a - k < k$ deci poziția lui $2^a - k$, în A sau B , a fost deja stabilită. Așadar, k este în mod necesar în cealaltă submulțime. Prin urmare, odată plasate puterile lui 2, există cel mult un mod de a plasa celelalte numere.

Rămâne să demonstrăm că, pentru orice plasare a puterilor lui 2, există într-adevăr o partiție cu proprietatea dorită. Demonstrația de mai sus furnizează un algoritm care permite reparțarea tuturor numerelor care nu sunt puteri ale lui 2. Trebuie să arătăm că rezultatul acestei repartizări este o partiție care are proprietățile dorite. Algoritmul plasează orice număr k cuprins între două puteri consecutive ale lui 2, 2^{a-1} și 2^a , într-una din submulțimi astfel încât acesta, adunat cu orice număr mai mic aflat în aceeași submulțime cu el să nu dea 2^a . Să arătăm că rezultatul adunării lui k cu un alt element al mulțimii în care se află k nu poate fi nici altă putere a lui 2 (am văzut că nu poate fi). Dacă $k + m = 2^b$, este evident că $b > a$ (deoarece $k > 2^{a-1}$) și atunci, cum $2^b > m = 2^b - k > 2^b - 2^a \geq 2^b - 2^{b-1} = 2^{b-1}$, se contrazice alegerea mulțimii în care este plasat m .

Așadar, pentru orice plasare a puterilor lui 2, există într-adevăr câte o (unică) partiție cu proprietatea dorită.

Deoarece 1 și 3 sunt în submulțimi diferite, este evident că orice împărțire care are proprietatea din enunț conduce la două submulțimi nevide A și B .

Problem of the week no. 140

In how many ways can one partition the set $S = \{1, 2, \dots, 2019\}$ into two subsets, A and B , such that neither A nor B contains two (distinct) positive integers whose sum is a power of 2?

Remark. We say that A and B form a partition of S if A and B are non-empty, disjoint, and their union is S .

French training, 2016

Solution: We prove that the answer is $2^{11} = 2048$. More precisely, we prove that we can distribute the numbers $1, 2, 4, 8, \dots, 1024$ (11 numbers) randomly in one of the subsets A and B and that, once these numbers have been placed into one set or the other, there is a unique way of distributing the remaining numbers. It will follow that there are 2^{11} ways of distributing the numbers between the two subsets.

First, we prove by a strong induction that to each distribution of the powers of 2, there is at most one way of distributing the remaining numbers, i.e. we prove that the set to which each of the remaining numbers belongs is imposed by the choices made for the powers of 2.

Once the positions of 1 and 2 established, 3 must belong to the subset that does not contain 1 because $1 + 3 = 2^2$.

Assume that the subset of each of the numbers from 1 to $k - 1$ has already been established. If k is a power of 2, then the position of k has already been fixed. If not, then k is between two consecutive powers of 2: $2^{a-1} < k < 2^a$. But then $0 < 2^a - k < k$, which means that the position of $2^a - k$, in either A or B , has already been established. Therefore k must belong to the other subset. In conclusion, once the powers of 2 have been placed in one of the subsets, there is at most one way to place the remaining numbers.

Next we prove that for each choice made for the powers of 2, there is indeed one convenient way of distributing the remaining numbers. The proof above provides an algorithm of placing the remaining numbers. We must prove that the result of this algorithm is always a convenient partition. The algorithm places every number k situated between two consecutive powers of 2, 2^{a-1} and 2^a , in one of the subsets such that the sum of k with any smaller element of the same subset with k is different from 2^a . Let us prove that the sum of k with any other element of the same subset with k can not be any other power of 2 either (we have seen the sum could't be 2^a). If $k + m = 2^b$ is such a sum, then clearly $b > a$ (because $k > 2^{a-1}$) and then, since $2^b > m = 2^b - k > 2^b - 2^a \geq 2^b - 2^{b-1} = 2^{b-1}$, we obtain a contradiction with the choice of the subset of m .

In conclusion, for any positioning of the powers of 2, there is indeed one convenient partition.

Obviously, 1 and 3 always belong to different subsets, so subsets A and B are non-empty.