

Problemas com coberturas e partições de inteiros

Soluções dos problemas da aula

Carlos Shine

1. Prove que o número de partições em que apenas as partes ímpares podem ser repetidas é igual ao número de partições de n em que nenhuma parte aparece mais do que três vezes.

Solução. A função geratriz das partições do primeiro tipo é

$$\begin{aligned} A(x) &= (1 + x + x^2 + \dots)(1 + x^2)(1 + x^3 + x^6 + \dots)(1 + x^4) \dots = \prod_{k \geq 1} \frac{1 + x^{2k}}{1 - x^{2k-1}} \\ &= \prod_{k \geq 1} \frac{1 - x^{4k}}{(1 - x^{2k-1})(1 - x^{2k})} = \prod_{4 \nmid n} \frac{1}{1 - x^n}, \end{aligned}$$

pois os $1 - x^{4k}$ se cortam com alguns dos $1 - x^{2\ell}$, e sobram os ímpares e os pares que não são múltiplos de 4, ou seja, todos os números que não são múltiplos de 4.

A função geratriz das partições do segundo tipo é

$$B(x) = (1 + x + x^2 + x^3)(1 + x^2 + x^4 + x^6) \dots = \prod_{k \geq 1} \frac{1 - x^{4k}}{1 - x^k} = \prod_{4 \nmid n} \frac{1}{1 - x^n},$$

pois os $1 - x^{4k}$ se cortam com alguns dos $1 - x^\ell$ e sobram os que não são múltiplos de 4.

Como $A(x) = B(x)$, as duas quantidades são iguais. Em particular, são iguais à quantidade de partições de n em partes que não são múltiplas de 4.

2. Determine se existe um conjunto X de inteiros não negativos com a seguinte propriedade: para cada inteiro não negativo n a equação $a + 2b = n$ tem exatamente uma solução com $a, b \in X$.

Solução. Seja $P(x) = \sum_{k \in X} x^k$. Então a função geratriz de $a + 2b$, $a, b \in X$ é $\sum_{a, b \in X} x^{a+2b} = \sum_{a \in X} x^a \sum_{b \in X} (x^2)^b = P(x)P(x^2)$. Logo, como cada inteiro não negativo aparece na forma $a + 2b$ exatamente uma vez,

$$P(x)P(x^2) = 1 + x + x^2 + \dots = \frac{1}{1 - x}.$$

Vamos resolver essa equação funcional (ou seria “equação serie-formal?”):

$$\begin{aligned} P(x) &= \frac{P(x)P(x^2)}{P(x^2)P(x^4)} \frac{P(x^4)P(x^8)}{P(x^8)P(x^{16})} \frac{P(x^{16})P(x^{32})}{P(x^{32})P(x^{64})} \dots \\ &= \frac{1 - x^2}{1 - x} \frac{1 - x^8}{1 - x^4} \frac{1 - x^{32}}{1 - x^{16}} \dots = (1 + x)(1 + x^4)(1 + x^{16}) \dots = \prod_{k \geq 0} (1 + x^{4^k}). \end{aligned}$$

Assim, $X = \{1, 4, 16, 17, 20, 21, \dots\}$ é o conjunto das somas de potências distintas de 4.

4. Se X e Y são conjuntos de n números reais com interseção vazia, dizemos que X ganha de Y se a quantidade de pares ordenados (x, y) com $x \in X$, $y \in Y$ e $x > y$ é maior do que a quantidade de pares ordenados (x, y) com $x \in X$, $y \in Y$ e $x < y$.

Prove que, para cada inteiro $n \geq 5$, é possível dividir o conjunto $\{1, 2, 3, \dots, 3n\}$ em três conjuntos A, B, C com n elementos cada um tais que a interseção entre dois desses conjuntos quaisquer é vazia, A ganha de B , B ganha de C e C ganha de A .

Solução. A ideia é dividir $\{1, 2, \dots, 3n\}$ em seis partes quase iguais S_1, S_2, \dots, S_6 , em que S_1 tem os menores números, S_2 os segundo menores números, e assim por diante. Faça $A = S_1 \cup S_5$, $B = S_3 \cup S_4$ e $C = S_2 \cup S_6$. Assim basta $|S_5|(|S_3| + |S_4|) > |S_1|(|S_3| + |S_4|) \iff |S_5| > |S_1|$, $|S_2|(|S_3| + |S_4|) > |S_6|(|S_3| + |S_4|) \iff |S_2| > |S_6|$ e $|S_2||S_1| + |S_6|(|S_1| + |S_5|) > |S_5||S_2|$ (esse último tende a ser verdade se os $|S_i|$'s são quase iguais).

Para $n = 2k + 1$, tome

$$\begin{aligned} A &= \{1, 2, 3, \dots, k\} \cup \{4k + 3, 4k + 4, 4k + 5, \dots, 5k + 3\} \\ B &= \{2k + 2, 2k + 3, 2k + 4, \dots, 4k + 2\} \\ C &= \{k + 1, k + 2, k + 3, \dots, 2k + 1\} \cup \{5k + 4, 5k + 5, 5k + 6, \dots, 6k + 3\}. \end{aligned}$$

Para $n = 2k$, tome

$$\begin{aligned} A &= \{1, 2, 3, \dots, k - 1\} \cup \{4k + 1, 4k + 2, 4k + 3, \dots, 5k + 1\} \\ B &= \{2k + 1, 2k + 3, 2k + 4, \dots, 4k\} \\ C &= \{k, k + 1, k + 2, \dots, 2k\} \cup \{5k + 2, 5k + 3, 5k + 4, \dots, 6k\}. \end{aligned}$$

5. Dados conjuntos de naturais A, B , para cada natural n denote por $r(A, B, n)$ o número de soluções da equação $a + b = n$, $a \in A$, $b \in B$. Prove que existe n_0 tal que $r(A, B, n + 1) > r(A, B, n)$ para todo $n > n_0$ se, e somente se, o complemento de A e o complemento de B são finitos.

Solução. A relação crucial para a solução é

$$r(A, B, n) + r(\overline{A}, B, n) + r(A, \overline{B}, n) + r(\overline{A}, \overline{B}, n) = r(\mathbb{N}, \mathbb{N}, n) = n - 1.$$

A primeira igualdade vem da partição de $\mathbb{N}^2 = A \times B \cup \overline{A} \times B \cup A \times \overline{B} \cup \overline{A} \times \overline{B}$ e a segunda, do fato de que $x + y = n$ tem $n - 1$ soluções naturais (entenderemos \mathbb{N} como inteiros positivos - se for inteiros não negativos, o resultado não muda).

Se \overline{A} e \overline{B} são finitos, se $n > n_0 = \max \overline{A} + \max \overline{B}$ então $r(\overline{A}, \overline{B}, n) = 0$ pois n é grande demais para ser soma de um elemento de \overline{A} e um elemento de \overline{B} , $r(\overline{A}, B, n) = |\overline{A}|$, pois se $a \in \overline{A}$ então $n - a > \max \overline{B} \implies n - a \in B$, ou seja, para cada $a \in \overline{A}$ existe um elemento de B para dar soma n . Analogamente, $r(A, \overline{B}, n) = |\overline{B}|$. Com isso, $r(A, B, n) = n - 1 - |\overline{A}| - |\overline{B}|$ é crescente para $n > n_0$.

Se $r(A, B, n)$ é crescente, de

$$r(A, B, n) = n - 1 - (r(\overline{A}, B, n) + r(A, \overline{B}, n) + r(\overline{A}, \overline{B}, n)) < n$$

temos que existe c tal que $r(A, B, n) \geq n - 1 - c$ para todo n . Com isso,

$$r(\overline{A}, B, n) + r(A, \overline{B}, n) + r(\overline{A}, \overline{B}, n) \leq c \implies r(\overline{A}, \mathbb{N}, n) < c.$$

Mas $r(\overline{A}, \mathbb{N}, n) = |\{1, 2, \dots, n - 1\} \cap \overline{A}|$, pois para obter n a partir de um elemento de \overline{A} somamos o que falta para n . Assim, se \overline{A} é infinito então $r(\overline{A}, \mathbb{N}, n)$ é ilimitado, absurdo. Logo \overline{A} e, analogamente, \overline{B} são finitos.

9. Sejam $n + 1$ inteiros $0 = a_0 < a_1 < \dots < a_n = 2n - 1$. Encontre a menor cardinalidade que o conjunto $\{a_i + a_j : 0 \leq i \leq j \leq n\}$ pode ter.

Solução. Resposta: $3n$.

Seja $A = \{a_0, a_1, \dots, a_n\}$. A ideia principal é ver módulo $2n - 1$. Sendo $B = \{a_i \bmod 2n - 1\}$, temos $|B| = n$ pois $a_0 = 0 \equiv 2n - 1 = a_n \pmod{2n - 1}$.

Queremos o mínimo de $|A + A|$. Vendo módulo $2n - 1$, temos $|B + B|$ com $|B| = n$. Como $C = \{c - a_i \bmod 2n - 1\}$ e B têm n elementos cada um, num total de $2n$ elementos, e há $2n - 1$

números módulo $2n-1$, $C \cap B \neq \emptyset$, de modo que existe x tal que $x \equiv c - a_i \equiv a_j \pmod{2n-1} \implies a_i + a_j \equiv c \pmod{2n-1}$. Em outras palavras, como podemos variar c , $A + A$ cobre todos os resíduos módulo $2n-1$.

Agora vamos contar as repetições (como, por exemplo, 0 e $2n-1$). Um subconjunto de $A + A$ é $(A + \{0\}) \cup (A + \{2n-1\})$. Mas $(A + \{0\}) \cap (A + \{2n-1\}) = \{2n-1\}$ pois cada elemento de $A + \{0\}$ é no máximo $2n-1$ e cada elemento de $A + \{2n-1\}$ é pelo menos $2n-1$. Logo $|(A + \{0\}) \cup (A + \{2n-1\})| = n + 1 + n + 1 - 1 = 2n + 1$.

Por outro lado, vendo tudo módulo $2n-1$, temos $A + \{0\} \equiv A + \{2n-1\} \equiv A \equiv B \pmod{2n-1}$, e $(A + \{0\}) \cup (A + \{2n-1\}) \pmod{2n-1} = B$ tem n elementos, sobrando $2n + 1 - n = n + 1$ repetições módulo $2n-1$. Somando os $2n-1$ restos que já temos, dá um total de pelo menos $2n-1 + n + 1 = 3n$ elementos em $A + A$.

Um exemplo com $3n$ somas é $a_i = i$, $1 \leq i < n$. As somas vão de 0 até $2(n-1) = 2n-2$ para somas sem o $2n-1$, de $2n-1$ a $3n-2$ para somas com o $2n-1$ e outro número, e $4n-2$, num total de $3n$ somas.

11. Seja n um inteiro positivo. Encontre o menor inteiro positivo k com a seguinte propriedade: dados reais quaisquer a_1, a_2, \dots, a_d tais que $a_1 + a_2 + \dots + a_d = n$ e $0 \leq a_i \leq 1$ para $i = 1, 2, \dots, d$, é possível particionar esses números em k grupos, alguns dos quais possivelmente vazios, tais que soma dos números em cada grupo é no máximo 1 .

Solução. Resposta: $k = 2n - 1$.

Para $d = 2n - 1$ se tomarmos $a_i = \frac{n}{2n-1} > \frac{1}{2}$, não podemos juntar dois números, e $k = 2n - 1$. Afirmamos que $k = 2n - 1$ é o menor inteiro nessas condições. Para tanto, provamos que, para todo d , é possível dividir em $2n - 1$ grupos. Se $d < 2n$ basta colocar um número em cada grupo.

Se $d \geq 2n - 1$, faça por indução. Para $d = 2n - 1$, um número em cada grupo. Para $d \geq 2n$, como há $2n$ números com soma n , existem dois com soma menor ou igual a 1 , e juntamos esses dois números em um novo número, reduzindo o problema ao caso $d - 1$, que dá certo por hipótese de indução.

16. Seja n um inteiro positivo, e seja A um subconjunto de $\{1, 2, \dots, n\}$. Uma A -partição de n em k partes é uma representação de n como uma soma $n = a_1 + \dots + a_k$ em que as partes a_1, \dots, a_k pertencem a A e não são necessariamente distintas. O número de partes diferentes em uma partição é a quantidade de elementos (distintos) no conjunto $\{a_1, \dots, a_k\}$.

Dizemos que uma A -partição de n em k partes é *ótimal* se não existe A -partição de n em r partes com $r < k$. Prove que toda A -partição ótima de n contém no máximo $\sqrt[3]{6n}$ partes diferentes.

Solução. Sejam $b_1 < b_2 < \dots < b_\ell$ as partes distintas de uma A -partição ótima de n em k partes. Queremos provar que $\ell \leq \sqrt[3]{6n} \iff n \geq \frac{\ell^3}{6}$. A ideia é estimar somas de elementos distintos de B , que são todas menores do que n , pois a maior soma possível é

$$b_1 + b_2 + \dots + b_\ell \leq a_1 + a_2 + \dots + a_k = n.$$

Se T e T' são conjuntos de índices tais que

$$\sum_{i \in T} b_i = \sum_{i \in T'} b_i$$

e $|T| < |T'|$, podemos trocar os b_i 's, $i \in T'$ por b_i 's, $i \in T$ (ou seja, trocamos uma cópia dos caras de T por uma cópia dos caras de T'), e a partição não era ótima, absurdo. O mesmo ocorre se $|T| > |T'|$. Logo se duas somas de elementos distintos de B são iguais, $|T| = |T'|$, ou seja, as quantidades de parcelas são iguais.

Com isso, podemos contar x_j , a quantidade de somas distintas com j parcelas distintas, como não há repetições entre quantidades diferentes de elementos de B , e cada soma é menor ou igual a n ,

$$x_1 + x_2 + \dots + x_\ell \leq n.$$

Agora provemos que $x_j \geq j(\ell - j) + 1$. Para isso é só achar $j(\ell - j) + 1$ somas distintas. A menor é $b_1 + b_2 + \dots + b_j$ e a maior é $b_{\ell-j+1} + b_{\ell-j+2} + \dots + b_\ell$. Usamos o seguinte algoritmo: enquanto pudermos aumentar um dos índices em uma unidade o fazemos, obtendo uma soma maior. Só não dá para fazer isso na maior soma de todas. Considerando a soma dos índices como invariante (aumenta um a cada passo), temos $(\ell - j + 1) + (\ell - j + 2) + \dots + \ell - (1 + 2 + \dots + j) = j(\ell - j)$ passos e, portanto $j(\ell - j) + 1$ somas distintas. Com isso,

$$n \geq \sum_{j=1}^{\ell} x_j \geq \sum_{j=1}^{\ell} (j(\ell - j) + 1) = \ell \cdot \frac{\ell(\ell + 1)}{2} - \frac{\ell(\ell + 1)(2\ell + 1)}{6} + \ell = \frac{\ell^2(\ell + 5)}{6} > \frac{\ell^3}{6},$$

como queríamos demonstrar.