

M T S BÀI TOÁN

LIÊN QUAN N CH A TH C¹

Nguyễn Duy Thái Sơn

(Giáo viên THPT – Giáo viên Đại học)

Qua bài giảng này, ta sẽ khảo sát một số dạng toán về bất đẳng thức, thường gặp trong các kỳ thi chọn học sinh giỏi THPT quốc gia hoặc trong các kỳ thi chọn đội tuyển thi Toán quốc tế. Các dạng toán về bất đẳng thức Olympic mà phát biểu của chúng có vẻ ngoài không liên quan gì đến bất đẳng thức, nhưng các kỹ thuật bất đẳng thức lại cho ta những lời giải đẹp. Và – vì những bài giảng trước đây của tôi – mối quan trọng hơn cả mà tôi muốn truyền tải không chỉ là một lời giải (sắc sảo), đó phải là các phân tích, những kỹ thuật khi ta tiến hành giải các bài toán...

Bài toán 1. Cho bốn số thực a, b, c, d đôi một phân biệt.

(i) Giải hệ phương trình:
$$\begin{cases} x + ay + a^2z + a^3t = a^4 \\ x + by + b^2z + b^3t = b^4 \\ x + cy + c^2z + c^3t = c^4 \\ x + dy + d^2z + d^3t = d^4. \end{cases}$$

(ii) Giả sử $\{a; b; c; d\} \cap \{1; 2; 3; 4\} = \emptyset$. Giải hệ phương trình:
$$\begin{cases} \frac{x}{a-1} + \frac{y}{a-2} + \frac{z}{a-3} + \frac{t}{a-4} = 1 \\ \frac{x}{b-1} + \frac{y}{b-2} + \frac{z}{b-3} + \frac{t}{b-4} = 1 \\ \frac{x}{c-1} + \frac{y}{c-2} + \frac{z}{c-3} + \frac{t}{c-4} = 1 \\ \frac{x}{d-1} + \frac{y}{d-2} + \frac{z}{d-3} + \frac{t}{d-4} = 1. \end{cases}$$

¹ Đây là nội dung bài giảng của tác giả trình bày tại các lớp Tập huấn Giáo viên THPT chuyên Khu vực miền Bắc (Bắc Ninh, 16-23/7), Khu vực miền Trung (Ngh An, 23-30/7) và Khu vực miền Nam (Bình Dương, 30/7-6/8) do “Chương trình training đội tuyển quốc gia phát triển Toán học giai đoạn 2010-2020”, Viện Nghiên cứu cao cấp về Toán, tổ chức năm 2017.

L i g i i. (i) V i m i b $(x; y; z; t) \in \mathbb{R}^4$, t $P(s) := s^4 - ts^3 - zs^2 - ys - x$ ($\forall s$), ta thu c m t a th c $P \in \mathbb{R}[s]$ có $\deg P = 4$ và có h s c a s^4 (h s b c cao nh t) là 1. Do a, b, c, d ôi m t phân bi t, đ th y: $(x; y; z; t)$ là m t nghi m c a h ã cho khi và ch khi $\{a; b; c; d\}$ là t p nghi m c a ph ã trình $P(s) = 0$ (v i s là n s). Theo nh lý nhân t hóa a th c, i u này t ã ng ã v i:

$$P(s) \equiv (s-a)(s-b)(s-c)(s-d)$$

$$\Leftrightarrow s^4 - ts^3 - zs^2 - ys - x \equiv s^4 - \left(\sum_{\text{cyc}} a \right) s^3 + (ab + ac + ad + bc + bd + cd) s^2 - \left(\sum_{\text{cyc}} abc \right) s + abcd$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x = -abcd \\ y = \sum_{\text{cyc}} abc \\ z = -(ab + ac + ad + bc + bd + cd) \\ t = \sum_{\text{cyc}} a. \end{cases}$$

(ii) V i m i b $(x; y; z; t) \in \mathbb{R}^4$, t

$$P(s) \equiv (s-1)(s-2)(s-3)(s-4) - x(s-2)(s-3)(s-4) - y(s-1)(s-3)(s-4) - z(s-1)(s-2)(s-4) - t(s-1)(s-2)(s-3),$$

ta thu c m t a th c $P \in \mathbb{R}[s]$ có $\deg P = 4$ và có h s b c cao nh t là 1. Đ th y: $(x; y; z; t)$ là m t nghi m c a h ã cho khi và ch khi $\{a; b; c; d\}$ là t p nghi m c a ph ã trình $P(s) = 0$; m t cách t ã ng ã,

$$P(s) \equiv Q(s); \quad (1)$$

trong ó, $Q(s) \equiv (s-a)(s-b)(s-c)(s-d)$. Ta c ã ng th y: $Q \in \mathbb{R}[s]$ có $\deg Q = 4$ và có h s b c cao nh t là 1. Suy ra: $\deg(P-Q) < 4$. V y, $P-Q$ là a th c không khi và ch khi $P-Q$ tri t tiêu t i 4 i m ôi m t phân bi t:

$$(1) \Leftrightarrow P(1) - Q(1) = P(2) - Q(2) = P(3) - Q(3) = P(4) - Q(4) = 0. \quad (2)$$

Nh ã ng

$$P(1) = -x(1-2)(1-3)(1-4) = 6x, \quad P(2) = -y(2-1)(2-3)(2-4) = -2y,$$

$$P(3) = -z(3-1)(3-2)(3-4) = 2z, \quad P(4) = -t(4-1)(4-2)(4-3) = -6t,$$

nên

$$(2) \Leftrightarrow x = Q(1)/6, y = -Q(2)/2, z = Q(3)/2, t = -Q(4)/6$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x = (a-1)(b-1)(c-1)(d-1)/6 \\ y = -(a-2)(b-2)(c-2)(d-2)/2 \\ z = (a-3)(b-3)(c-3)(d-3)/2 \\ t = -(a-4)(b-4)(c-4)(d-4)/6. \end{cases}$$

Bài toán 2. Cho 2016 số thực $c_1, c_2, \dots, c_{2016}$ thỏa mãn:

$$\begin{cases} \frac{c_1}{2 \cdot 3} + \frac{c_2}{3 \cdot 4} + \dots + \frac{c_{2016}}{2017 \cdot 2018} = \frac{1}{1 \cdot 3} \\ \frac{c_1}{3 \cdot 4} + \frac{c_2}{4 \cdot 5} + \dots + \frac{c_{2016}}{2018 \cdot 2019} = \frac{1}{3 \cdot 5} \\ \dots \\ \dots \\ \frac{c_1}{2017 \cdot 2018} + \frac{c_2}{2018 \cdot 2019} + \dots + \frac{c_{2016}}{4032 \cdot 4033} = \frac{1}{4031 \cdot 4033}. \end{cases}$$

Hãy tìm giá trị của tổng: $S = \frac{c_1}{1 \cdot 2} + \frac{c_2}{2 \cdot 3} + \dots + \frac{c_{2016}}{2016 \cdot 2017}$.

Lời giải. Xét đa thức $Q \in \mathbb{R}[x]$ ($\deg Q = 2017$) và phân thức $f \in \mathbb{R}(x)$ cho bởi:

$$Q(x) := \prod_{i=1}^{2017} (x+i), \quad f(x) := \sum_{i=1}^{2016} \frac{c_i}{(x+i)(x+i+1)}.$$

Đặt giả thiết đa thức $P \in \mathbb{R}[x]$ có $\deg P \leq 2015$ $f(x) \equiv \frac{P(x)}{Q(x)}$. Theo hình thức trong

bài, với mỗi số nguyên j mà $1 \leq j \leq 2016$, ta có:

$$f(j) = \frac{1}{(2j-1)(2j+1)} \Leftrightarrow (4j^2 - 1)P(j) - Q(j) = 0.$$

Đặt $R(x) := (4x^2 - 1)P(x) - Q(x)$, ta thu được đa thức $R \in \mathbb{R}[x]$ có $\deg R \leq 2017$ và thỏa: $R(j) = 0$ với mỗi số nguyên j mà $1 \leq j \leq 2016$. Vậy, theo định lý nhân tử hóa đa thức, tồn tại các hằng số r, s sao cho

$$R(x) \equiv (rx + s) \prod_{j=1}^{2016} (x-j) \Leftrightarrow (4x^2 - 1)P(x) - Q(x) \equiv (rx + s) \prod_{j=1}^{2016} (x-j). \quad (1)$$

Trong (1), chọn $x := 1/2$ ta suy ra

$$\frac{1}{2}r + s = -\frac{Q(1/2)}{\prod_{j=1}^{2016} \left(\frac{1}{2} - j\right)} = -\frac{\prod_{i=1}^{2017} \left(\frac{1}{2} + i\right)}{\prod_{j=1}^{2016} \left(-\frac{1}{2} + j\right)} (-1)^{2016} = -\frac{\left(\frac{1}{2} + 2016\right) \left(\frac{1}{2} + 2017\right)}{\frac{1}{2}}$$

$$\Leftrightarrow r + 2s = -4033 \cdot 4035. \quad (2)$$

Còn với $x := -1/2$ thì (1) kéo theo:

$$-\frac{1}{2}r + s = -\frac{Q(-1/2)}{\prod_{j=1}^{2016} \left(-\frac{1}{2} - j\right)} = -\frac{\prod_{i=1}^{2017} \left(-\frac{1}{2} + i\right)}{\prod_{j=1}^{2016} \left(\frac{1}{2} + j\right)} (-1)^{2016} = -\frac{1}{2}$$

$$\Leftrightarrow -r + 2s = -1. \quad (3)$$

Gi i (2)-(3) ta tìm $c \begin{cases} r = 1 - 2 \cdot 2017^2 \\ s = -2017^2. \end{cases}$

Cu i cùng, trong (1) ch n $x := 0$, ta có :

$$\begin{aligned} -P(0) - Q(0) &= s \prod_{j=1}^{2016} (-j) = -2017^2 \cdot 2016! \cdot (-1)^{2016} = -2016! \cdot 2017^2 \\ \Rightarrow f(0) &= \frac{P(0)}{Q(0)} = -1 + \frac{2016! \cdot 2017^2}{Q(0)} = -1 + \frac{2016! \cdot 2017^2}{2017!} \\ \Rightarrow S &= \sum_{i=1}^{2016} \frac{c_i}{i(i+1)} = f(0) = -1 + 2017 = 2016. \end{aligned}$$

Bài toán 3 (Romania). V i m i c p s nguyên m, n mà $1 \leq m \leq n$, t $R_n^m := \sum_{k=0}^m (m-k)^n (-1)^k C_{n+1}^k$.

V i các s nguyên m, n nh th , ch ng minh r ng $R_n^{n-m+1} = R_n^m$.

L i gi i. Tr c tiên, ý: $1 \leq m \leq n \Rightarrow 1 \leq n-m+1 \leq n$. T ó, theo nh ngh a,

$$\begin{aligned} R_n^{n-m+1} &= \sum_{k=0}^{n-m+1} (n-m+1-k)^n (-1)^k C_{n+1}^k = \sum_{k=0}^{n-m+1} ((n+1-k) - m)^n (-1)^k C_{n+1}^{n+1-k} \\ &= \sum_{i=m}^{n+1} (i-m)^n (-1)^{n+1-i} C_{n+1}^i \quad (\text{thay } i := n+1-k \Rightarrow k = n+1-i) \\ &= \sum_{i=m}^{n+1} (m-i)^n (-1)^n (-1)^{n+1-i} C_{n+1}^i \\ &= -\sum_{k=m}^{n+1} (m-k)^n (-1)^k C_{n+1}^k \quad (\text{thay } k := i). \end{aligned}$$

So sánh v i công th c xác nh c a R_n^m , và chú ý r ng $(m-k)^n (-1)^k C_{n+1}^k = 0$ khi $k = m$, ta th y $R_n^{n-m+1} = R_n^m$ khi và ch khi

$$\sum_{k=0}^{n+1} (m-k)^n (-1)^k C_{n+1}^k = 0. \quad (1)$$

chứng minh (1), ta sử dụng công thức nội suy Lagrange: Cho $P \in \mathbb{R}[x]$, $\deg P \leq n$, và cho $n+1$ số thực x_1, x_2, \dots, x_{n+1} đôi một phân biệt. Với mỗi số nguyên $1 \leq k \leq n+1$ và với mỗi số thực x ,

$$\check{S}_k(x) := \frac{\prod_{i \neq k} (x - x_i)}{\prod_{i \neq k} (x_k - x_i)}$$

(trong các tích trên, i chỉ từ 1 đến $n+1$ và khác k). Khi đó ta có đẳng thức

$$P(x) \equiv \sum_{k=1}^{n+1} P(x_k) \check{S}_k(x). \quad (2)$$

Chứng minh: Với mỗi số nguyên $1 \leq k \leq n+1$, $1 \leq j \leq n+1$, định nghĩa

$$\check{S}_k(x_j) = \begin{cases} 1 & \text{khi } j = k \\ 0 & \text{khi } j \neq k. \end{cases}$$

Thì đó, hai vế của (2) bằng nhau tại $n+1$ điểm x_1, x_2, \dots, x_{n+1} . Cả hai vế đều là các đa thức (đa thức bậc n) có bậc không vượt quá n , nên chúng phải trùng nhau.

Trả lời bài toán, xét đa thức $P(x) \equiv (m-x)^n$ và các điểm $x_j := j$ ($1 \leq j \leq n+1$). Sử dụng (2) ta có:

$$P(0) - \sum_{k=1}^{n+1} P(k) \check{S}_k(0) = 0. \quad (3)$$

Nhưng

$$\check{S}_k(0) = \frac{\prod_{i \neq k} (-i) \times k}{\prod_{i \neq k} (k-i) \times k} = (-1)^n \frac{(n+1)!}{\prod_{i>k} (k-i) \times \prod_{i>k} (k-i) \times k} = \frac{(n+1)! (-1)^n}{(n+1-k)! (-1)^{n-k+1} \times k!} = -(-1)^k C_{n+1}^k$$

nên (3) \Rightarrow (1).

Bài toán 4 (P48, Tập chí Pi). Tìm tất cả các số nguyên $n \geq 2$ và tất cả các bộ n số nguyên

$$a_1 < a_2 < \dots < a_n$$

sao cho đa thức

$$S(x) = (x - a_1) \times (x - a_2) \times \dots \times (x - a_n) - 3$$

phân tích được thành tích của hai đa thức khác hằng, với h số nguyên.

L i g i i. Gi s $n \geq 2$ và $a_1 < a_2 < \dots < a_n$ là các s nguyên sao cho ta có phân tích

$$S(x) = \prod_{i=1}^n (x - a_i) - 3 \equiv G(x) \cdot H(x); \quad (1)$$

trong ó, $G(x)$ và $H(x)$ là hai a th c khác h ng, v i h s nguyên, mà không m t tính t ng quát, ta c ng có th gi s $\deg G \geq \deg H$. Rõ ràng, h s b c cao nh t c a $G(x)$ và $H(x)$ ph i cùng b ng 1, ho c cùng b ng -1 . N u c n, s i d u c $G(x)$ và $H(x)$, ta có th xem h s ó b ng 1.

T nay v sau, cho t i n, ta quy c:

– m i s nguyên i , mà $1 \leq i \leq n$, s c g i t t là m t c h s ;

– s ph n t c a m i t ph p h u h n X s c ký hi u b i $|X|$.

L n l t xét các tr ng h p:

1. Tr ng h p $n \geq 4$.

Lúc này, n u $\deg H = 1$, t c là $H(x) \equiv x - a$ v i $a \in \mathbb{Z}$ nào ó, thì theo (1), $\prod_{i=1}^n (a - a_i) = 3$. i u này là vô lý, vì 3 không th bi u di n c thành tích c a nhi u h n ba s nguyên ôi m t phân bi t. Vì v y,

$$n - 2 \geq \deg G \geq \deg H \geq 2. \quad (2)$$

t $R(x) := G(x) + H(x)$. Ta có các nh n xét sau:

Nh n xét 1: $R(x)$ là m t a th c khác h ng, v i h s nguyên, và $\deg R \leq n - 2$.

Ch ng minh: Gi s ph n ch ng r ng $R(x) \equiv c$ là m t a th c h ng. Khi ó, (1) c vi t l i thành

$$\prod_{i=1}^n (x - a_i) - 3 \equiv cG(x) - (G(x))^2.$$

Trong ng nh t th c trên, h s b c cao nh t c a a th c v trái là 1, c a a th c v ph i là -1 ; và ta g p mâu thu n. V y, $R(x)$ không th là a th c h ng. Các k t lu n còn l i c a Nh n xét 1 là hi n nhiên.

Nh n xét 2: $R(a_i) \in \{-2; 2\}$ v i m i c h s i .

Ch ng minh: Do (1) ta th y

$$G(a_i) \cdot H(a_i) = -3 \Rightarrow (G(a_i); H(a_i)) \in \{(-3;1), (3;-1), (1;-3), (-1;3)\} \\ \Rightarrow R(a_i) = \pm 2$$

v i m i c h s i.

Nh n xét 3: V i m i b b a c h s i, j, k mà $i \neq j$ và $R(a_i) = R(a_j) \neq R(a_k)$, ta có

$$(a_k - a_i)(a_k - a_j) \mid 4.$$

Ch ng minh: t $c = R(a_k)$. Theo Nh n xét 2, $c \in \{-2;2\}$ và $R(a_i) = R(a_j) = -c$. Áp d ng nh lý Bezout (và Nh n xét 1), ta có phân tích $R(x) + c \equiv (x - a_i)(x - a_j)P(x)$, trong ó $P(x)$ là m t a th c v i h s nguyên. L y $x = a_k$ ta suy ra

$$(a_k - a_i)(a_k - a_j) \mid |R(a_k) + c| = 2 \mid c| = 4.$$

Nh n xét 4: $(a_i - a_j) \mid 4$ v i m i c p c h s i, j mà $R(a_i) \neq R(a_j)$.

Ch ng minh: t $c = R(a_i)$. Theo Nh n xét 2, $c \in \{-2;2\}$ và $R(a_j) = -c$. Áp d ng nh lý Bezout (và Nh n xét 1), ta có phân tích $R(x) + c \equiv (x - a_j)P(x)$, trong ó $P(x)$ là m t a th c v i h s nguyên. L y $x = a_i$ ta suy ra

$$(a_i - a_j) \mid |R(a_i) + c| = 2 \mid c| = 4.$$

Dùng các nh n xét trên ta có th lo i i hai tr ng h p “con”: $n \geq 6$, $n = 5$.

1a/ Th t v y, gi s $n \geq 6$. Vì $a_1 < a_2 < \dots < a_n$, v i m i c h s $i \geq 6$, ta có $a_i - a_1 > 4$. V y, theo Nh n xét 4, ta ph i có

$$R(a_i) = R(a_1) \text{ v i m i c h s } i \geq 6. \quad (3)$$

c bi t, $R(a_6) = R(a_1)$. Mà $|(a_4 - a_6)(a_4 - a_1)| \geq 2 \times 3 > 4$, nên theo Nh n xét 3 ta ph i có $R(a_6) = R(a_1) = R(a_4)$. Theo cách hoàn toàn t ng t , do $|(a_2 - a_6)(a_2 - a_4)| \geq 4 \times 2 > 4$ và do $(a_5 - a_1)(a_5 - a_2) \geq 4 \times 3 > 4$ nên Nh n xét 3 cho ta:

$$R(a_1) = R(a_6) = R(a_4) = R(a_2) = R(a_5). \quad (4)$$

t $c = R(a_1)$, t (3) và (4) ta th y ph ng trình $R(x) - c = 0$ có nhi u h n $n - 2$ nghi m; ó là các nghi m $x = a_i$ v i m i c h s $i \neq 3$. i u này mâu thu n v i Nh n xét 1. V y, 1a/ không th x y ra.

Ti p theo, g i I là t p h p t t c các ch s i mà $R(a_i) = 2$, và J là t p h p t t c các ch s i mà $R(a_i) = -2$. Theo Nh n xét 2, hi n nhiên ta có

$$|I| + |J| = n. \quad (5)$$

1b/ Bây giờ giả sử $n = 5$. Lúc này từ (1) và (2) dễ thấy $\deg G = 3, \deg H = 2$. Suy ra: $R(x) - 2$ và $R(x) + 2$ đều là các đa thức bậc ba có hệ số bậc cao nhất bằng 1. Như là một hệ quả, ta có $|I| \leq 3, |J| \leq 3$. Kết hợp với (5) ta thấy chỉ có hai khả năng:

$$(b1) \quad |I| = 3 \text{ và } |J| = 2$$

$$(b2) \quad |I| = 2 \text{ và } |J| = 3.$$

Xét (b1). Giả sử $I = \{i_1 < i_2 < i_3\}$. Theo định lý Bezout, ta có phân tích

$$R(x) - 2 \equiv (x - a_{i_1})(x - a_{i_2})(x - a_{i_3}). \quad (6)$$

Nếu $1 \in J$, thì từ (6) suy ra $4 = |R(a_1) - 2| = |(a_1 - a_{i_1})(a_1 - a_{i_2})(a_1 - a_{i_3})|$; nhưng điều này là không thể, vì

$$-1 \geq a_1 - a_{i_1} > a_1 - a_{i_2} > a_1 - a_{i_3} \Rightarrow |(a_1 - a_{i_1})(a_1 - a_{i_2})(a_1 - a_{i_3})| \geq 1 \times 2 \times 3 = 6.$$

Vậy, $1 \in I$, tức là $i_1 = 1$. Tương tự, ta có $5 \in I$, tức là $i_3 = 5$. Chỉ còn phải kiểm tra ba giá trị có thể của i_2 .

(b1.1) Nếu $i_2 = 2$, thì $4 \in J$ nên từ (6) suy ra

$$4 = |R(a_4) - 2| = |(a_4 - a_1)(a_4 - a_2)(a_4 - a_5)| \geq 3 \times 2 \times 1 = 6,$$

vô lý!

(b1.2) Nếu $i_2 = 3$, thì $2 \in J$ nên từ (6) suy ra

$$-4 = R(a_2) - 2 = (a_2 - a_1)(a_2 - a_3)(a_2 - a_5) > 0,$$

vô lý!

(b1.3) Nếu $i_2 = 4$, thì $3 \in J$ nên từ (6) suy ra

$$-4 = R(a_3) - 2 = (a_3 - a_1)(a_3 - a_4)(a_3 - a_5) > 0,$$

contradiction!

Tất cả các mâu thuẫn trên cho thấy khả năng (b1) không thể xảy ra.

Ta có thể lập lại phép biến đổi trên dãy (b2) cũng không thay đổi được. Một phép biến đổi khác là quy (b2) về (b1) bằng cách thay đổi dãy $a_1 < a_2 < \dots < a_5$ bởi dãy

$$b_1 = -a_5 < b_2 = -a_4 < \dots < b_5 = -a_1,$$

và thay thế các $R(x)$ bởi các $T(x) = -R(-x)$. Chú ý rằng: $T(x) - 2$ và $T(x) + 2$ cũng là các đa thức bậc ba với hệ số nguyên và có hệ số bậc cao nhất bằng 1; ngoài ra,

$$R(a_i) = 2 \Leftrightarrow T(b_{6-i}) = -2; R(a_i) = -2 \Leftrightarrow T(b_{6-i}) = 2$$

nên vai trò của các tập I, J sẽ đảo ngược lại qua cách thay đổi nói trên.

Tóm lại 1b/ cũng sẽ có lời giải, và ta chỉ cần phải xét trường hợp “con”:

1c/ $n = 4$. Lúc này, từ (1) và (2) dễ thấy $\deg G = \deg H = 2$. Suy ra: $R(x) - 2$ và $R(x) + 2$ đều là các đa thức bậc hai có hệ số bậc cao nhất bằng 2. Khi đó từ (5), ta thấy $|I| = |J| = 2$. Lần này, với mỗi cặp chỉ số i, j mà $R(a_i) \neq R(a_j)$, dùng chính phép biến đổi chứng minh. Nhận xét 4 ta có $2(a_i - a_j) \mid |R(a_i) - R(a_j)| = 4$ nên $(a_i - a_j) \mid 2$. Tuy vậy, vì $a_4 - a_1 > 2$, ta suy ra $R(a_4) = R(a_1)$.

Nếu $\{1; 4\} = J$, thì $R(x) + 2 \equiv 2(x - a_1)(x - a_4)$ và $\{2; 3\} = I$, nên

$$4 = R(a_2) + 2 = 2(a_2 - a_1)(a_2 - a_4) < 0,$$

vô lý! Vậy, $\{1; 4\} = I$, nên $R(x) - 2 \equiv 2(x - a_1)(x - a_4)$, $\{2; 3\} = J$ và

$$-4 = R(a_2) - 2 = 2(a_2 - a_1)(a_2 - a_4) \Rightarrow a_2 - a_1 = 1, a_4 - a_2 = 2;$$

$$-4 = R(a_3) - 2 = 2(a_3 - a_1)(a_3 - a_4) \Rightarrow a_3 - a_1 = 2, a_4 - a_3 = 1.$$

Suy ra: a_1, a_2, a_3, a_4 , theo thứ tự, là bốn số nguyên liên tiếp.

Thật vậy: khi $n = 4$, với a_1, a_2, a_3, a_4 , theo thứ tự, là bốn số nguyên liên tiếp, ta có phân tích

$$\begin{aligned} S(x) &= (x - a_1)(x - a_1 - 1)(x - a_1 - 2)(x - a_1 - 3) - 3 \\ &\equiv [(x - a_1)(x - a_1 - 3) - 1][(x - a_1)(x - a_1 - 3) + 3] \end{aligned}$$

thỏa mãn yêu cầu.

2. Trường hợp $n = 3$.

Lúc này, $\deg G = 2, \deg H = 1$. Suy ra: $H(x) \equiv x - a \ (a \in \mathbb{Z})$. Theo (1), $\prod_{i=1}^3 (a - a_i) = 3$. Nh ng $a - a_1 > a - a_2 > a - a_3$ nên ch có m t kh n ng: $a - a_1 = 1, a - a_2 = -1, a - a_3 = -3$; t c là, các s nguyên a_1, a_2, a_3 l p thành m t c p s c ng v i công sai 2.

Th l i: khi $n = 3$, v i a_1, a_2, a_3 là các s nguyên, theo th t ó, l p thành m t c p s c ng v i công sai 2, ta có phân tích

$$\begin{aligned} S(x) &= (x - a_1)(x - a_1 - 2)(x - a_1 - 4) - 3 \\ &\equiv (x - a_1 - 1)[(x - a_1)^2 - 5(x - a_1) + 3] \end{aligned}$$

th a mãn yêu c u ra.

3. Tr ng h p $n = 2$.

Lúc này, $\deg G = \deg H = 1$. Suy ra: $H(x) \equiv x - a$, v i $a \in \mathbb{Z}$ nào ó. Theo (1), $\prod_{i=1}^2 (a - a_i) = 3$.

Nh ng $a - a_1 > a - a_2$ nên ch có hai kh n ng: $a - a_1 = 3, a - a_2 = 1$; ho c $a - a_1 = -1, a - a_2 = -3$. V y, $a_2 = a_1 + 2$.

Th l i: khi $n = 2$, v i $a_2 = a_1 + 2 \ (a_1 \in \mathbb{Z})$, ta có phân tích

$$S(x) = (x - a_1)(x - a_1 - 2) - 3 \equiv (x - a_1 + 1)(x - a_1 - 3)$$

th a mãn yêu c u ra.

K t lu n: T t c các s nguyên $n \geq 2$ và t t c các b n s nguyên $a_1 < a_2 < \dots < a_n$ th a mãn yêu c u ra g m:

1. $n = 4$; a_1, a_2, a_3, a_4 , theo th t ó, là b n s nguyên liên ti p;
2. $n = 3$; các s nguyên a_1, a_2, a_3 , theo th t ó, l p thành m t c p s c ng v i công sai 2;
3. $n = 2$; a_1, a_2 là các s nguyên mà $a_2 = a_1 + 2$.

Bài toán 5 (Nga). Cho $f(x) = x^2 + bx + c$ là m t tam th c b c hai v i các h s $b, c \in \mathbb{R}$. Gi s ph ng trình $f(f(x)) = 0$ có 4 nghi m th c (không nh t thi t phân bi t), c ký hi u b i x_1, x_2, x_3, x_4 . Bi t $x_1 + x_2 = -1$, ch ng minh r ng $c \leq -1/4$.

L i gi i. N u ph ng trình $f(x) = 0$ không có nghi m th c thì: v i m i $x \in \mathbb{R}$, t t := $f(x) (\in \mathbb{R})$, ta th y $f(t) \neq 0$; v y, ph ng trình $f(f(x)) = 0$ không có nghi m th c, mâu thu n v i gi thi t!

Do đó, phương trình $f(x) = 0$ phải có nghiệm thực. Giả sử $\{t_1; t_2\}$ là tập nghiệm của nó. Theo định lý Viète,

$$t_1 + t_2 = -b. \quad (1)$$

Ngoài ra, $f(x) \equiv (x - t_1)(x - t_2)$, nên

$$(x - x_1)(x - x_2)(x - x_3)(x - x_4) \equiv f(f(x)) \equiv (f(x) - t_1)(f(x) - t_2) \equiv (x^2 + bx + c - t_1)(x^2 + bx + c - t_2).$$

Tuy nhiên, chỉ có 4 khả năng sau có thể xảy ra:

1. $(x - x_1) \mid (x^2 + bx + c - t_1) = f(x) - t_1$ và $(x - x_2) \mid (x^2 + bx + c - t_2) = f(x) - t_2$
2. $(x - x_1) \mid (x^2 + bx + c - t_2) = f(x) - t_2$ và $(x - x_2) \mid (x^2 + bx + c - t_1) = f(x) - t_1$
3. $(x - x_1)(x - x_2) \equiv x^2 + bx + c - t_1$ và $(x - x_3)(x - x_4) \equiv x^2 + bx + c - t_2$
4. $(x - x_1)(x - x_2) \equiv x^2 + bx + c - t_2$ và $(x - x_3)(x - x_4) \equiv x^2 + bx + c - t_1$.

Xét hai khả năng đầu. Lúc này

$$\begin{aligned} x_1^2 + x_2^2 + b(x_1 + x_2) + 2c &= f(x_1) + f(x_2) = t_1 + t_2 \\ \stackrel{(1)}{\Rightarrow} x_1^2 + x_2^2 - b + 2c &= -b \\ \Rightarrow c &= -\frac{x_1^2 + x_2^2}{2} \leq -\left(\frac{x_1 + x_2}{2}\right)^2 = -1/4. \end{aligned}$$

Xét hai khả năng cuối. Lúc này (cần bình đẳng thức trong định lý Viète), ta có

$$-1 = x_1 + x_2 = -b \Rightarrow b = 1. \quad (2)$$

Hơn nữa, phương trình $f(x) - t_i = x^2 + bx + c - t_i = 0$ có biệt thức $\Delta_i = b^2 - 4(c - t_i) \geq 0$ với mọi $i \in \{1; 2\}$. Vì vậy,

$$\begin{aligned} 2b^2 - 8c + 4(t_1 + t_2) &= \Delta_1 + \Delta_2 \geq 0 \\ \Rightarrow c &\leq \frac{b^2 + 2(t_1 + t_2)}{4} \stackrel{(1)}{=} \frac{b^2 - 2b}{4} \stackrel{(2)}{=} -1/4. \end{aligned}$$

Bài toán 6 (Saudi Arabia TST 2016). Tìm số tự nhiên $n \geq 2$ lớn nhất có tính chất: tồn tại n tam thức bậc hai $f_1(x) = x^2 + b_1x + c_1, f_2(x) = x^2 + b_2x + c_2, \dots, f_n(x) = x^2 + b_nx + c_n$ đôi một không trùng nhau, với các hệ số $b_i, c_i \in \mathbb{R}$ ($1 \leq i \leq n$), sao cho, với mọi cặp chỉ số $1 \leq i < j \leq n$, phương trình $f_i(x) + f_j(x) = 0$ có và chỉ có một nghiệm thực.

L i g i i. Kiểm tra tính đồng nhất của hai $f_1(x) \equiv x^2 - 4$, $f_2(x) \equiv x^2 - 4x + 6$, $f_3(x) \equiv x^2 - 8x + 12$ và

$$\begin{cases} f_1(x) + f_2(x) \equiv 2(x-1)^2 \\ f_1(x) + f_3(x) \equiv 2(x-2)^2 \\ f_2(x) + f_3(x) \equiv 2(x-3)^2. \end{cases}$$

Thì, $n=3$ có tính chất bài.

Theo, ta chứng minh rằng $n=3$ là số nhỏ nhất để tính chất bài. Giả sử phân tích đồng nhất của số tự nhiên $n \geq 4$ có tính chất bài. Ta sẽ tìm mâu thuẫn bằng một trong các cách sau:

Cách 1: Giả sử tồn tại dãy suy ra: với mọi $i < j \leq n$, tồn tại số t_{ij} sao cho $f_i(x) + f_j(x) = 2x^2 + (b_i + b_j)x + c_i + c_j \equiv 2(x - t_{ij})^2$; vì thế, $b_i + b_j = -4t_{ij}$ và $c_i + c_j = 2t_{ij}^2$. Giả sử

$$\begin{cases} b_1 + b_2 = -4t_{12} \\ b_1 + b_3 = -4t_{13} \\ b_2 + b_3 = -4t_{23} \end{cases}$$

ta tìm ra

$$\begin{cases} b_1 = -2(t_{12} + t_{13} - t_{23}) \\ b_2 = -2(t_{12} - t_{13} + t_{23}) \\ b_3 = -2(-t_{12} + t_{13} + t_{23}). \end{cases}$$

Thì, $-4t_{14} + 2(t_{12} + t_{13} - t_{23}) = b_4 = -4t_{24} + 2(t_{12} - t_{13} + t_{23})$, và vì vậy,

$$t_{13} + t_{24} = t_{14} + t_{23}. \quad (1)$$

Theo, ta giả sử: $\begin{cases} c_1 + c_2 = 2t_{12}^2 \\ c_1 + c_3 = 2t_{13}^2 \\ c_2 + c_3 = 2t_{23}^2 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} c_1 = t_{12}^2 + t_{13}^2 - t_{23}^2 \\ c_2 = t_{12}^2 - t_{13}^2 + t_{23}^2 \\ c_3 = -t_{12}^2 + t_{13}^2 + t_{23}^2 \end{cases}$ và suy ra:

$$2t_{14}^2 - (t_{12}^2 + t_{13}^2 - t_{23}^2) = c_4 = 2t_{24}^2 - (t_{12}^2 - t_{13}^2 + t_{23}^2) \Rightarrow t_{14}^2 + t_{23}^2 = t_{13}^2 + t_{24}^2. \quad (2)$$

Theo (1) và (2), đồng thời $t_{13}t_{24} = t_{14}t_{23}$. Đặt $S := t_{13} + t_{24} = t_{14} + t_{23}$ và $P := t_{13}t_{24} = t_{14}t_{23}$, ta có

$$\{t_{13}; t_{24}\} = \{t_{14}; t_{23}\}$$

vì c hai v cùng là t p nghi m c a ph ãng trình b c hai $x^2 - Sx + P = 0$. V y, $t_{13} = t_{14}$ ho c $t_{13} = t_{23}$. N u $t_{13} = t_{14}$ thì $f_1(x) + f_3(x) \equiv f_1(x) + f_4(x) \Rightarrow f_3(x) \equiv f_4(x)$, mâu thu n v i gi thi t! Còn n u $t_{13} = t_{23}$ thì $f_1(x) + f_3(x) \equiv f_2(x) + f_3(x) \Rightarrow f_1(x) \equiv f_2(x)$, c ãng mâu thu n!

Cách 2: V i m i c p ch s $1 \leq i < j \leq n$, t $g_{ij}(x) := f_i(x) + f_j(x)$ và g i t_{ij} là nghi m th c duy nh t c a ph ãng trình $g_{ij}(x) = 0$, ta có $g_{ij}(x) \equiv 2(x - t_{ij})^2$. Xét t ãng $g(x) := \sum_{i=1}^4 f_i(x)$, ta th y:

$$2(x - t_{13})^2 + 2(x - t_{24})^2 \equiv g_{13}(x) + g_{24}(x) \equiv g(x) \equiv g_{14}(x) + g_{23}(x) \equiv 2(x - t_{14})^2 + 2(x - t_{23})^2.$$

Cân b ãng h s hai v ta c ãng i ãnh (1)-(2) và tìm ra mâu thu n nh ã th y trong Cách 1.

Cách 3 (d ã trên ý t ãng c a *Nguy n Th Minh*, giáo viên tr ãng THPT chuyên Nguy n Trãi, H i D ãng): Theo gi thi t, v i m i c p ch s $1 \leq i < j \leq n$, ph ãng trình b c hai

$$f_i(x) + f_j(x) = 0 \Leftrightarrow 2x^2 + (b_i + b_j)x + c_i + c_j = 0$$

có nghi m kép, nên có bi t th c $\Delta_{ij} = 0$, suy ra $(b_i + b_j)^2 = 8(c_i + c_j)$. T ó,

$$\begin{aligned} (b_1 + b_2)^2 + (b_3 + b_4)^2 &= 8(c_1 + c_2 + c_3 + c_4) = 8(c_1 + c_3 + c_2 + c_4) = (b_1 + b_3)^2 + (b_2 + b_4)^2 \\ \Rightarrow (b_1 + b_2)^2 - (b_1 + b_3)^2 &= (b_2 + b_4)^2 - (b_3 + b_4)^2 \\ \Rightarrow (b_2 - b_3)(2b_1 + b_2 + b_3) &= (b_2 - b_3)(b_2 + b_3 + 2b_4) \\ \Rightarrow (b_2 - b_3)(b_1 - b_4) &= 0. \end{aligned}$$

V y, $b_2 = b_3$ ho c $b_1 = b_4$. N u $b_2 = b_3$, thì $8(c_1 + c_2) = (b_1 + b_2)^2 = (b_1 + b_3)^2 = 8(c_1 + c_3) \Rightarrow c_2 = c_3$ nên $f_2(x) \equiv f_3(x)$, mâu thu n v i gi thi t! Còn n u $b_1 = b_4$, thì ta l i có $8(c_1 + c_2) = (b_1 + b_2)^2 = (b_2 + b_4)^2 = 8(c_2 + c_4) \Rightarrow c_1 = c_4$ nên $f_1(x) \equiv f_4(x)$, c ãng mâu thu n!

Cách 4 (d ã trên ý t ãng c a *Nguy n V n Ph ãng*, giáo viên tr ãng THPT chuyên Tr ãn i Ngh a, TP. H Chí Minh): Theo gi thi t, v i m i c p ch s $1 \leq i < j \leq n$, ph ãng trình b c hai

$$f_i(x) + f_j(x) = 0 \Leftrightarrow 2x^2 + (b_i + b_j)x + c_i + c_j = 0$$

có nghi m kép, nên có bi t th c $\Delta_{ij} = 0$, suy ra $(b_i + b_j)^2 = 8(c_i + c_j)$. T ó, n u $n \geq 3$, ta th y: v i m i ch s $3 \leq j \leq n$, b $(x; y) = (b_j; c_j)$ ph i là m t nghi m c a h ph ãng trình

$$\begin{cases} (b_1 + x)^2 = 8(c_1 + y) \\ (b_2 + x)^2 = 8(c_2 + y). \end{cases} \quad (3)$$

Nếu $b_1 = b_2$ và hệ (3) có nghiệm thì $c_1 = c_2$; suy ra $f_1(x) \equiv f_2(x)$, mâu thuẫn với giả thiết! Nếu $b_1 \neq b_2$, bằng cách trừ vế theo vế các phương trình trong hệ, ta thấy hệ (3) có duy nhất nghiệm

$$\begin{cases} x = 4 \frac{c_1 - c_2}{b_1 - b_2} - \frac{b_1 + b_2}{2} \\ y = \frac{(b_1 + x)^2}{8} - c_1. \end{cases}$$

Vậy, $n \leq 3$. Suy ra điều phải chứng minh.

Bài toán 7 (Saudi Arabia TST 2017). Cho đa thức $P \in \mathbb{Z}[x]$ có hệ số là các số nguyên tố phân biệt và nó

có dạng $P(x) \equiv \sum_{i=1}^m \{P_i(x)\}^3$, với $m \in \mathbb{N}^*$, $\{P_i\}_{i=1}^m \subset \mathbb{Z}$, $(P_i)_{i=1}^m \subset \mathbb{Z}[x]$ (ph thuộc vào P). Tính số tam thức bậc hai $ax^2 + bx + c$ có hệ số nguyên tố phân biệt, với các hệ số a, b, c thuộc tập $S = \{1; 2; 3; \dots; 2017\}$ (tập gồm 2017 số nguyên dương đầu tiên).

Lời giải. Cho $P(x) \equiv \sum_{i=0}^n c_i x^i$, với $n \in \mathbb{N}$, $(c_i)_{i=0}^n \subset \mathbb{Z}$. Ta nói đa thức P là *p-nu* cấp hai nếu sau đây đúng: c) th a m ă n:

(i) với mọi chỉ số $0 \leq i \leq n$, nếu $i \not\equiv 3$ thì $c_i \equiv 3$

(ii) $\sum_{\substack{i \equiv 3 \\ (0 \leq i \leq n)}} c_i \equiv 6$.

Nhận xét 1: Mọi đa thức có hệ số nguyên tố phân biệt thì p.

Chứng minh: Trừ vế theo vế các phương trình trong hệ (3) ta được:

- nếu P_1 và P_2 là các đa thức p thì đa thức $P_1 + P_2$ cũng p,
- nếu P là một đa thức p và $\{P_i\}$ là một số nguyên tố thì đa thức $\{P_i\}P$ cũng p.

Vì thế, ta nhận thấy rằng đa thức có hệ số nguyên tố phân biệt, suy ra Nhận xét 1 ta chỉ cần phải chứng minh rằng đa thức P là p-nu nó là một đa thức bậc hai với hệ số nguyên, tức là nếu nó có dạng $P(x) \equiv Q(x)^3$, trong đó, $Q \in \mathbb{Z}[x]$. (1)

Giả sử $Q(x) \equiv \sum_{i=0}^m a_i x^i$, với $m \in \mathbb{N}$, $(a_i)_{i=0}^m \subset \mathbb{Z}$, và $P(x) \equiv Q(x)^3$. Áp dụng công thức “đa thức”:

$$\left(\sum_{i=0}^m r_i\right)^N = \sum_{j_0+j_1+\dots+j_m=N} \frac{N!}{j_0!j_1!\dots j_m!} r_0^{j_0} r_1^{j_1} \dots r_m^{j_m}$$

(t ng v ph i c l y theo t t c các b s t nhiên j_0, j_1, \dots, j_m có t ng b ng N , và l y th a v i s m 0 luôn c hi u là b ng 1) v i $N := 3$, $r_i := a_i x^i$ ($0 \leq i \leq m$), ta th y:

$$P(x) = \sum_i a_i^3 x^{3i} + \sum_{i \neq k} 3a_i^2 a_k x^{2i+k} + \sum_{\substack{i \neq k \\ i \neq \ell \\ k \neq \ell}} 6a_i a_k a_\ell x^{i+k+\ell}; \quad (2)$$

trong ó, v i 3 t ng v ph i ta ng m hi u các ch s i, k, ℓ ch y t 0 n m , và ôi m t khác nhau. H n n a, v i m i c p ch s i, k nh th , ta có:

$$2i+k \not\equiv 3 \Leftrightarrow 2k+i \not\equiv 3;$$

và $3a_i^2 a_k + 3a_k^2 a_i = 3a_i a_k (a_i + a_k) \equiv 6$. Vì th , t (2) ta th y a th c P là p; kh ng nh (1) ã c ch ng minh.

Nh n xét 2: M i a th c p v i b c bé h n 3 u có bi u di n l p ph ng.

Ch ng minh: Cho P là m t a th c p v i $\deg P < 3$. Khi ó, $P(x) \equiv 3a_2 x^2 + 3a_1 x + a_0$ v i a_0, a_1, a_2 là các s nguyên mà $a_1 + a_2 \equiv 2 \pmod{3} (\Rightarrow a_1 - a_2 \equiv 2 \pmod{3})$. Ta d dàng ki m tra tr c ti p:

$$P(x) \equiv \frac{a_1 + a_2}{2} (x+1)^3 + \frac{a_1 - a_2}{2} (x-1)^3 - a_1 x^3 + (a_0 - a_2) 1^3, \quad (3)$$

suy ra: P có bi u di n l p ph ng.

Tr l i bài toán: xét các tam th c b c hai $P(x) \equiv ax^2 + bx + c$, v i các h s a, b, c c l y t t p S . Theo các Nh n xét 1-2, P có bi u di n l p ph ng khi và ch khi nó p; t c là,

$$a \equiv 3, b \equiv 3, a+b \equiv 6. \quad (4)$$

T p $T := \{s \in S \mid s \equiv 3\} = \{1 \cdot 3; 2 \cdot 3; 3 \cdot 3; \dots; 672 \cdot 3\}$ g m 672 s nguyên, trong ó có 336 s ch n và 336 s l . i u ki n (4) t ng ng v i i u ki n: $a \in T, b \in T, a$ và b có cùng tính ch n l . V y, P có bi u di n l p ph ng, ta c n và ch c n:

- ch n $a \in T$: có úng 672 cách ch n
- ch n $b \in T$ mà b cùng tính ch n l v i a : có c th y 336 cách ch n
- ch n $c \in S$: có úng 2017 cách ch n.

Theo quy t c nhân, có c th y $672 \times 336 \times 2017 = 2 \times 336^2 \times 2017$ tam th c P có bi u di n l p ph ng.

Ghi chú: Ta có th ch ng minh m i a th c p u có bi u di n l p ph ng. Nh n xét 2 trong l i gi i trên ây chính là b c c s . b c quy n p, ta cho $2 \leq n \in \mathbb{N}$ và gi s m i a th c p v i b c bé h n $3(n-1)$ u có bi u di n l p ph ng. Xét P là m t a th c p b t k mà $\deg P < 3n$. Ta c n ch ng minh r ng P có bi u di n l p ph ng. D i ây ta a ra hai cách ch ng minh.

Cách 1: Theo gi thi t, ta có th vi t

$$P(x) \equiv 3a_{3n-1}x^{3n-1} + 3a_{3n-2}x^{3n-2} + a_{3(n-1)}x^{3(n-1)} + Q(x); \quad (5)$$

trong ó, $a_{3(n-1)}, a_{3n-2}, a_{3n-1}$ là các s nguyên; $Q \in \mathbb{Z}[x]$, $\deg Q < 3(n-1)$; và m t trong hai kh n ng sau x y ra:

(i) $a_{3n-2} + a_{3n-1}$ ch n, a th c Q p

(ii) $a_{3n-2} + a_{3n-1} \equiv 1$, a th c $Q(x) - 3x^{3n-4}$ p.

Xét (i). Lúc này, d a trên bi u di n (3) c a các a th c p v i b c bé h n 3, ta có th vi t l i (5) d i d ng:

$$\begin{aligned} P(x) &\equiv x^{3(n-1)}(3a_{3n-1}x^2 + 3a_{3n-2}x + a_{3(n-1)}) + Q(x) \\ &\equiv \frac{a_{3n-2} + a_{3n-1}}{2}(x^n + x^{n-1})^3 + \frac{a_{3n-2} - a_{3n-1}}{2}(x^n - x^{n-1})^3 - a_{3n-2}(x^n)^3 + (a_{3(n-1)} - a_{3n-1})(x^{n-1})^3 + Q(x). \end{aligned}$$

T ây, dùng gi thi t quy n p ta suy ra P có bi u di n l p ph ng.

Xét (ii). Lúc này, g i ý m t ph n t bi u di n (i), ta vi t l i (5) d i d ng:

$$\begin{aligned} P(x) &\equiv \frac{a_{3n-2} - 1 + a_{3n-1}}{2}(x^n + x^{n-1})^3 + \frac{a_{3n-2} - 1 - a_{3n-1}}{2}(x^n - x^{n-1})^3 - a_{3n-2}(x^n)^3 + (x^n + x^{n-2})^3 \\ &\quad + (a_{3(n-1)} - a_{3n-1})(x^{n-1})^3 - (x^{n-2})^3 + (Q(x) - 3x^{3n-4}). \end{aligned}$$

T ây, dùng gi thi t quy n p ta c ng suy ra P có bi u di n l p ph ng.

Cách 2: (d a trên ý t ng c a *Nguyen Duy Khang*, giáo viên tr ng THPT chuyên Tho i Ng c H u, An Giang). Theo gi thi t, ta có th vi t

$$P(x) \equiv \sum_{k=1}^n [3a_{3k-1}x^{3k-1} + 3a_{3k-2}x^{3k-2} + a_{3(k-1)}x^{3(k-1)}]; \quad (6)$$

trong đó, $(a_i)_{i=0}^{3n-1} \subset \mathbb{Z}$, $\sum_{i \not\equiv 3} 3a_i \equiv 6$, t c là $\sum_{i \not\equiv 3} a_i \equiv 2$. (7)

G i d là ph n d trong phép chia $a_{3n-1} + a_{3n-2}$ cho 2. Do (7), ta có th vi t l i (6) d i d ng

$$\begin{aligned} P(x) &\equiv [3a_{3n-1}x^{3n-1} + 3(a_{3n-2} - d)x^{3n-2} + a_{3(n-1)}x^{3(n-1)}] + (3dx^{3n-2} - 3dx^{3(n-1)-1}) + Q(x) \\ &\equiv (x^{n-1})^3 [3a_{3n-1}x^2 + 3(a_{3n-2} - d)x + a_{3(n-1)}] + d(x^{n-2})^3 (3x^4 - 3x^2) + Q(x), \end{aligned} \quad (8)$$

v i Q là m t a th c p có b c bé h n $3(n-1)$.

Theo gi thi t quy n p, Q có bi u di n l p ph ng. T nh ngh a c a d , ta th y a th c $3a_{3n-1}x^2 + 3(a_{3n-2} - d)x + a_{3(n-1)}$ p, nên theo Nh n xét 2 trong l i gi i c a Bài toán 7 (b c c s) thì a th c này có bi u di n l p ph ng. Ngoài ra, ta có th ki m tra tr c ti p “bi u di n l p ph ng”: $3x^4 - 3x^2 \equiv (x^2)^3 - (x^2 - 1)^3 - 1^3$. Cu i cùng, vì t ng và tích c a các a th c có bi u di n l p ph ng c ng là các a th c có bi u di n l p ph ng (hãy ch ng minh!) nên t (8) suy ra P có bi u di n l p ph ng.

Bài toán 8 (American Mathematical Monthly). V i m i s t nhiên n và k ($k \geq 2$), g i a_n^k là th ng d không âm bé nh t (mod k) c a C_{2n}^n ; t c là, $a_n^k \in \mathbb{Z} \cap [0; k)$ và $C_{2n}^n \equiv a_n^k \pmod{k}$. Tìm t t c các s t nhiên $k \geq 2$ dãy s $(a_n^k)_{n=0}^\infty$ có uôi tu n hoàn; t c là,

$$\exists n_0 \in \mathbb{N}, \exists T \in \mathbb{N}^*, \forall n \geq n_0, a_{n+T}^k = a_n^k$$

(nói cách khác, dãy s $(a_n^k)_{n=n_0}^\infty$ tu n hoàn khi n_0 l n; ta c ng nói dãy s $(C_{2n}^n)_{n=0}^\infty$ có uôi tu n hoàn (mod k)).

L i gi i 1 (c a *Nguy n C nh Hoàng* và *Ph m Nam Khánh* – thành viên i tuy n Vi t Nam d thi IMO2017). D th y $C_{2n}^n = \frac{(2n)!}{n!n!} = 2 \frac{(2n-1)!}{n!(n-1)!} = 2C_{2n-1}^n \equiv 0 \pmod{2} \quad \forall n \geq 1$. Suy ra: $k = 2$ là m t s t nhiên th a yêu c u bài.

Ta s ch ng minh r ng m i s t nhiên $k \geq 3$ u không th a yêu c u bài. Th t v y, vì $k \geq 3$ nên ph i x y ra m t trong hai tr ng h p sau:

- (i) $4 \mid k$
- (ii) $p \mid k$ v i p là m t s nguyên t l nào ó.

Ta s dùng b sau ây (và m t h qu hi n nhiên c a nó):

B : $\forall x \in \mathbb{R}$, ta có $[2x] = \begin{cases} 2[x] & \text{khi } (0 \leq \{x\} < 1/2 \\ 2[x] + 1 & \text{khi } 1/2 \leq \{x\} < 1. \end{cases}$

Chứng minh: d !

H qu : $\forall x \in \mathbb{R}, [2x] \geq 2[x]$.

Tr l i bài toán, tr c tiên v i tr ng h p (i).

1. V i m i $m \in \mathbb{N}^*$, xét các s t nhiên n th a $2^m < n < 2^{m+1}$. Khi ó, $2^{m+1} < 2n < 2^{m+2}$ và

$$\hat{}_2(C_{2n}^n) = \sum_{k=1}^{m+1} \left(\left[\frac{2n}{2^k} \right] - 2 \left[\frac{n}{2^k} \right] \right). \quad (1)$$

Ti p theo, ta vi t $n = 2^t s$ v i $t := \hat{}_2(n) \in \mathbb{N}$, $s \in \mathbb{N}^*$, $s \equiv 1, s \geq 3$ (vì n không ph i là m t l y th a

úng c a 2). Do $\frac{n}{2^t} = s \geq 3 > 2 > \frac{n}{2^m}$ ta th y $t < m$. Theo H qu trên, t (1) ta có:

$$\begin{aligned} \hat{}_2(C_{2n}^n) &\geq \left(\left[\frac{2n}{2^{t+1}} \right] - 2 \left[\frac{n}{2^{t+1}} \right] \right) + \left(\left[\frac{2n}{2^{m+1}} \right] - 2 \left[\frac{n}{2^{m+1}} \right] \right) \\ &= \left(\left[\frac{2n}{2^{t+1}} \right] - 2 \left[\frac{n}{2^{t+1}} \right] \right) + (1 - 2 \cdot 0) = \left[\frac{2n}{2^{t+1}} \right] - 2 \left[\frac{n}{2^{t+1}} \right] + 1. \end{aligned} \quad (2)$$

Vì $s \equiv 1$ nên $\left\{ \frac{n}{2^{t+1}} \right\} = \left\{ \frac{s}{2} \right\} = \frac{1}{2}$; do ó, theo B , $\left[\frac{2n}{2^{t+1}} \right] = 2 \left[\frac{n}{2^{t+1}} \right] + 1$. V y, (2) kéo theo

$\hat{}_2(C_{2n}^n) \geq 2$, t c là $C_{2n}^n \equiv 0 \pmod{4}$.

2. N u $n = 2^m$ ($m \in \mathbb{N}^*$), ta l i có

$$\hat{}_2(C_{2n}^n) = \sum_{k=1}^{m+1} \left(\left[\frac{2n}{2^k} \right] - 2 \left[\frac{n}{2^k} \right] \right) = \sum_{k=1}^{m+1} 2^{m+1-k} - 2 \sum_{k=1}^m 2^{m-k} = 1,$$

nên $C_{2n}^n \not\equiv 0 \pmod{4}$.

Vì kho ng cách gi a 2^m và 2^{m+1} có th l n tùy ý (khi $m \equiv 1$ n), nên các k t qu hai b c 1-2 cho th y dãy s $(C_{2n}^n)_{n=0}^\infty$ không th có uôi tu n hoàn $(\pmod{4})$, do ó nó c ng không th có uôi tu n hoàn (\pmod{k}) .

Tr ng h p (ii).

1. Với mọi $m \in \mathbb{N}^*$, xét các số tự nhiên n thỏa $\frac{p^m}{2} < n < p^m$. Khi đó, $p^m < 2n < 2p^m < p^{m+1}$ nên dùng H-qua trên ta có

$$\binom{2n}{p} \binom{n}{2n} = \sum_{k=1}^m \left(\binom{2n}{p^k} - 2 \binom{n}{p^k} \right) \geq \binom{2n}{p^m} - 2 \binom{n}{p^m} = 1 - 2 \cdot 0 = 1;$$

tức là $\binom{2n}{2n} \equiv 0 \pmod{p}$.

2. Nếu $n = p^m$ ($m \in \mathbb{N}^*$), ta lại có

$$\binom{2n}{p} \binom{n}{2n} = \sum_{k=1}^m \left(\binom{2n}{p^k} - 2 \binom{n}{p^k} \right) = \sum_{k=1}^m \left(\binom{2p^{m-k}}{p^k} - 2 \binom{p^{m-k}}{p^k} \right) = 0,$$

nên $\binom{2n}{2n} \not\equiv 0 \pmod{p}$.

Vì không cách gì chia $\frac{p^m}{2}$ và p^m có thể lớn tùy ý (khi m lớn), nên các kết quả hai bài 1-2 cho thấy dãy số $(\binom{2n}{2n})_{n=0}^{\infty}$ không thể có ước nguyên hoàn (\pmod{p}), do đó nó cũng không thể có ước nguyên hoàn (\pmod{k}).

L i g i i 2. Ta cũng nhận xét $\binom{2n}{2n} = 2\binom{2n-1}{2n-1} \equiv 0 \pmod{2} \forall n \geq 1$. Suy ra: $k = 2$ là một số tự nhiên thỏa yêu cầu bài. Tiếp theo, ta chứng minh rằng mọi số tự nhiên $k \geq 3$ đều không thỏa yêu cầu bài, và nhận theo cách xét một trong hai trường hợp sau:

(i) $4 \mid k$

(ii) $p \mid k$ với p là một số nguyên tố lẻ nào đó.

Trở lại, ta ghi lại ký hiệu “ \equiv_d ” trên các đa thức với hệ số nguyên: Cho $d \in \mathbb{N}^*$ và $f, g \in \mathbb{Z}[x]$. Nếu một đa thức $f - g$ chia hết cho d , ta sẽ viết $f \equiv_d g$; và ngược lại, đôi khi ta cũng chấp nhận cách viết $f(x) \equiv_d g(x)$. Nếu $f(x) \equiv a \in \mathbb{Z}$ và $g(x) \equiv b \in \mathbb{Z}$ là các đa thức hằng thì “ \equiv_d ” chính là quan hệ đồng dư $a \equiv b \pmod{d}$ đã quen biết trên các số nguyên. Quan hệ “ \equiv_d ” hiển nhiên là một quan hệ tương đương trên $\mathbb{Z}[x]$. Ta cũng có thể thực hiện các phép toán cộng/trừ/nhân vế theo vế trên các đồng thức đa thức và các ghi lại, với cùng “mô-đun” d (việc chứng minh là hoàn toàn dễ dàng).

Trở lại bài toán, đầu tiên là xét trường hợp (i).

Với mọi $m \in \mathbb{N}^*$, xét các số tự nhiên n có dạng $n = 2^m + r$ với $0 \leq r < 2^m$. Khi đó, $2n = 2^{m+1} + 2r$ nên

$$\begin{aligned} (1+x)^{2n} &= (1+x)^{2^{m+1}} (1+x)^{2r} = \left((1+x^2) + 2x \right)^{2^m} (1+x)^{2r} \\ &= \left((1+x^2)^{2^m} + 2^m (1+x^2)^{2^m-1} (2x) + \sum_{i=2}^{2^m} C_{2^m}^i (1+x^2)^{2^m-i} (2x)^i \right) (1+x)^{2r} \\ &\equiv_4 (1+x^2)^{2^m} (1+x)^{2r} \equiv_4 (1+x^{2^2})^{2^{m-1}} (1+x)^{2r} \equiv_4 \dots \\ &\equiv_4 (1+x^{2^m})^2 (1+x)^{2r} = (1+2x^{2^m} + x^{2^{m+1}}) (1+x)^{2r}. \end{aligned}$$

So sánh hệ số của x^r hai vế của đẳng thức nói trên, ta suy ra

$$C_{2n}^n \equiv_4 2C_{2r}^r \equiv_4 \begin{cases} 2 \not\equiv_4 0 & \text{khi } r = 0 \\ 4C_{2r-1}^r \equiv_4 0 & \text{khi } 1 \leq r < 2^m. \end{cases}$$

Vì theo cách giả sử 2^m và 2^{m+1} có thể lớn tùy ý (khi m lớn), nên kết quả trên cho thấy dãy số $(C_{2n}^n)_{n=0}^\infty$ không thể có ước tuần hoàn (mod 4), do đó nó cũng không thể có ước tuần hoàn (mod k).

Trường hợp (ii).

Với mọi $m \in \mathbb{N}^*$, xét các số tự nhiên n có dạng $n = \frac{p^m + r}{2}$ với $0 < r \leq p^m$, r là số nguyên lẻ. Ý nghĩa $2n = p^m + r$ và ứng dụng $C_p^i \equiv_p i$ khi $1 \leq i \leq p-1$, ta có:

$$\begin{aligned} (1+x)^{2n} &= (1+x)^{p^m} (1+x)^r = \left(1+x^p + \sum_{i=1}^{p-1} C_p^i x^i \right)^{p^{m-1}} (1+x)^r \\ &\equiv_p (1+x^p)^{p^{m-1}} (1+x)^r \equiv_p (1+x^{p^2})^{p^{m-2}} (1+x)^r \equiv_p \dots \\ &\equiv_p (1+x^{p^m}) (1+x)^r = \left(\sum_{i < r} a_i x^i \right) + x^r + x^{p^m} + \left(\sum_{i > p^m} a_i x^i \right) \end{aligned}$$

(a_i là hệ số của x^i trong đa thức $(1+x^{p^m})(1+x)^r$). So sánh hệ số của x^r hai vế của đẳng thức nói trên, ta suy ra

$$C_{2n}^n \equiv_p \begin{cases} 1+1 = 2 \not\equiv_p 0 & \text{khi } r = p^m (\Rightarrow r = n = p^m) \\ 0 & \text{khi } 0 < r < p^m (\Rightarrow r < n < p^m). \end{cases}$$

Vì kho ng cách gi a $\frac{p^m}{2}$ và p^m có th l n tùy ý (khi $m \geq 1$), nên k t qu trên cho th y dãy s $(C_{2n}^n)_{n=0}^\infty$ không th có uôi tu n hoàn $(\text{mod } p)$, và do ó nó c ng không th có uôi tu n hoàn $(\text{mod } k)$.

V y, $k = 2$ là s t nhiên duy nh t th a yêu c u bài.