



# JELAJAH NALAR

## Analisa Isi Kepala Tanpa Suara

### PEMBAHASAN

### OSN MATEMATIKA SMA

### TAHUN 2023

#### 1. Penyelesaian :

Perhatikan bahwa

$\angle EBD = \angle ABD = \pi - 2\angle BAD = \pi - 2\angle EAC = \angle ACE = \angle ECD$ ,  
maka BEDC siklik, dan

$$\angle BA'C = \angle BAC = \angle EAC = \angle AEC,$$

maka BECA' siklik. Kita dapat menyimpulkan bahwa A'BEDC siklik dan mudah untuk membuktikan bahwa  $\triangle ABC \cong \triangle A'BC$ . Oleh karena itu, (BAC) dan (A'DE) memiliki jari-jari yang sama.

#### 2. Penyelesaian :

Klaim bahwa semua solusi untuk persamaan fungsional di atas berbentuk  $f(x) = \lfloor x \rfloor + k$  untuk semua  $x$ , untuk beberapa  $k \in \mathbb{Z}$  tetap. Untuk melihat ini, kita melihat bahwa untuk semua  $x, y \in \mathbb{R}$ ,

$$f(f(x)+y) = \lfloor \lfloor x \rfloor + y \rfloor + 2k = \lfloor x \rfloor + \lfloor y \rfloor + 2k = \lfloor x + \lfloor y \rfloor + 2k \rfloor = \lfloor x + f(f(y)) \rfloor$$

Sekarang kita akan membuktikan bahwa tidak ada solusi lain. Misalkan  $P(x, y)$  adalah pernyataan  $x$  dan  $y$  pada persamaan fungsional yang diberikan.

**Klaim 1.**  $\text{Im}(f) \subseteq \mathbb{Z}$ .

Bukti. Perbaiki  $\alpha \in \mathbb{R}$ .  $P(0, \alpha - f(0))$  memberi kita

$$f(\alpha) = f(f(0) + \alpha - f(0)) = \lfloor f(f(\alpha - f(0))) \rfloor \in \mathbb{Z}$$

**Klaim 2.**  $f(a) = f(b) \Rightarrow |a| = |b|$ .

Bukti. Karena  $f(f(0)) \in \mathbb{Z}$  dari klaim pertama,  $P(a, 0)$  dan  $P(b, 0)$  memberikan kita

$$\lfloor a \rfloor + f(f(0)) = f(f(a)) = f(f(b)) = \lfloor b \rfloor + f(f(0)) \Rightarrow \lfloor a \rfloor = \lfloor b \rfloor$$

Untuk menyelesaikan masalah ini, cukup perhatikan bahwa

$$f(f(0)+x) \stackrel{P(0,x)}{=} \lfloor f(f(x)) \rfloor \stackrel{\text{Claim 01}}{=} f(f(x)) \stackrel{\text{Claim 02}}{=} f(x) \stackrel{\text{Claim 01}}{=} \lfloor f(x) \rfloor = \lfloor x + f(0) \rfloor \stackrel{\text{Claim 01}}{=} \lfloor x \rfloor + f(0)$$

sesuai keinginan.

#### 3. Penyelesaian :

Saya mengklaim Asep bisa menang paling banyak dalam  $\lceil \log_2 n \rceil$  langkah. Ini menyelesaikan masalah ketika  $n \geq 25$ , tetapi sisanya bisa dengan mudah dihancurkan.

Untuk  $n = 1$ , kita sudah selesai, jadi sekarang anggaplah  $n \geq 2$ . Pertama, perhatikan bahwa jika  $X = 2^k$ , maka Asep sudah menang jika  $k$  genap, dan Asep hanya perlu satu langkah lagi untuk menang jika  $k$  ganjil. Misalkan  $k$  ganjil ( $k \geq 1$ ). Jika Neneng memilih ke atas, maka





# JELAJAH NALAR

## Analisa Isi Kepala Tanpa Suara

Asep memilih  $d = X = 2^k$ , mengganti angka di papan dengan  $X + d = 2^{k+1}$ , yang merupakan kuadrat sempurna bukan nol. Jika Neneng memilih ke bawah, maka Asep memilih  $d = 2^{k-1}$ ; maka angka di papan diganti dengan  $X - d = 2^{k-1}$ , yang juga merupakan kuadrat sempurna.

Untuk kasus umum, kami mengandalkan klaim berikut.

Klaim:

Misalkan angka  $X$  saat ini di papan memenuhi  $2^m < X < 2^{m+1}$  untuk beberapa  $m \geq 1$ . Maka Asep selalu dapat mengganti  $X$  (dalam satu langkah) dengan angka  $Y$  sehingga  $2^m \leq Y \leq 2^{m+1}$  dan  $v_2(Y) \geq v_2(X) + 1$ .

Bukti:

Karena  $2^m < X < 2^{m+1}$ ,  $X$  bukan pangkat 2. Kita dapat menulis  $X = 2^t c$ , di mana  $c > 1$  adalah bilangan ganjil dan  $t = v_2(X)$ ; otomatis  $t < m$ . Sekarang, apa pun yang dilakukan Neneng, Asep memilih  $d = 2^t$ . Maka, bilangan baru di papan tulis adalah  $X + d = 2^t(c + 1)$  atau  $X - d = 2^t(c - 1)$ .

Karena  $2^m < X < 2^{m+1}$ , kita peroleh  $2^{m-t} < c < 2^{m-t+1}$ . Jadi,  $2^{m-t} \leq c \pm 1 \leq 2^{m-t+1}$ , apa pun pilihan tandanya di  $\pm$ . Bagaimanapun, bilangan baru  $Y$  di papan tulis memenuhi  $2^m \leq Y \leq 2^{m+1}$ .

Karena  $c$  ganjil, kita peroleh  $v_2(c \pm 1) > 1$ , apa pun pilihan tandanya di  $\pm$ . Dalam kedua kasus tersebut, bilangan baru  $Y$  di papan juga memenuhi  $v_2(Y) = t + v_2(c \pm 1) \geq t + 1$ . Klaim ini terbukti.

Sekarang kita beralih ke kasus umum  $n \geq 2$ . Terdapat satu bilangan bulat positif  $k$  sehingga  $2^k \leq n < 2^{k+1}$ . Sekali lagi, jika  $n = 2^k$ , kita sudah selesai, jadi sekarang misalkan  $2^k < n < 2^{k+1}$ . Mengulangi klaim ini bila perlu, kita mengklaim bahwa Asep dapat mencapai keadaan di mana angka di papan adalah  $2^k$  atau  $2^{k+1}$  dalam paling banyak  $k$  langkah. Bahkan, jika tidak, maka setelah  $k$  langkah, angka  $X$  di papan akan tetap memenuhi  $2^k < X < 2^{k+1}$ , katakanlah dengan klaim dan induksi kecil. Namun, klaim tersebut juga menyatakan bahwa  $v_2(X) \geq v_2(n) + k \geq k$  karena angka awal di papan adalah  $n$ . Sebuah kontradiksi!

Kami membuktikan bahwa Asep dapat mencapai keadaan dengan angka di papan yang merupakan pangkat 2 dalam paling banyak  $k = \lceil \log_2 n \rceil - 1$  langkah. Jika pangkat 2 tersebut bukan kuadrat, seperti pada paragraf pertama, Asep hanya membutuhkan satu langkah lagi. Ini membuktikan bahwa Asep dapat menang dalam paling banyak  $\lceil \log_2 n \rceil$  langkah.

#### 4. Penyelesaian :

Jawabannya ya. Kita akan mulai dengan klaim berikut.

**Klaim 1.** Perbaiki  $k \in \mathbb{N}$ . Terdapat bilangan bulat positif  $N_k > 10^{k+1}$  sehingga:

- $N_k$  habis dibagi  $2^k$ , tetapi tidak habis dibagi  $2^{k+1}$ .





# JELAJAH NALAR

## Analisa Isi Kepala Tanpa Suara

- Representasi desimal dari  $N_k$  hanya berisi digit 1, 7, dan 8 (dan semuanya digunakan setidaknya sekali).

Bukti. Kita akan membuktikan pernyataan ini dengan induksi pada  $k \in \mathbb{N}$ . Pernyataan ini trivial untuk  $k = 1$ , cukup ambil  $N_1 = 178$ . Sekarang anggaplah pernyataan ini benar untuk semua  $k = \ell$ . Kita akan membuktikan pernyataan ini untuk  $k = \ell + 1$ .

Konstruksikan  $M_{\ell+1} = \underbrace{N_\ell \dots N_\ell}_{3 \text{ kali}}$  dengan menggabungkan 3 bilangan  $N_\ell$ . Kita melihat

bahwa  $M_{\ell+1} > 10^{\ell+2}$  dan berdasarkan konstruksi,  $v_2(M_{\ell+1}) = v_2(N_\ell) = \ell$ . Sekarang, kita tahu bahwa ada sebuah tanda  $*$   $\in \{+, -\}$  sehingga  $M_{\ell+1} * 10^\ell \equiv 2^{\ell+1} \pmod{2^{\ell+2}}$ .

Untuk melihat hal ini, pertama kita lihat bahwa  $2^{\ell+1} | M_{\ell+1} \pm 10^\ell$  sebagai  $v_2(M_{\ell+1}) = v_2(10^\ell) = \ell$ . Sekarang sebagai

$$v_2((M_{\ell+1} + 10^\ell) - (M_{\ell+1} - 10^\ell)) = v_2(2 \cdot 10^\ell) = \ell + 1,$$

maka kita tidak bisa memiliki  $M_{\ell+1} \pm 10^\ell$  keduanya menjadi 0  $(\bmod 2^{\ell+2})$ .

Untuk memudahkan, misalkan  $X = M_{\ell+1} * 10^\ell$ . Kita sekarang akan menggunakan angka ini untuk mengkonstruksi  $N_{\ell+1}$ . Tulis X dalam representasi desimalnya:

$$X = \sum_{i=0}^n a_i 10^i \text{ where } 0 \leq a_i \leq 9, \forall 0 \leq i \leq n$$

Berdasarkan hipotesis induktif,  $N_\ell$  hanya memuat digit 1, 7, dan 8, sehingga berdasarkan konstruksi kita,  $a_i \in \{1, 7, 8\} \forall 0 \leq i \leq n, i \neq \ell$ . Sekarang, mari kita definisikan

$$N_{\ell+1} = \sum_{i=0}^n b_i 10^i, \text{ Dimana}$$

- $b_i = a_i$  untuk semua  $0 \leq i \leq n$ , kecuali  $i = \ell$  dan  $i = \ell + 1$ .
- Jika  $a_\ell \in \{1, 5, 9\}$ , maka  $b_\ell = 1$  dan  $b_{\ell+1} = a_{\ell+1}$ .
- Jika  $a_\ell \in \{2, 6\}$ , maka  $b_\ell = 8$  dan  $b_{\ell+1} = \begin{cases} 8 & \text{jika } a_{\ell+1} \text{ ganjil} \\ 1 & \text{sebaliknya} \end{cases}$
- Jika  $a_\ell \in \{0, 4, 8\}$ , maka  $b_\ell = 8$  dan  $b_{\ell+1} = a_{\ell+1}$ .
- Jika  $a_\ell \in \{3, 7\}$ , maka  $b_\ell = 7$  dan  $b_{\ell+1} = a_{\ell+1}$ .

Kita sekarang dapat melihat bahwa semua digit dari  $N_{\ell+1}$  adalah 1, 7, atau 8, dan setiap digit muncul setidaknya sekali berdasarkan definisi  $M_{\ell+1}$  (dan kita hanya mengubah 2 digit dari penggabungan). Kita sekarang akan membuktikan bahwa  $N_{\ell+1} \equiv X \pmod{2^{\ell+2}}$ , yang membuktikan hasil yang diinginkan. Untuk melihat ini, kita cukup melihat bahwa

$$N_{\ell+1} - X = 10^{\ell+1}(b_{\ell+1} - a_{\ell+1}) + 10^\ell(b_\ell - a_\ell)$$

Pertimbangkan dua kasus:





# JELAJAH NALAR

## Analisa Isi Kepala Tanpa Suara

- Jika  $a_\ell \in \{0, 1, 3, 4, 5, 7, 8, 9\}$ , kita mempunyai  $4 \mid b_\ell - a_\ell$  dan  $b_{\ell+1} - a_{\ell+1} \equiv 0 \pmod{4}$  dengan demikian  $2^{\ell+2} \mid N_{\ell+1} - X$  yang merupakan apa yang kita inginkan.
- Jika  $a_\ell \in \{2, 6\}$ , kita memiliki  $b_\ell - a_\ell \equiv 2 \pmod{4}$  dan  $b_{\ell+1} - a_{\ell+1} \equiv 1 \pmod{2}$ , yang membuktikan apa yang kita inginkan.

Dari klaim di atas, terdapat  $N_{2023} > 10^{2024}$  sehingga  $v_2(N_{2023}) = 2023$ , di mana representasi desimal N hanya berisi digit 1, 7, dan 8. Idenya sekarang adalah menambahkan digit di depan  $N_{2023}$  dengan 1 atau 8, tergantung pada persentase digit ganjil yang digunakan dalam representasi  $N_{2023}$ . Untuk lebih tepatnya, tulis  $N_{2023}$  dalam representasi desimalnya:

$$N_{2023} = \sum_{i=0}^{m-1} c_i 10^i \text{ where } 0 \leq c_i \leq 9, \forall 0 \leq i \leq m-1$$

Misalkan dari semua m digit ini, k di antaranya ganjil. Misalkan M adalah bilangan bulat positif terkecil sehingga  $10^M > m$ . Tentukan  $c_m = c_{m+1} = \dots = c_p = 1$  dan  $c_{p+1} = c_p + 2 = \dots = c_q = 8$  di mana  $p = 999 \cdot 10^M + m - k - 1$  dan  $q = 10^{M+3} - 1$ .

Perhatikan bilangan tersebut

$$N = \sum_{i=0}^q c_i 10^i$$

dan kita perhatikan bahwa  $N \equiv N_{2023} \pmod{2^{2024}}$ . Lebih lanjut, terdapat  $(p - m + 1) + k = 999 \cdot 10^M$  digit ganjil pada representasi desimalnya dari total  $q + 1 = 10^{M+3}$  digit, sehingga N memenuhi kondisi permasalahan yang diberikan.

Catatan: Solusi resminya adalah membangun bilangan N dengan 3000 digit yang memenuhi kondisi yang diberikan.

### 5. Penyelesaian :

Misalkan  $a = dx$ ,  $b = dy$  dengan  $x \geq y$  dan  $\text{FPB}(x, y) = 1$

$$\begin{aligned} dx + 1 &\mid dxy + d \\ dx + 1 &\mid dxy + d - y(dx + 1) \\ dx + 1 &\mid d - y \end{aligned}$$

Perhatikan, itu

$$|dx + 1| = dx + 1 > dx \geq \max(d, x) \geq \max(d, y) > |d - y|$$

Maka,  $d - y = 0 \implies b = d^2$

### 6. Penyelesaian :

Tentukan permutasi  $(a_1, \dots, a_n)$  dari  $(1, \dots, n)$  sebagai n-keren jika memenuhi pernyataan soal. Misalkan juga jumlah n permutasi n-keren adalah  $S_n$ .

Dengan asumsi  $k = n - 1$ , kita harus memiliki  $1 + 2 + \dots + (n - 1) = a_1 + \dots + a_{n-1}$  atau  $1 + 2 + \dots + (n - 1) = a_2 + \dots + a_n$ . Ini menyiratkan  $n = a_n$  atau  $n = a_1$ . Lebih lanjut, ini menyiratkan bahwa salah satu dari  $(a_1, \dots, a_{n-1})$  atau  $(a_2, \dots, a_n)$  adalah  $(n - 1)$ -keren.

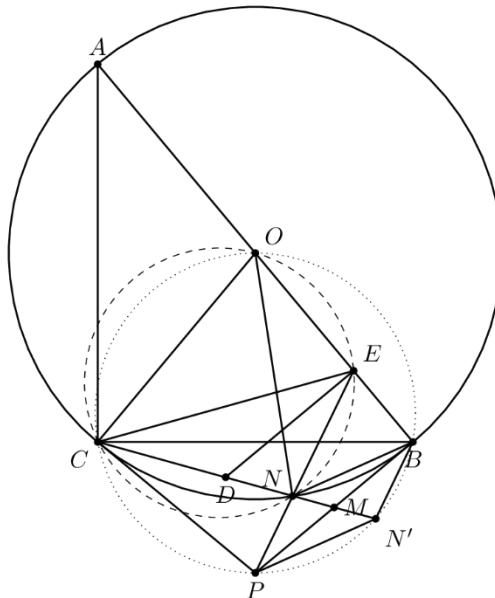


Selanjutnya, kita melihat bahwa setiap permutasi  $(n - 1)$ -keren dapat dibuat  $n$ -keren dengan menambahkan  $n$  ke depan atau akhir tupel. Oleh karena itu, kita memiliki

$$\bar{S}_n = 2S_{n-1}.$$

Dengan mempertimbangkan bahwa  $S_1 = 1$ , kita memiliki  $S_n = 2^{n-1}$  melalui induksi.

## 7. Penyelesaian :



Misalkan O adalah pusat  $\triangle ABC$ , jelas bahwa O adalah titik tengah AB. Misalkan  $\angle CAB = \alpha$ , maka  $\angle CBP = 90^\circ - \angle CBA = \alpha$ . Diketahui panjang PB = PC, maka  $\angle BCP = \alpha$  dan  $\angle CPB = 180^\circ - 2\alpha$ . Misalkan N' adalah refleksi titik M ke titik N. Dari PoP ke  $\triangle ABC$  berlaku  $MP \cdot MB = MB^2 = MN \cdot MC = MN' \cdot MC$ , maka  $BN'PC$  adalah siklik. Anggap  $BNPN'$  sebagai jajargenjang dan  $\angle COB = 2\angle CAB = 2\alpha$  dan

$$\angle CNE = \angle PNN' = \angle BN'N = \angle BN'C = \angle BPC = 180^\circ - 2\alpha.$$

Karena  $\angle BOE + \angle BNE = 180^\circ$ , maka CNEO bersifat siklik. Dari sini, diperoleh

$$\angle NCB = \frac{\angle NOB}{2} = \frac{\angle NOE}{2} = \frac{\angle NCE}{2} \implies \angle NCB = \angle ECB.$$

Maka,

$$\begin{aligned}
 \angle CED &= 180^\circ - \angle ECD - \angle EDC \\
 &= 180^\circ - 2\angle MCB - \angle BMC \\
 &= \angle MBC - \angle MCB \\
 &= \angle PBC - \angle MCB \\
 &= \angle PCB - \angle MCB \\
 &= \angle PCN,
 \end{aligned}$$

yang dibuktikan dengan Teorema Segmen Alternatif.



### 8. Penyelesaian :

Saya di sini hanya untuk menambahkan bahwa Anda dapat menemukan  $|S(a, b, c)| = 8$  apa pun pilihan  $\min\{a, b, c\}$  yang Anda pilih, selama bukan 1.

WLOG misalkan  $a = \min\{a, b, c\} > 1$ . Sekarang, menyelesaikan persamaan  $b^2 - 4ac = (b - 2)^2$  menghasilkan  $4ac = 4b - 4 \Leftrightarrow b = ac + 1$ . Kemudian,  $c^2 - 4ab = c^2 - 4a(ac + 1) = c^2 - 4a^2c - 4a$ , dan Anda menginginkannya menjadi kuadrat. Lengkapi kuadrat-kuadratnya:

$$c^2 - 4a^2c - 4a = (c - 2a^2)^2 - 4(a^4 + a).$$

Kita ingin ini menjadi kuadrat, dan saya akan memfaktorkannya menjadi  $2(a^2 + a) \cdot 2(a^2 - a + 1)$ . Jadi, kita pilih  $c$  sedemikian rupa sehingga

$$c - 2a^2 = (a^2 + a) + (a^2 - a + 1) = 2a^2 + 1 \Leftrightarrow c = 4a^2 + 1.$$

Singkatnya, sekarang saya hanya perlu menguji kasus di mana

$$(a, b, c) = (a, 4a^3 + a + 1, 4a^2 + 1).$$

Dengan sedikit bashing, kita mendapatkan bahwa

$$ax^2 + (4a^3 + a + 1)x + (4a^2 + 1) = (ax + 1)(x + 4a^2 + 1),$$

$$ax^2 + (4a^2 + 1)x + (4a^3 + a + 1) = (x + 2a + 1)(ax + 2a^2 - a + 1).$$

Itu berarti

$$S(a, 4a^3 + a + 1, 4a^2 + 1) = \left\{ -\frac{1}{a}, -(4a^2 + 1), -a, -\frac{1}{4a^2 + 1}, -(2a + 1), -\left(2a - 1 + \frac{1}{a}\right), -\frac{1}{2a + 1}, -\frac{a}{2a^2 - a + 1} \right\}.$$

Sekarang Anda cukup periksa bahwa untuk  $a > 1$ , kita memiliki  $4a^2 + 1 > 2a + 1 > 2a - 1 + 1/a > a > 1$ , yang memastikan bahwa himpunan di atas memiliki ukuran 8.

