

เฉลยตัว วิชาคณิตศาสตร์ (PAT1 / สามัญ / O-NET)

เจาะกระคณิตศาสตร์ ในระบบ TCAS

By พี่เอ WE BY THE BRAIN × TruePlookpanya

11. ตอบ 1

วิธีทำ $S_1 = 1^2 - 4 \cdot 1 = -3$

และ $S_1 = a_1 \quad \therefore a_1 = -3$

$$S_2 = 2^2 - 4 \cdot 2 = -4$$

และ $S_2 = a_1 + a_2 \quad \therefore a_1 + a_2 = -4$

$$a_2 = (a_1 + a_2) - a_1 = (-4) - (-3) = -1$$

จาก $d = a_2 - a_1 \quad \therefore d = (-1) - (-3) = 2$

$$d + a_1 a_2 = 2 + (-3)(-1) = 5$$

12. ตอบ 5

วิธีทำ จาก $\sum_{i=1}^N (x_i - \mu)^2$ มีค่าน้อยที่สุด

$$\therefore \sum_{i=1}^{20} (a_i - m)^2 \text{ มีค่าน้อยที่สุด เมื่อ } m = \mu$$

ดังนั้น $m = \mu = \frac{a_1 + a_2 + a_3 + \dots + a_{20}}{20}$

$$= \frac{\frac{20}{2}(a_1 + a_{20})}{20}$$

$$= \frac{a_1 + a_{20}}{2} = \frac{10}{2} = 5 \quad *$$

* ท้า $a_1 + a_{20}$

จาก $a_6 + a_9 + a_{12} + a_{15} = 20$

$$(a_1 + 5d) + (a_1 + 8d) + (a_{20} - 8d) + (a_{20} - 5d) = 20$$

$$2a_1 + 2a_{20} = 20$$

$$\therefore a_1 + a_{20} = 10$$

13. ตอบ $\frac{4}{13}$

วิธีทำ จาก $S_n = (n)(n+1)(n+2)$

จะได้ $S_{n-1} = (n-1)(n-1+1)(n-1+2)$
 $= (n-1) \cdot (n) \cdot (n+1)$

ซึ่ง $a_n = S_n - S_{n-1}$

$\therefore a_n = (n)(n+1)(n+2) - (n-1)(n)(n+1)$
 $= (n)(n+1)[(n+2) - (n-1)]$
 $= 3(n)(n+1)$

$\therefore \sum_{n=1}^{12} \frac{1}{a_n} = \sum_{n=1}^{12} \frac{1}{3(n)(n+1)}$
 $= \frac{1}{3} \sum_{n=1}^{12} \frac{1}{(n)(n+1)}$
 $= \frac{1}{3} \left[\frac{1}{1 \cdot 2} + \frac{1}{2 \cdot 3} + \dots + \frac{1}{12 \cdot 13} \right]$
 $= \frac{1}{3} \left[\frac{1}{2-1} \left(\frac{1}{1} - \frac{1}{13} \right) \right]$
 $= \frac{1}{3} \cdot \left(\frac{13-1}{13} \right) = \frac{4}{13}$

14. ตอบ 4

วิธีทำ จาก $\log_a b = 3 \rightarrow \frac{\log b}{\log a} = 3$

$$\log b = 3 \log a \quad \text{---(1)}$$

และ $\log b + \log a = 2 \quad \text{---(2)}$

แทน (1) ใน (2), $3 \log a + \log a = 2$

$$\log a = \frac{1}{2}$$

$$\therefore a = 10^{\frac{1}{2}} = \sqrt{10}$$

15. ตอบ 243

วิธีทำ $\log_{3^3} a + \log_{3^2} b = \frac{7}{2}$

$$\frac{1}{3} \log_3 a + \frac{1}{2} \log_3 b = \frac{7}{2} \quad \text{---(1)}$$

$$\log_{3^3} b + \log_{3^2} a = \frac{2}{3}$$

$$\frac{1}{3} \log_3 b + \frac{1}{2} \log_3 a = \frac{2}{3} \quad \text{---(2)}$$

$$(1) + (2) , \frac{5}{6} \log_3 a + \frac{5}{6} \log_3 b = \frac{25}{6}$$

$$\log_3 a + \log_3 b = 5$$

$$\log_3 ab = 5$$

$$ab = 3^5$$

$$= 243$$

16. **ตอบ 4**

วิธีทำ

$$\log_{0.2}(x^3 + 8) - \log_{0.2}(x^2 + 4x + 4)^{\frac{1}{2}} \leq \log_{0.2}(x + 58)$$

$$\log_{0.2}(x^3 + 8) - \log_{0.2}\sqrt{(x+2)^2} \leq \log_{0.2}(x + 58)$$

$$\log_{0.2}(x^3 + 8) - \log_{0.2}|x+2| \leq \log_{0.2}(x + 58)$$

จาก $\log_{0.2}(x^3 + 8) \rightarrow x^3 + 8 > 0 \rightarrow x^3 > -8 \therefore x > -2$ แน่ๆ

ทำให้ $|x+2| = x+2$

จะได้ $\log_{0.2}(x^3 + 8) - \log_{0.2}(x + 2) \leq \log_{0.2}(x + 58)$

$$\log_{0.2}\left(\frac{x^3+8}{x+2}\right) \leq \log_{0.2}(x + 58)$$

$$\frac{x^3+8}{x+2} \geq x + 58$$

$$\frac{(x+2)(x^2-2x+4)}{(x+2)} \geq x + 58$$

จากเงื่อนไขหลัง log ของ $\log_{0.2}(x^3 + 8)$ ทำให้ $x > -2$ และ $x+2 > 0$ แน่ๆ

จะได้ $x^2 - 2x + 4 \geq x + 58$

$$x^2 - 3x - 54 \geq 0$$

$$(x-9)(x+6) \geq 0$$



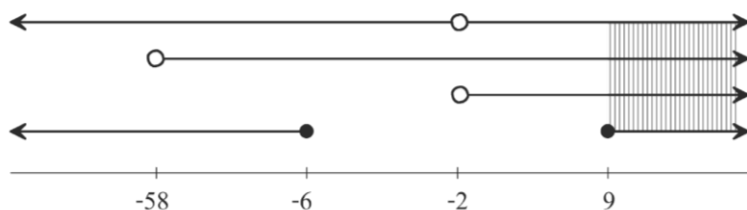
เงื่อนไขหลัง log

(1) $x^3 + 8 > 0 \rightarrow \boxed{x > -2}$

(2) $(x+2)^2 > 0 \rightarrow \boxed{x \neq -2}$

(3) $x + 58 > 0 \rightarrow \boxed{x > -58}$

นำคำตอบที่ได้ Intersect กับ เงื่อนไข



$\therefore x \in [9, \infty)$

17. ตอบ 2

วิธีทำ

$$(2^2)^{|3x-1|} - 16 = 6(2^{|3x-1|}), \text{ ให้ } A = 2^{|3x-1|}$$

$$\text{จะได้ } A^2 - 6A - 16 = 0$$

$$(A - 8)(A + 2) = 0$$

$$A = 8, -2$$

$$2^{|3x-1|} = 8, \text{ } \boxed{-2} \text{ ใช้ไม่ได้}$$

$$|3x - 1| = 3$$

$$3x - 1 = 3, -3$$

$$3x = 4, -2$$

$$x = \frac{4}{3}, -\frac{2}{3}$$

$$\therefore \text{ผลบวกคำตอบ} = \frac{4}{3} + \left(-\frac{2}{3}\right) = \frac{2}{3}$$

18. ตอบ 2

วิธีทำ

$$\text{ถ้า } \sum_{i=1}^N (x_i - \mu)^2 \text{ มากที่สุด} \rightarrow \sqrt{\frac{\sum_{i=1}^N (x_i - \mu)^2}{N}} \text{ มากที่สุด} \rightarrow \sigma \text{ มากที่สุด}$$

$$\therefore \sum_{i=1}^N (x_i - \mu)^2 \text{ ของการสอบครั้งที่ 1} = 1^2 + 0 + 0 + 1^2 = 2$$

$$\sum_{i=1}^N (x_i - \mu)^2 \text{ ของการสอบครั้งที่ 2} = 2^2 + 2^2 + 2^2 + 2^2 = 16$$

$$\sum_{i=1}^N (x_i - \mu)^2 \text{ ของการสอบครั้งที่ 3} = 1^2 + 0 + 1^2 + 0 = 2$$

$$\sum_{i=1}^N (x_i - \mu)^2 \text{ ของการสอบครั้งที่ 4} = 2^2 + 2^2 + 0 + 0 = 8$$

$$\sum_{i=1}^N (x_i - \mu)^2 \text{ ของการสอบครั้งที่ 5} = 0 + 0 + 0 + 0 = 0$$

$$\therefore \sigma \text{ ครั้งที่ 2 มากที่สุด}$$

19. **ตอบ** 2

วิธีทำ จากโจทย์คำนวณแล้ว จะได้ $\bar{x} = 52$ และ s คัดจากสูตร $s = \sqrt{\frac{\sum(x - \bar{x})^2}{n-1}}$

สำหรับกลุ่มตัวอย่าง ได้ $s = 3$

$$\therefore [\bar{x} - s, \bar{x} + s] = [49, 55]$$

ซึ่งมีน้ำหนักที่อยู่ระหว่างนี้ 11 ผล ได้แก่ 49, 51, 51, 51, 51, 52, 53, 53, 53, 53, 55

20. **ตอบ** 8

วิธีทำ $\frac{x}{\quad} \quad \frac{25}{\quad} \quad \frac{25}{\quad} \quad \frac{y}{\quad} \quad \frac{x+7}{\quad}$
↑ ↑
Med Q₃

ตำแหน่งของ $Q_3 = \frac{3}{4}(N+1) = \frac{3}{4}(5+1) = 4.5$

ดังนั้น $Q_3 = \frac{y+(x+7)}{2}$

$$28 = \frac{y+x+7}{2}$$

$$x+y = 49 \quad \text{—————(1)}$$

จาก $\bar{x} = \frac{\sum x}{n}$

$$26 = \frac{x+25+25+y+(x+7)}{5}$$

$$2x+y = 73 \quad \text{—————(2)}$$

$$(2)-(1), x = 24$$

แทน $x = 24$ ใน (1) ได้ $y = 25$

จะได้ข้อมูลชุดนี้คือ

$$\underline{24} \quad \underline{25} \quad \underline{25} \quad \underline{25} \quad \underline{31}$$

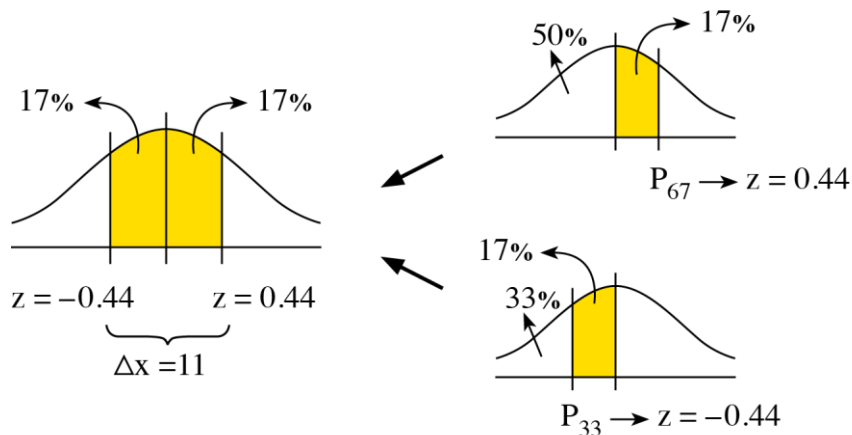
จาก $s^2 = \frac{\sum(x - \bar{x})^2}{n-1}$

$$= \frac{(24-26)^2 + (25-26)^2 + (25-26)^2 + (25-26)^2 + (31-26)^2}{5-1}$$

$$= \frac{4+1+1+1+25}{4} = \frac{32}{4} = 8$$

21. ตอบ 12.5

วิธีทำ



$$\begin{aligned} \Delta Z &= \frac{\Delta x}{\sigma} \\ &= \frac{11}{\sigma} \\ \sigma &= \frac{11}{0.88} \rightarrow \sigma = 12.5 \end{aligned}$$

22. ตอบ 1

วิธีทำ เมื่อโจทย์ กำหนดให้ x_1, x_2, \dots, x_{20} เป็นจำนวนนับและมีฐานนิยม (เพียงตัวเดียว)

เราจะได้ว่า $\text{Mode}_x > 0$

ให้ข้อมูลชุดที่ 2 คือ y_1, y_2, \dots, y_{20} เราจะได้

$$y_i = -3(x_i + 2)$$

ซึ่งก็คือ $y_i = -3x_i - 6$

แสดงว่าข้อมูลชุดที่ 2 เป็นจำนวนลบทุกจำนวน

(เพราะ $x_i > 0 \rightarrow -3x_i < 0 \rightarrow -3x_i - 6 < -6$)

ดังนั้น $\text{Mode}_y < 0$ (โดย $\text{Mode}_y = -3\text{Mode}_x - 6$)

$\therefore \text{Mode}_x > \text{Mode}_y$ เพราะจำนวนบวกย่อมมากกว่าจำนวนลบ ดังนั้น (ก) ถูก

จาก $y_i = -3x_i - 6$ จะได้ว่า

$$\text{M.D}_y = |-3| \cdot \text{M.D}_x$$

$$\text{M.D}_y = 3\text{M.D}_x$$

จากโจทย์ ถ้า x มีฐานนิยม y ก็จะมีฐานนิยม และเมื่อทั้ง x และ y มีฐานนิยม แสดงว่า กรณีที่ข้อมูล x ทุกตัวเท่ากันหมด และข้อมูล y ทุกตัวเท่ากันหมด ไม่เกิดแน่นอน (เพราะกรณีที่ข้อมูลเท่ากันทุกตัวจะไม่มีฐานนิยม)

ดังนั้น $M.D_x \neq 0$ และ $M.D_y \neq 0$

และได้ว่า $M.D_x, M.D_y > 0$ (การกระจายไม่เป็นลบ)

จะได้ $M.D_x < 3M.D_x$

$\therefore M.D_x < M.D_y$ (ข) ถูก

พิจารณา (ค)

จากโจทย์จะได้ว่า $S.D_x \neq 0$ และ $S.D_y \neq 0$

เหตุผลเดียวกับ $M.D_x \neq 0$ และ $M.D_y \neq 0$ ที่พิจารณาไปแล้วในข้างต้น

ดังนั้น $S.D_x, S.D_y > 0$ (การกระจายไม่เป็นลบ)

จาก x ทุกตัวเป็นจำนวนนับ ดังนั้น $\mu_x > 0$

และจาก $y_i = -3x_i - 6$ ดังนั้น y ทุกตัวเป็นจำนวนลบ

เราจะได้ $\mu_y < 0$ (โดย $\mu_y = -3\mu_x - 6$)

ดังนั้น ส.ป.ส. การแปรผันของชุดที่ 1 = $\frac{S.D_x}{\mu_x} > 0$ เพราะ $\frac{\text{บวก}}{\text{บวก}} > 0$

และ ส.ป.ส. การแปรผันของชุดที่ 2 = $\frac{S.D_y}{\mu_y} < 0$ เพราะ $\frac{\text{บวก}}{\text{ลบ}} < 0$

\therefore ส.ป.ส. การแปรผันของชุดที่ 1 > ส.ป.ส. การแปรผันของชุดที่ 2 เพราะจำนวนบวก ย่อมมากกว่าจำนวนลบ ดังนั้น (ค) ผิด

23. ตอบ 2

วิธีทำ จากโจทย์ได้ว่า

x	-1	0	1	2
y	-4	a	b	2
x^2	1	0	1	4
xy	4	0	b	4

$$\therefore \Sigma x = 2, \Sigma y = a + b - 2, \Sigma x^2 = 6, \Sigma xy = b + 8 \text{ และ } N = 4$$

จาก $y = 2x - 1$ — (1)

$$\Sigma y = \Sigma 2x - \Sigma 1$$

$$\Sigma y = 2\Sigma x - (4)(1)$$

$$\therefore a + b - 2 = 2(2) - 4$$

$$a + b = 2 \text{ — (2)}$$

นำ x คูณ (1)

$$xy = 2x^2 - x$$

$$\Sigma xy = \Sigma 2x^2 - \Sigma x$$

$$\Sigma xy = 2\Sigma x^2 - \Sigma x$$

$$\therefore b + 8 = 2(6) - 2$$

$$b = 2$$

แทน $b = 2$ ใน (2)

$$\text{ได้ } a = 0$$

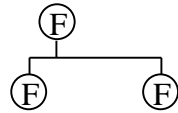
ดังนั้น $2a + b = 2(0) + 2 = 2$

24. **ตอบ 2**

วิธีทำ พิจารณา (ก)

$$(q \vee r) \wedge (\sim p \vee q) \equiv (q \vee r) \wedge (q \vee \sim p)$$

$$\equiv \underline{q} \vee (r \wedge \sim p)$$



ซึ่งพบว่า $r \wedge \sim p \equiv \sim(\sim r \vee p) \equiv \sim(r \rightarrow p)$

ดังนั้น เมื่อ $r \wedge \sim p \equiv F$ จะได้ว่า

$$\sim(r \rightarrow p) \equiv F \text{ และ } r \rightarrow p \equiv T$$

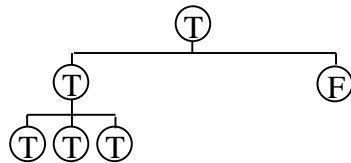
$$\therefore (s \vee q) \rightarrow (r \rightarrow p) \equiv T \quad \therefore \text{(ก) ถูก}$$

(T)

พิจารณา (ข)

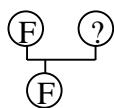
$$(p \wedge \sim q \wedge r) \vee [(\sim p \rightarrow q) \leftrightarrow (\sim p \wedge \sim q)]$$

$$\equiv (p \wedge \sim q \wedge r) \vee [(p \vee q) \leftrightarrow \sim(p \vee q)]$$



ดังนั้น $p \equiv T, \sim q \equiv T \quad \therefore q \equiv F$ และ $r \equiv T$

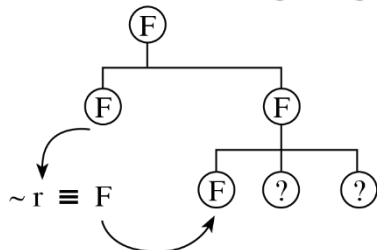
จะได้ว่า $(q \wedge \sim s) \rightarrow (\sim p \leftrightarrow s) \equiv T \quad \therefore \text{ข. ผิด}$



\therefore ค. ถูก

พบว่า เมื่อสมมติให้ F แล้วไม่ขัดแย้ง

$$\sim r \vee (\sim r \wedge p \wedge q)$$



เมื่อ $\sim r \equiv F$ จะได้ว่าสอดคล้องกับการสมมติว่าประพจน์ (ค) นี้ เท็จ

\therefore ประพจน์ (ค) เป็นเท็จได้และไม่เป็นสัจนิรันดร์

25. **ตอบ 1**

วิธีทำ พิจารณา $P(x)$

$$|x^4 - 4x^2 - 6| \geq |x^4 - 4x^2 + 14|$$

$$[(x^4 - 4x^2 - 6) - (x^4 - 4x^2 + 14)][(x^4 - 4x^2 - 6) + (x^4 - 4x^2 + 14)] \geq 0$$

$$(-20)(2x^4 - 8x^2 + 8) \geq 0$$

$$(-20)(2)(x^4 - 4x^2 + 4) \geq 0$$

นำ -40 ทหาร $x^4 - 4x^2 + 4 \leq 0$

$$(x^2 - 2)^2 \leq 0$$

เนื่องจาก $(x^2 - 2)^2 \neq 0$ แน่ $\therefore (x^2 - 2)^2 = 0$

$$x^2 - 2 = 0$$

$$x = \sqrt{2}, -\sqrt{2}$$

$\therefore P(x)$ คือ $x \in \{\sqrt{2}, -\sqrt{2}\}$

ดังนั้น $\forall x[P(x)] \equiv F$ แต่ $\exists x[P(x)] \equiv T$

พิจารณา Q(x)

$$|x^2 - 2| \leq x^2 - 2$$

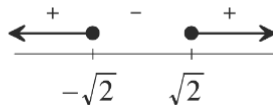
$$|x^2 - 2| = x^2 - 2 \leftarrow$$

เมื่อ $|\square| = \square$ จะได้ $\square \geq 0$

$$\therefore x^2 - 2 \geq 0$$

$$(x - \sqrt{2})(x + \sqrt{2}) \geq 0$$

$$x : \sqrt{2}, -\sqrt{2}$$



$\therefore Q(x)$ คือ $x \in (-\infty, -\sqrt{2}] \cup [\sqrt{2}, \infty)$

จะพบว่า มี x บางจำนวนใน \mathcal{U} เช่น $x = \sqrt{2}$

ซึ่ง $\sqrt{2} \in (-\infty, -\sqrt{2}] \cup [\sqrt{2}, \infty)$ ดังนั้น $\exists x[Q(x)] \equiv T$

แต่ $[1, \infty) \not\subset (-\infty, -\sqrt{2}] \cup [\sqrt{2}, \infty)$ ดังนั้นจึงมี x บางจำนวนใน \mathcal{U}

ที่ไม่ได้อยู่ใน $(-\infty, -\sqrt{2}] \cup [\sqrt{2}, \infty)$ เช่น $x = 1$ ดังนั้น $\forall x[Q(x)] \equiv F$

พิจารณา (ก)

$$\exists x[P(x)] \vee \forall x[Q(x)] \equiv T \quad \therefore (ก) \text{ ถูก}$$

(T) (F)

พิจารณา (ข) โดย $\forall x[\sim Q(x)] \equiv \sim \exists x[Q(x)] \equiv F$

$$\forall x[\sim Q(x)] \rightarrow \forall x[P(x)] \equiv T \quad \therefore (ข) \text{ ถูก}$$

(F) (F)

พิจารณา (ค)

$\exists x[\sim P(x) \wedge Q(x)]$ มีความหมายคือ

$$\exists x[x \neq \sqrt{2}, -\sqrt{2} \wedge x \in (-\infty, -\sqrt{2}] \cup [\sqrt{2}, \infty)] \equiv T$$

เช่น $x = 3$ $\therefore (ค) \text{ ผิด}$
