

第4节 数列拔高小题专项 (★★★★)

强化训练

提醒：本节包含大量压轴小题，难度很高，请同学们做好心理准备。

1. (2023·全国模拟·★★★★) 已知数列 $\{a_n\}$ 的通项公式为 $a_n = (20-n) \cdot (\frac{3}{2})^n$ ，则 a_n 取得最大值时， $n = \underline{\hspace{2cm}}$ 。

答案：17 或 18

解析：要分析 a_n 的最大值，可先作差判断数列 $\{a_n\}$ 的单调性，

由题意， $a_{n+1} - a_n = (19-n) \cdot (\frac{3}{2})^{n+1} - (20-n) \cdot (\frac{3}{2})^n = (\frac{3}{2})^n \cdot [\frac{3}{2}(19-n) - 20 + n] = (\frac{3}{2})^n \cdot \frac{17-n}{2}$ ，

当 $1 \leq n \leq 16$ 时， $a_{n+1} - a_n > 0$ ，所以 $a_{n+1} > a_n$ ；当 $n = 17$ 时， $a_{n+1} - a_n = 0$ ，所以 $a_{17} = a_{18}$ ；

当 $n \geq 18$ 时， $a_{n+1} - a_n < 0$ ，所以 $a_{n+1} < a_n$ ；故 $a_1 < a_2 < \dots < a_{17} = a_{18} > a_{19} > a_{20} > \dots$ ，

所以当 a_n 取得最大值时， n 的值为 17 或 18。

2. (2023·广东联考·★★★★) 数学家康托 (Cantor) 在线段上构造了一个不可数点集：康托三分集。将闭区间 $[0,1]$ 均分为三段，去掉中间的区间段 $(\frac{1}{3}, \frac{2}{3})$ ，余下的区间长度为 a_1 ；再将余下的两个区间 $[0, \frac{1}{3}]$ 和 $[\frac{2}{3}, 1]$ 分别均分为三段，并各自去掉中间的区间段，余下的区间长度为 a_2 ，以此类推，不断地将余下各区间段均分为三段，并各自去掉中间的区间段。重复这一过程，余下的区间集合即为康托三分集，记数列 $\{a_n\}$ 表示第 n 次操作后余下的区间长度。

(1) $a_4 = \underline{\hspace{2cm}}$ ；(2) 若 $\forall n \in \mathbf{N}^*$ ，都有 $n^2 a_n \leq \lambda a_4$ ，则实数 λ 的取值范围是 $\underline{\hspace{2cm}}$ 。

答案：(1) $\frac{16}{81}$ ；(2) $[\frac{50}{3}, +\infty)$

解析：由所给信息可知每次操作后，余下区间的长度都为操作前的 $\frac{2}{3}$ ，所以 $a_4 = (\frac{2}{3})^4 = \frac{16}{81}$ ， $a_n = (\frac{2}{3})^n$ ；

故 $n^2 a_n \leq \lambda a_4$ 即为 $n^2 \cdot (\frac{2}{3})^n \leq \frac{16}{81} \lambda$ ①，

要求 λ 的取值范围，需求出 $n^2 \cdot (\frac{2}{3})^n$ 的最大值，把它看成通项，可先作差判断该数列的单调性，

令 $b_n = n^2 \cdot (\frac{2}{3})^n$ ，则 $b_{n+1} - b_n = (n+1)^2 \cdot (\frac{2}{3})^{n+1} - n^2 \cdot (\frac{2}{3})^n = (\frac{2}{3})^n \cdot [\frac{2}{3}(n+1)^2 - n^2] = (\frac{2}{3})^n \cdot \frac{-n^2 + 4n + 2}{3}$ ，

当 $n \leq 4$ 时， $-n^2 + 4n + 2 = n(4-n) + 2 > 0$ ，所以 $b_{n+1} - b_n > 0$ ，故 $b_{n+1} > b_n$ ；

当 $n \geq 5$ 时， $-n^2 + 4n + 2 = n(4-n) + 2 \leq n \cdot (-1) + 2 = 2 - n < 0$ ，所以 $b_{n+1} - b_n < 0$ ，故 $b_{n+1} < b_n$ ，

所以 $b_1 < b_2 < b_3 < b_4 < b_5 > b_6 > b_7 > \dots$ ，故 $(b_n)_{\max} = b_5 = 25 \times (\frac{2}{3})^5$ ，

由①知 $\frac{16}{81} \lambda \geq b_n$ 恒成立，所以 $\frac{16}{81} \lambda \geq 25 \times (\frac{2}{3})^5$ ，解得： $\lambda \geq \frac{50}{3}$ 。

3. (2023·全国模拟·★★★★) 已知数列 $\{a_n\}$ 满足 $a_{n+1} = \log_2(a_n + 1)$, 若 $\{a_n\}$ 是递增数列, 则 a_1 的取值范围是 ()

- (A) $(0,1)$ (B) $(0,\sqrt{2})$ (C) $(-1,0)$ (D) $(1,+\infty)$

答案: A

解析: $\{a_n\}$ 是递增数列 $\Leftrightarrow a_{n+1} > a_n$ 恒成立, 又 $a_{n+1} = \log_2(a_n + 1)$, 所以 $\log_2(a_n + 1) > a_n$ ①,

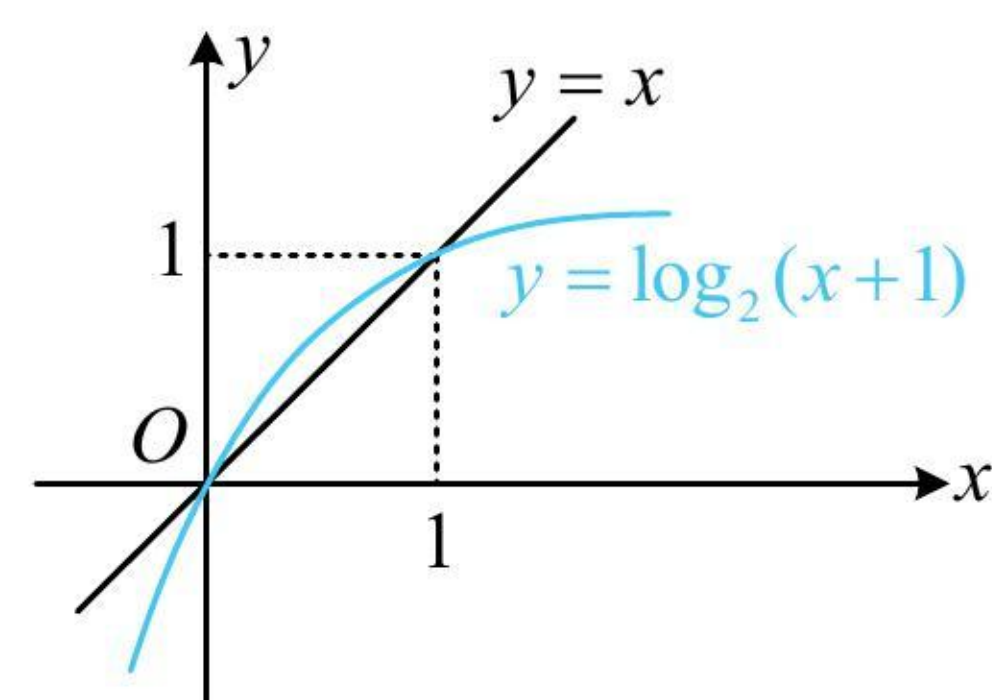
可先由①求出 a_n 的取值范围, 这是超越不等式, 可画图来看,

函数 $y = \log_2(x+1)$ 和 $y = x$ 的大致图象如图, 由图可知不等式①的解集为 $0 < a_n < 1$;

于是问题转化成分析当 $0 < a_n < 1$ 恒成立时, 首项 a_1 应满足的范围,

首先应有 $0 < a_1 < 1$, 注意到 $a_2 = \log_2(a_1 + 1)$, 所以 $0 < a_2 < 1$, 同理, $a_3 = \log_2(a_2 + 1)$, 所以 $0 < a_3 < 1$, \dots ,

以此类推, $\forall n \in \mathbf{N}^*$, 都有 $0 < a_n < 1$, 所以 a_1 的取值范围是 $(0,1)$.



4. (2022·佛山统考·★★★★) (多选) 已知 $a_n = 2n - 1$, $b_n = 3n - 1$, 将数列 $\{a_n\}$, $\{b_n\}$ 的公共项按从小到大的顺序组成一个新的数列 $\{c_n\}$, 设 $\{c_n\}$ 的前 n 项和为 S_n , 则下列说法正确的是 ()

- (A) $2023 \in \{c_n\}$ (B) $c_{2023} = b_{4046}$ (C) $S_{2023} \in \{a_n\}$ (D) $S_{2023} \in \{b_n\}$

答案: BCD

解法 1: 作为选择题, 可先把两个数列前面的若干项列出来, 看看公共项是哪些, 并寻找规律,

数列 $\{a_n\}$ 中的项为 1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, 17, 19, 21, 23, 25, \dots ,

数列 $\{b_n\}$ 中的项为 2, 5, 8, 11, 14, 17, 20, 23, 26, \dots ,

观察可得两个数列的公共项为 5, 11, 17, 23, \dots ,

所以 $\{c_n\}$ 构成首项为 5, 公差为 6 的等差数列,

故 $c_n = 5 + (n-1) \cdot 6 = 6n - 1$,

数列 $\{c_n\}$ 的前 n 项和 $S_n = \frac{n(5+6n-1)}{2} = 3n^2 + 2n$;

A 项, 令 $6n - 1 = 2023$ 可得 $n = \frac{1012}{3} \notin \mathbf{N}^*$,

所以 2023 不是 $\{c_n\}$ 中的项, 故 A 项错误;

B 项, $c_{2023} = 6 \times 2023 - 1$, $b_{4046} = 3 \times 4046 - 1$

$= 3 \times 2 \times 2023 - 1 = 6 \times 2023 - 1$,

所以 $c_{2023} = b_{4046}$, 故 B 项正确;

C 项, $S_{2023} = 3 \times 2023^2 + 2 \times 2023$,

若算出结果再判断, 则计算量大, 其实此处只需分析 S_{2023} 的奇偶即可,

3×2023^2 为正奇数， 2×2023 为正偶数 $\Rightarrow S_{2023}$ 为正奇数，

所有正奇数都在 $\{a_n\}$ 中，从而 $S_{2023} \in \{a_n\}$ ，故 C 项正确；

D 项，只要 S_{2023} 能变形成 $3n-1$ 这种结构，此选项就正确，故无需算出结果，凑 $3n-1$ 的形式即可，

$$S_{2023} = 3 \times 2023^2 + 2 \times 2023 = 3 \times 2023^2 + 3 \times 1349 - 1$$

$$= 3 \times (2023^2 + 1349) - 1 \Rightarrow S_{2023} \in \{b_n\}, \text{ 故 D 项正确.}$$

解法 2：上述求 c_n 和 S_n 的过程是观察归纳出来的，若要严格论证，可用通项来建立等量关系，

设数列 $\{a_n\}$ 的第 n 项与数列 $\{b_n\}$ 的第 m 项相等，

$$\text{即 } 2n-1 = 3m-1, \text{ 整理得: } n = \frac{3m}{2} (m, n \in \mathbf{N}^*),$$

当且仅当 m 为正偶数时， $3m$ 能被 2 整除，

此时 n 为正整数，于是 m 可取 2, 4, 6, \dots ，

所以数列 $\{b_n\}$ 的偶数项即为两个数列的公共项，

$$\text{故 } c_n = b_{2n} = 3 \times 2n - 1 = 6n - 1,$$

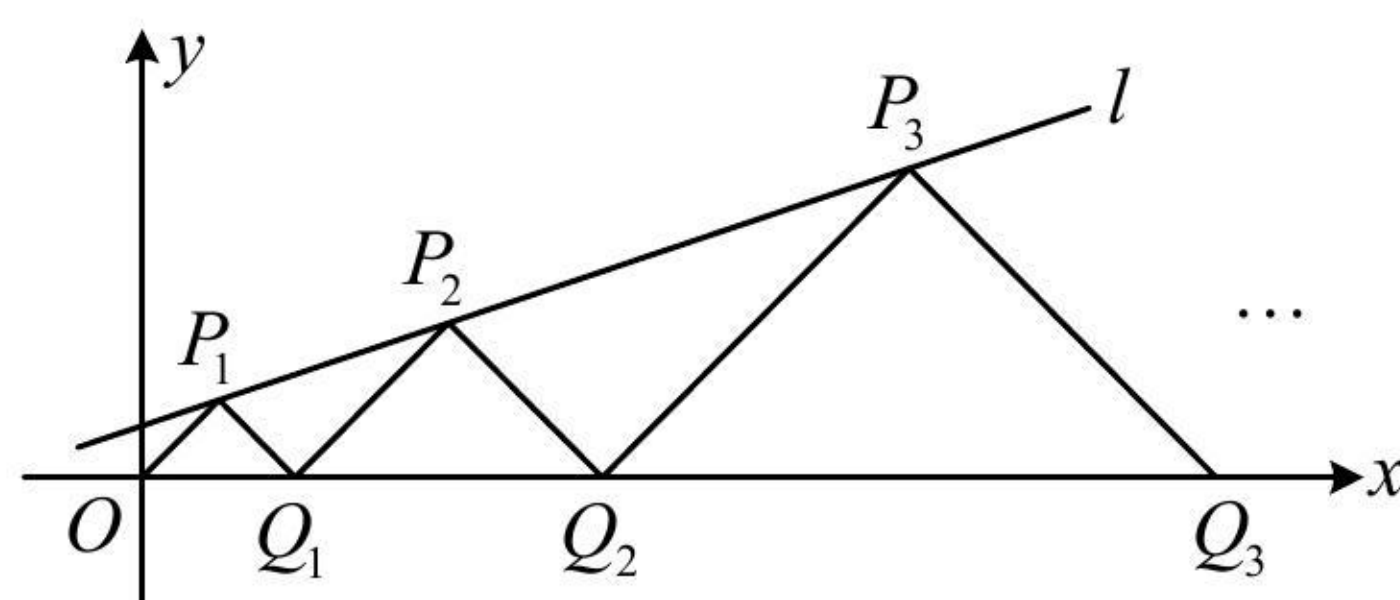
$$\text{所以 } \{c_n\} \text{ 为等差数列, 故 } S_n = \frac{n(c_1 + c_n)}{2} = \frac{n(5 + 6n - 1)}{2}$$

$$= 3n^2 + 2n, \text{ 接下来判断选项的过程同解法 1.}$$

5. (2023 · 四川模拟 · ★★★★★) 如图，直线 $l: y = \frac{1}{3}x + 1$ 上的点 $P_i (i = 1, 2, \dots, n)$ 与 x 轴正半轴上的点

$Q_i (i = 1, 2, \dots, n)$ 及原点 O 构成一系列等腰直角三角形 $\triangle OP_1Q_1, \triangle Q_1P_2Q_2, \triangle Q_2P_3Q_3, \dots, \triangle Q_{n-1}P_nQ_n$ ，且

$\angle P_i = 90^\circ (i = 1, 2, \dots, n)$ ，记点 Q_n 的横坐标为 a_n ，则 $a_1 = \underline{\quad}$ ； $a_n = \underline{\quad}$ 。



答案：3； $3 \times 2^n - 3$

解法 1：要求 a_1 ，可先联立直线 OP_1 和直线 l 的方程求 P_1 的坐标，

$\triangle OP_1Q_1$ 为等腰直角三角形，且 $\angle OP_1Q_1 = 90^\circ \Rightarrow \angle P_1OQ_1 = 45^\circ \Rightarrow$ 直线 OP_1 的斜率为 1，其方程为 $y = x$ ，

$$\text{联立 } \begin{cases} y = x \\ y = \frac{1}{3}x + 1 \end{cases} \text{ 解得: } \begin{cases} x = \frac{3}{2} \\ y = \frac{3}{2} \end{cases}, \text{ 所以 } P_1\left(\frac{3}{2}, \frac{3}{2}\right), \text{ 从而 } |OQ_1| = \sqrt{2}|OP_1| = \sqrt{2} \times \frac{3\sqrt{2}}{2} = 3, \text{ 故 } Q_1(3, 0), \text{ 即 } a_1 = 3;$$

要求 a_n ，应先建立递推关系式，从图形来看，可由 Q_{n-1} 和 Q_n 的坐标求出 P_n 的坐标，代入直线 l 的方程，

因为 $\triangle Q_{n-1}P_nQ_n$ 是等腰直角三角形，所以 P_n 的横坐标为 $\frac{a_{n-1} + a_n}{2}$ ，纵坐标等于 $\frac{1}{2}|Q_{n-1}Q_n|$ ，即 $\frac{a_n - a_{n-1}}{2}$ ，

$$\text{故 } P_n\left(\frac{a_{n-1} + a_n}{2}, \frac{a_n - a_{n-1}}{2}\right), \text{ 代入 } y = \frac{1}{3}x + 1 \text{ 可得 } \frac{a_n - a_{n-1}}{2} = \frac{1}{3} \cdot \frac{a_{n-1} + a_n}{2} + 1, \text{ 整理得: } a_n = 2a_{n-1} + 3 \text{ ①,}$$

要由式①求 a_n ，可变形后用累加法，由①可得 $a_n - 2a_{n-1} = 3$ ，两端同除以 2^n 可得 $\frac{a_n}{2^n} - \frac{a_{n-1}}{2^{n-1}} = \frac{3}{2^n}$ ，

所以当 $n \geq 2$ 时, $\frac{a_n}{2^n} - \frac{a_{n-1}}{2^{n-1}} = \frac{3}{2^n}$, $\frac{a_{n-1}}{2^{n-1}} - \frac{a_{n-2}}{2^{n-2}} = \frac{3}{2^{n-1}}$, $\frac{a_{n-2}}{2^{n-2}} - \frac{a_{n-3}}{2^{n-3}} = \frac{3}{2^{n-2}}$, \dots , $\frac{a_3}{2^3} - \frac{a_2}{2^2} = \frac{3}{2^3}$, $\frac{a_2}{2^2} - \frac{a_1}{2^1} = \frac{3}{2^2}$,

以上各式累加可得 $\frac{a_n}{2^n} - \frac{a_1}{2^1} = \frac{3}{2^n} + \frac{3}{2^{n-1}} + \frac{3}{2^{n-2}} + \dots + \frac{3}{2^3} + \frac{3}{2^2} = \frac{3[1 - (\frac{1}{2})^{n-1}]}{1 - \frac{1}{2}} = \frac{3}{2}[1 - (\frac{1}{2})^{n-1}]$,

所以 $\frac{a_n}{2^n} = \frac{a_1}{2} + \frac{3}{2}[1 - (\frac{1}{2})^{n-1}] = 3 - 3 \times (\frac{1}{2})^n$, 故 $a_n = 3 \times 2^n - 3$; 又 $a_1 = 3$ 也满足上式, 所以 $a_n = 3 \times 2^n - 3 (n \in \mathbf{N}^*)$.

解法 2: 求 a_1 和得到 $a_n = 2a_{n-1} + 3$ 的过程同解法 1, 接下来求 a_n 也可用待定系数法来构造, 递推式中除 a_n 和 a_{n-1} 外, 其余部分为常数项, 故可设 $a_n + \lambda = 2(a_{n-1} + \lambda)$, 即 $a_n = 2a_{n-1} + \lambda$, 与 $a_n = 2a_{n-1} + 3$ 对比知 $\lambda = 3$, 因为 $a_n = 2a_{n-1} + 3$, 所以 $a_n + 3 = 2(a_{n-1} + 3)$, 又 $a_1 + 3 = 6$, 所以 $\{a_n + 3\}$ 是首项为 6, 公比为 2 的等比数列, 从而 $a_n + 3 = 6 \times 2^{n-1}$, 故 $a_n = 6 \times 2^{n-1} - 3 = 3 \times 2^n - 3$.

6. (2023 · 重庆模拟 · ★★★★★) 记 $[x]$ 表示不超过 x 的最大整数, 例如 $[2.3] = 2$, $[-1.2] = -2$. 已知数列 $\{a_n\}$

满足 $a_1 = \frac{7}{3}$, 且 $a_{n+1} = a_n^2 - a_n + 1$, 则 $[\frac{1}{a_1} + \frac{1}{a_2} + \dots + \frac{1}{a_{2023}}] = \underline{\hspace{2cm}}$.

答案: 0

解析: 要求的式子涉及数列 $\{\frac{1}{a_n}\}$ 的前 2023 项和, 故先由所给递推式把 $\frac{1}{a_n}$ 变出来,

因为 $a_{n+1} = a_n^2 - a_n + 1$, 所以 $a_{n+1} - 1 = a_n(a_n - 1)$ ①,

《一数·高考数学核心方法》
接下来只需两端取倒数, 即可裂项产生 $\frac{1}{a_n}$, 先判断两边是否可能为 0,

由题意, $a_{n+1} = a_n^2 - a_n + 1 = (a_n - \frac{1}{2})^2 + \frac{3}{4} > 0$, 且 $a_1 = \frac{7}{3} > 0$, 所以 $a_n > 0$ 恒成立,

因为 $a_1 > 0$ 且 $a_1 \neq 1$, 所以 $a_2 = a_1^2 - a_1 + 1 \neq 1$, 同理, 由 $a_2 > 0$ 且 $a_2 \neq 1$ 可得 $a_3 = a_2^2 - a_2 + 1 \neq 1$, \dots ,

以此类推, 数列 $\{a_n\}$ 中所有项均为大于 0 且不等于 1, 故式①可化为 $\frac{1}{a_{n+1} - 1} = \frac{1}{a_n(a_n - 1)} = \frac{1}{a_n - 1} - \frac{1}{a_n}$,

所以 $\frac{1}{a_n} = \frac{1}{a_n - 1} - \frac{1}{a_{n+1} - 1}$, 故 $\frac{1}{a_1} + \frac{1}{a_2} + \dots + \frac{1}{a_{2023}} = \frac{1}{a_1 - 1} - \frac{1}{a_2 - 1} + \frac{1}{a_2 - 1} - \frac{1}{a_3 - 1} + \dots + \frac{1}{a_{2023} - 1} - \frac{1}{a_{2024} - 1}$
 $= \frac{1}{a_1 - 1} - \frac{1}{a_{2024} - 1} = \frac{3}{4} - \frac{1}{a_{2024} - 1}$ ②,

还需估计 a_{2024} 的范围, 才能得出 $\frac{3}{4} - \frac{1}{a_{2024} - 1}$ 的范围, 可先判断数列 $\{a_n\}$ 的单调性,

由 $a_{n+1} = a_n^2 - a_n + 1$ 可得 $a_{n+1} - a_n = (a_n - 1)^2 > 0$, 所以 $a_{n+1} > a_n$, 从而 $a_{2024} > a_1 = \frac{7}{3}$, 故 $0 < \frac{3}{4} - \frac{1}{a_{2024} - 1} < \frac{3}{4}$,

结合式②可得 $0 < \frac{1}{a_1} + \frac{1}{a_2} + \dots + \frac{1}{a_{2023}} < \frac{3}{4}$, 所以 $[\frac{1}{a_1} + \frac{1}{a_2} + \dots + \frac{1}{a_{2023}}] = 0$.

7. (2023 · 牡丹江模拟 · ★★★★★) 数列 $\{a_n\}$ 满足 $0 < a_1 < 1$, $e^{a_{n+1}} = (3 - a_n)e^{a_n}$, 则下列说法正确的是 ()

- (A) 数列 $\{a_n\}$ 为递减数列
 (B) 存在 $n \in \mathbf{N}^*$, 使得 $a_n < 0$
 (C) 存在 $n \in \mathbf{N}^*$, 使得 $a_n > 2$
 (D) 存在 $n \in \mathbf{N}^*$, 使得 $a_n > \frac{4}{3}$

答案: D

解析: 所给递推式左右都有指数结构, 不好处理, 可两端取对数, 先分析两侧是否均大于 0,

由 $e^{a_{n+1}} = (3-a_n)e^{a_n}$ 可知 $3-a_n > 0$, 所以 $a_n < 3$, 将 $e^{a_{n+1}} = (3-a_n)e^{a_n}$ 两端取对数可得 $a_{n+1} = \ln(3-a_n) + a_n$ ①,

此递推式右侧为超越结构, 直接变形处理不易, 尝试把 a_n 看成自变量, 构造函数分析,

设 $f(x) = \ln(3-x) + x (x < 3)$, 则 $a_{n+1} = f(a_n)$, 且 $f'(x) = \frac{1}{3-x} \cdot (-1) + 1 = \frac{2-x}{3-x}$,

所以 $f'(x) > 0 \Leftrightarrow x < 2$, $f'(x) < 0 \Leftrightarrow 2 < x < 3$, 故 $f(x)$ 在 $(-\infty, 2)$ 上 \nearrow , 在 $(2, 3)$ 上 \searrow ,

题干给出了 a_1 的范围, 可先由①研究 a_2 的范围, 寻找规律,

因为 $0 < a_1 < 1$, 所以 $f(0) < a_2 = f(a_1) < f(1)$, 即 $\ln 3 < a_2 < \ln 2 + 1$ ②,

选项 B、C 让判断 $a_n < 0$ 、 $a_n > 2$ 能否成立, 故考虑 a_n 与区间 $(0, 2)$ 的关系,

注意到 $(\ln 3, \ln 2 + 1) \subseteq (0, 2)$, 所以 $0 < a_2 < 2$, 故 $f(0) < a_3 = f(a_2) < f(2)$, 即 $\ln 3 < a_3 < 2$, 所以 $a_3 \in (0, 2)$,

以此类推, 数列 $\{a_n\}$ 中所有项都在 $(0, 2)$ 上, 即 $0 < a_n < 2$ 恒成立, 故选项 B、C 均错误;

有了 $0 < a_n < 2$, 可结合式①判断 $\{a_n\}$ 的单调性, 由①可得 $a_{n+1} - a_n = \ln(3-a_n) > 0$, 所以 $a_n < a_{n+1}$,

从而 $\{a_n\}$ 是递增数列, 故 A 项错误, 到此已可得出选 D, 若要论证 D 选项, 可估算前几项的范围,

由②可得 $a_2 \in (1, 2)$, 所以 $a_3 = f(a_2) > f(1) = \ln 2 + 1 > \frac{3}{2} > \frac{4}{3}$, 故 D 项正确.

8. (2022 · 辽宁模拟 · ★★★★★) 设 $[x]$ 表示不超过 x 的最大整数, 正项数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项和为 S_n , $a_1 = 1$,

且 $a_n + 2S_{n-1} = \frac{1}{a_n} (n \geq 2)$, 则 $[\frac{1}{S_1} + \frac{1}{S_2} + \dots + \frac{1}{S_{80}}] = \underline{\hspace{2cm}}$.

答案: 16

解析: 给出 a_n 与 S_n 混搭的关系式, 要分析的是 $\left\{ \frac{1}{S_n} \right\}$ 的前 80 项和, 故考虑将 a_n 换成 $S_n - S_{n-1}$, 消去 a_n ,

因为 $a_n + 2S_{n-1} = \frac{1}{a_n}$, 所以 $S_n - S_{n-1} + 2S_{n-1} = \frac{1}{S_n - S_{n-1}}$, 整理得: $S_n^2 - S_{n-1}^2 = 1 (n \geq 2)$,

所以 $\{S_n^2\}$ 是公差为 1 的等差数列, 又 $a_1 = 1$, 所以 $S_1^2 = a_1^2 = 1$, 故 $S_n^2 = 1 + (n-1) \times 1 = n$,

因为 $\{a_n\}$ 是正项数列, 所以 $S_n > 0$, 从而 $S_n = \sqrt{n}$, 故 $\frac{1}{S_n} = \frac{1}{\sqrt{n}}$;

观察发现 $\left\{ \frac{1}{S_n} \right\}$ 无法求和, 故考虑放缩, 由 $\frac{1}{\sqrt{n}}$ 联想到可裂项求和的结构 $\frac{1}{\sqrt{n} + \sqrt{n+1}}$ 和 $\frac{1}{\sqrt{n} + \sqrt{n-1}}$,

$$\text{一方面, } \frac{1}{S_n} = \frac{1}{\sqrt{n}} = \frac{2}{\sqrt{n} + \sqrt{n}} > \frac{2}{\sqrt{n} + \sqrt{n+1}} = \frac{2(\sqrt{n+1} - \sqrt{n})}{(\sqrt{n} + \sqrt{n+1})(\sqrt{n+1} - \sqrt{n})} = 2(-\sqrt{n} + \sqrt{n+1}),$$

$$\text{所以 } \frac{1}{S_1} + \frac{1}{S_2} + \cdots + \frac{1}{S_{80}} > 2(-\sqrt{1} + \sqrt{2} - \sqrt{2} + \sqrt{3} - \sqrt{3} + \sqrt{4} - \cdots - \sqrt{80} + \sqrt{81}) = 2(-1 + \sqrt{81}) = 16;$$

$$\text{另一方面, } \frac{1}{S_n} = \frac{1}{\sqrt{n}} = \frac{2}{\sqrt{n} + \sqrt{n}} < \frac{2}{\sqrt{n} + \sqrt{n-1}} = \frac{2(\sqrt{n} - \sqrt{n-1})}{(\sqrt{n} + \sqrt{n-1})(\sqrt{n} - \sqrt{n-1})} = 2(-\sqrt{n-1} + \sqrt{n}),$$

$$\text{所以 } \frac{1}{S_1} + \frac{1}{S_2} + \cdots + \frac{1}{S_{80}} < 2(-\sqrt{0} + \sqrt{1} - \sqrt{1} + \sqrt{2} - \sqrt{2} + \sqrt{3} - \cdots - \sqrt{79} + \sqrt{80}) = 2\sqrt{80} = 8\sqrt{5};$$

由于 $17 < 8\sqrt{5} < 18$, 所以 $8\sqrt{5}$ 这部分可能放缩过度了, 为了提高精度, 可尝试从第二项起开始放缩,

$$\frac{1}{S_1} + \frac{1}{S_2} + \cdots + \frac{1}{S_{80}} = 1 + \frac{1}{S_2} + \cdots + \frac{1}{S_{80}} < 1 + 2(-\sqrt{1} + \sqrt{2} - \sqrt{2} + \sqrt{3} - \cdots - \sqrt{79} + \sqrt{80}) = 1 + 2(-1 + 4\sqrt{5}) = 8\sqrt{5} - 1,$$

$$\text{所以 } 16 < \frac{1}{S_1} + \frac{1}{S_2} + \cdots + \frac{1}{S_{80}} < 8\sqrt{5} - 1 < 17, \text{ 故 } \left[\frac{1}{S_1} + \frac{1}{S_2} + \cdots + \frac{1}{S_{80}} \right] = 16.$$

【反思】 在对通项进行放缩后, 若发现求和的精度不够, 可尝试少放缩几项, 例如从第二项或从第三项开始放缩, 以提高精度.

9. (2022·南通期中·★★★★)(多选) 已知数列 $\{a_n\}$ 满足 $a_1 = 1$, $\frac{a_{n+1}}{a_n} = a_n + \frac{1}{a_n}$, 则 ()

- (A) $a_{n+1} \geq 2a_n$ (B) $\left\{ \frac{a_{n+1}}{a_n} \right\}$ 是递增数列 (C) $\{a_{n+1} - 4a_n\}$ 是递增数列 (D) $a_n \geq n^2 - 2n + 2$

答案: ABD

解法 1: A 项, 要判断 $a_{n+1} \geq 2a_n$ 是否成立, 可作差比较, 并结合递推式消去 a_{n+1} 来看,

$$\frac{a_{n+1}}{a_n} = a_n + \frac{1}{a_n} \Rightarrow a_{n+1} = a_n^2 + 1 \Rightarrow a_{n+1} - 2a_n = a_n^2 + 1 - 2a_n = (a_n - 1)^2 \geq 0, \text{ 所以 } a_{n+1} \geq 2a_n, \text{ 故 A 项正确;}$$

B 项, 所给递推式有 $\frac{a_{n+1}}{a_n}$ 这一结构, 故可将右侧看成自变量为 a_n 的函数来分析, 先研究 a_n 的范围,

$$a_{n+1} = a_n^2 + 1 \geq 1, \text{ 结合 } a_1 = 1 \text{ 可得 } a_n \geq 1 \text{ 对任意的 } n \in \mathbf{N}^* \text{ 都成立,}$$

又由 A 项结论知 $a_{n+1} \geq 2a_n > a_n$, 所以 $\{a_n\}$ 为递增数列, 故当 n 增大时, a_n 增大且 $a_n \in [1, +\infty)$,

结合函数 $f(x) = x + \frac{1}{x}$ 在 $[1, +\infty)$ 上 \nearrow 知 $f(a_n)$ 也增大,

又 $\frac{a_{n+1}}{a_n} = a_n + \frac{1}{a_n} = f(a_n)$, 所以 $\frac{a_{n+1}}{a_n}$ 增大, 从而 $\left\{ \frac{a_{n+1}}{a_n} \right\}$ 是递增数列, 故 B 项正确;

C 项, 仿照 B 项的分析方法, 可由递推式消去 $a_{n+1} - 4a_n$ 中的 a_{n+1} , 看成关于 a_n 的函数来分析其单调性,

$$a_{n+1} = a_n^2 + 1 \Rightarrow a_{n+1} - 4a_n = a_n^2 + 1 - 4a_n = (a_n - 2)^2 - 3, \text{ 设 } g(x) = (x - 2)^2 - 3, \text{ 记 } b_n = a_{n+1} - 4a_n, \text{ 则 } b_n = g(a_n),$$

注意到 $g(x)$ 在 $(-\infty, 2)$ 上 \searrow , 在 $(2, +\infty)$ 上 \nearrow , 所以 $g(1) > g(2)$,

因为 $a_1 = 1$, 所以 $a_2 = a_1^2 + 1 = 2$, 从而 $g(a_1) > g(a_2)$, 故 $b_1 > b_2$, 所以 $\{b_n\}$ 不是递增数列,

即 $\{a_{n+1} - 4a_n\}$ 不是递增数列, 故 C 项错误;

D 项, 由 A 项知 $a_{n+1} \geq 2a_n$, 将其递推下去可得到一个类似于等比数列通项的不等式,

因为 $\forall n \in \mathbf{N}^*$, 都有 $a_{n+1} \geq 2a_n$, 所以 $a_n \geq 2a_{n-1} \geq 2^2 a_{n-2} \geq 2^3 a_{n-3} \geq \dots \geq 2^{n-2} a_2 \geq 2^{n-1} a_1 = 2^{n-1}$ ①,

故只需看 $2^{n-1} \geq n^2 - 2n + 2$ 是否成立, 左边为关于 n 的指数结构, 右边是二次结构, 随着 n 的增长, 左边的增长速率更快, 所以当 n 充分大时, 该式必然成立, 通过检验发现当 $n=1, 2$ 以及 $n \geq 6$ 时, $2^{n-1} \geq n^2 - 2n + 2$ 恒成立, 故只需看当 $n=3, 4, 5$ 时, 放缩前 $a_n \geq n^2 - 2n + 2$ 是否成立, 可单独代值检验,

前面已求得 $a_2 = 2$, 所以 $a_3 = a_2^2 + 1 = 5$, $a_4 = a_3^2 + 1 = 26$, $a_5 = a_4^2 + 1 = 677$,

经检验, 都满足 $a_n \geq n^2 - 2n + 2$; 所以 $a_n \geq n^2 - 2n + 2$ 恒成立, 故 D 项正确.

解法 2: A、B、C 三项的判断同解法 1, 对于 D 项, 也有其它放缩方法, 在 $a_{n+1} = a_n^2 + 1$ 中 a_{n+1} 和 a_n 不齐次, 先通过放缩化为齐次结构,

$a_{n+1} = a_n^2 + 1 \Rightarrow 1 = a_{n+1} - a_n^2$, 因为 $a_n \geq 1$, 所以 $a_n^2 \geq a_n$, 从而 $1 = a_{n+1} - a_n^2 \leq a_{n+1} - a_n$, 故 $a_{n+1} \geq a_n + 1$,

由此递推下去也能得到一个类似于等差数列通项的不等式,

所以 $a_n \geq a_{n-1} + 1 \geq (a_{n-2} + 1) + 1 = a_{n-2} + 2 \geq a_{n-3} + 3 \geq \dots \geq a_2 + n - 2 \geq a_1 + n - 1 = n$,

好像没达到证明 $a_n \geq n^2 - 2n + 2$ 的目的, 我们还可利用 $a_{n+1} = a_n^2 + 1$ 升次再来看,

从而 $a_{n+1} = a_n^2 + 1 \geq n^2 + 1$, 故当 $n \geq 2$ 时, $a_n \geq (n-1)^2 + 1 = n^2 - 2n + 2$;

又 $a_1 = 1$ 也满足 $a_n \geq n^2 - 2n + 2$, 所以 $\forall n \in \mathbf{N}^*$, 都有 $a_n \geq n^2 - 2n + 2$, 故 D 项正确.

【反思】当由递推式无法求出通项时, 若能通过放缩得到 $a_{n+1} \geq qa_n (q > 0)$, 则可逐级递推得到 $a_n \geq a_1 q^{n-1}$;

若能通过放缩得到 $a_{n+1} \geq a_n + d$, 则可逐级递推得到 $a_n \geq a_1 + (n-1)d$.