

第3节 a_n 与 S_n 混搭的处理 (★★★)

内容提要

设数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项和为 S_n , 则 a_n 与 S_n 之间的关系为 $a_n = \begin{cases} S_1, & n=1 \\ S_n - S_{n-1}, & n \geq 2 \end{cases}$, 运用这一关系可以解决很多数

列问题.

1. 已知 S_n 求 a_n : 若已知数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项和 S_n , 则可直接由上述关系求得 a_n .
2. a_n 与 S_n 相互转化: 题干给出一个 a_n 与 S_n 的关系, 我们可利用 $a_n = S_n - S_{n-1}$ ($n \geq 2$) 来消去 a_n 或 S_n , 具体消谁由问题的需要来决定. 通常情况下, 若让求的是 a_n , 则消 S_n ; 若让求的是 S_n , 则消 a_n .
3. 前 n 项积: 涉及前 n 项积的问题的处理方法与前 n 项和的类似. 设所有项非零的数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项积为 P_n , 我们可利用 $a_n = \frac{P_n}{P_{n-1}}$ ($n \geq 2$) 来消去 a_n 或 P_n .

典型例题

类型 I : 已知 S_n 求 a_n

【例 1】已知数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项和 $S_n = \frac{3^{n+1}-3}{2}$ ($n \in \mathbb{N}^*$), 求 $\{a_n\}$ 的通项公式.

解: (已知 S_n 求 a_n , 直接代关系式 $a_n = \begin{cases} S_1, & n=1 \\ S_n - S_{n-1}, & n \geq 2 \end{cases}$ 计算即可, 注意务必分 $n=1$ 和 $n \geq 2$ 分别计算)

因为 $S_n = \frac{3^{n+1}-3}{2}$, 所以 $a_1 = S_1 = \frac{3^2-3}{2} = 3$;

当 $n \geq 2$ 时, $a_n = S_n - S_{n-1} = \frac{3^{n+1}-3}{2} - \frac{3^n-3}{2} = \frac{3^{n+1}-3^n}{2} = \frac{3 \times 3^n - 3^n}{2} = 3^n$;

又 $a_1 = 3$ 也满足上式, 所以 $a_n = 3^n$ ($n \in \mathbb{N}^*$).

【反思】已知 S_n 求 a_n , 直接代关系式 $a_n = \begin{cases} S_1, & n=1 \\ S_n - S_{n-1}, & n \geq 2 \end{cases}$ 计算即可.

类型 II : a_n 与 S_n 的相互转化

【例 2】(2022 · 全国甲卷节选) 记 S_n 为数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项和, 已知 $\frac{2S_n}{n} + n = 2a_n + 1$, 证明: $\{a_n\}$ 是等差数列.

证明: (要证的是 $\{a_n\}$ 为等差数列, 故考虑消 S_n , 可把 S_n 的系数化为常数, 再退 n 相减)

因为 $\frac{2S_n}{n} + n = 2a_n + 1$, 所以 $2S_n + n^2 = 2na_n + n$ ①, 故当 $n \geq 2$ 时, $2S_{n-1} + (n-1)^2 = 2(n-1)a_{n-1} + n-1$ ②,

(两式相减即可把 $2S_n - 2S_{n-1}$ 化为 $2a_n$, 从而消去 S_n)

由①-②可得 $2S_n + n^2 - 2S_{n-1} - (n-1)^2 = 2na_n + n - 2(n-1)a_{n-1} - (n-1)$,

所以 $2a_n + 2n - 1 = 2na_n - 2(n-1)a_{n-1} + 1$, 整理得: $(n-1)a_n - (n-1)a_{n-1} = n-1$ ③,

因为 $n \geq 2$, 所以 $n-1 \geq 1$, 故在③中约去 $n-1$ 可得 $a_n - a_{n-1} = 1$, 所以 $\{a_n\}$ 是公差为 1 的等差数列.

【反思】 当 S_n 与 a_n 混搭在一个关系式中时, 若要证的是与 a_n 有关的结论, 则考虑将关系式中 S_n 的系数化为常数, 退 n 相减, 由 $S_n - S_{n-1} = a_n (n \geq 2)$ 消去 S_n .

【例 3】 设 S_n 是数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项和, 且 $a_1 = -1$, $a_{n+1} = S_n S_{n+1}$, 则 $S_n = \underline{\hspace{2cm}}$.

解析: 要求的是 S_n , 故把条件中的 a_{n+1} 换成 $S_{n+1} - S_n$, 因为 $a_{n+1} = S_n S_{n+1}$, 所以 $S_{n+1} - S_n = S_n S_{n+1}$ ①,

为了把递推式中 $S_n S_{n+1}$ 分开, 两端同除以 $S_n S_{n+1}$, 严谨考虑, 先判断 $\{S_n\}$ 是否各项均不为 0,

由①可得 $S_{n+1}(1 - S_n) = S_n$, 所以 $S_2(1 - S_1) = S_1$, 又 $S_1 = a_1 = -1 < 0$, 所以 $S_2 = \frac{S_1}{1 - S_1} < 0$,

同理, 由 $S_2 < 0$ 得 $S_3 = \frac{S_2}{1 - S_2} < 0$, 由 $S_3 < 0$ 得 $S_4 = \frac{S_3}{1 - S_3} < 0$, ..., 所以 $\{S_n\}$ 所有项均为负数,

在 $S_{n+1} - S_n = S_n S_{n+1}$ 两端同除以 $S_n S_{n+1}$ 得 $\frac{1}{S_n} - \frac{1}{S_{n+1}} = 1$, 所以 $\frac{1}{S_{n+1}} - \frac{1}{S_n} = -1$,

故 $\left\{ \frac{1}{S_n} \right\}$ 是公差为 -1 的等差数列, 又 $\frac{1}{S_1} = \frac{1}{a_1} = -1$, 所以 $\frac{1}{S_n} = -1 + (n-1) \cdot (-1) = -n$, 故 $S_n = -\frac{1}{n}$.

答案: $-\frac{1}{n}$

【总结】 当 a_n 和 S_n 混搭在一个关系式中时, 常用 $a_n = S_n - S_{n-1} (n \geq 2)$ 来处理. 若要求的是 a_n , 则退 n 相减, 消去 S_n ; 若要求 S_n , 则常用 $a_n = S_n - S_{n-1} (n \geq 2)$ 代换 a_n , 得到数列 $\{S_n\}$ 的递推公式, 再作分析.

类型III: 前 n 项积的处理

【例 4】 已知数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项积 $a_1 a_2 \cdots a_n = n \cdot 2^n$, 则 $a_n = \underline{\hspace{2cm}}$.

解析: 已知数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项积, 由内容提要 3, 可通过退 n 相除求 a_n , 但 a_1 需单独计算,

因为 $a_1 a_2 \cdots a_n = n \cdot 2^n$, 所以 $a_1 = 2$, 当 $n \geq 2$ 时, $\begin{cases} a_1 a_2 \cdots a_{n-1} a_n = n \cdot 2^n \\ a_1 a_2 \cdots a_{n-1} = (n-1) \cdot 2^{n-1}, \end{cases}$

两式相除得 $a_n = \frac{n \cdot 2^n}{(n-1) \cdot 2^{n-1}} = \frac{2n}{n-1}$, 综上所述, $a_n = \begin{cases} 2, n=1 \\ \frac{2n}{n-1}, n \geq 2 \end{cases}$.

答案: $\begin{cases} 2, n=1 \\ \frac{2n}{n-1}, n \geq 2 \end{cases}$

【反思】 已知 $\{a_n\}$ 的前 n 项积 P_n 求 a_n , 代 $a_n = \begin{cases} P_1, n=1 \\ \frac{P_n}{P_{n-1}}, n \geq 2 \end{cases}$ 计算即可, 方法与已知前 n 项和 S_n 求 a_n 类似.

【变式】 已知正项数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项积为 P_n , 且 $2P_n = a_n^2$, 证明 $\{\lg a_n\}$ 为等比数列, 并求 a_n .

解：(P_n 是 $\{a_n\}$ 的前 n 项积，要证的是与 a_n 有关的结论，故退 n 相除消去 P_n)

因为 $2P_n = a_n^2$ ，所以当 $n \geq 2$ 时， $2P_{n-1} = a_{n-1}^2$ ，故 $\frac{2P_n}{2P_{n-1}} = \frac{a_n^2}{a_{n-1}^2}$ ，即 $\frac{2a_1a_2 \cdots a_{n-1}a_n}{2a_1a_2 \cdots a_{n-1}} = \frac{a_n^2}{a_{n-1}^2}$ ，

化简得： $a_n = a_{n-1}^2$ ，(要证的是 $\{\lg a_n\}$ 为等比数列，故两端取对数)

所以 $\lg a_n = \lg a_{n-1}^2 = 2\lg a_{n-1}$ ①，(还需验证 $\{\lg a_n\}$ 的首项非零，才能证得结论，可在条件中取 $n=1$ 求 a_1)

由 $2P_n = a_n^2$ 可得 $2P_1 = a_1^2$ ，又 $P_1 = a_1$ ，所以 $2a_1 = a_1^2$ ，结合 $\{a_n\}$ 是正项数列可得 $a_1 = 2$ ，

所以 $\lg a_1 = \lg 2 \neq 0$ ，结合式①可得数列 $\{\lg a_n\}$ 所有项都不为0，故 $\frac{\lg a_n}{\lg a_{n-1}} = 2$ ，

所以 $\{\lg a_n\}$ 是首项为 $\lg 2$ ，公比为2的等比数列，从而 $\lg a_n = (\lg 2) \cdot 2^{n-1} = \lg 2^{2^{n-1}}$ ，故 $a_n = 2^{2^{n-1}}$ 。

【总结】涉及数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项积 P_n 的数列问题，常通过 $a_n = \frac{P_n}{P_{n-1}}$ ($n \geq 2$)来消去 a_n 或 P_n ，其处理方法跟涉及通项与前 n 项和的问题类似。

类型IV：隐藏的前 n 项和

【例5】已知数列 $\{a_n\}$ 的通项公式为 $a_n = n$ ，若数列 $\{b_n\}$ 满足 $b_1 + 2b_2 + 2^2 b_3 + \cdots + 2^{n-1} b_n = \frac{a_n}{2}$ ($n \in \mathbf{N}^*$)，求 $\{b_n\}$ 的前 n 项和 S_n 。

解：(所给等式左侧即为数列 $\{2^{n-1} b_n\}$ 的前 n 项和 T_n ，故本题仍是已知前 n 项和求通项的问题)

设 $c_n = 2^{n-1} b_n$ ，数列 $\{c_n\}$ 的前 n 项和为 T_n ，则 $b_1 + 2b_2 + 2^2 b_3 + \cdots + 2^{n-1} b_n = \frac{a_n}{2}$ 即为 $T_n = \frac{a_n}{2} = \frac{n}{2}$ ，

所以 $c_1 = T_1 = \frac{1}{2}$ ；当 $n \geq 2$ 时， $c_n = T_n - T_{n-1} = \frac{n}{2} - \frac{n-1}{2} = \frac{1}{2}$ ；所以 $\forall n \in \mathbf{N}^*$ ，都有 $c_n = \frac{1}{2}$ ，

从而 $2^{n-1} b_n = \frac{1}{2}$ ，故 $b_n = (\frac{1}{2})^n$ ，所以 $S_n = \frac{\frac{1}{2}[1 - (\frac{1}{2})^n]}{1 - \frac{1}{2}} = 1 - (\frac{1}{2})^n$ 。

【变式】已知数列 $\{a_n\}$ 满足 $a_1 = 1$ ， $a_1 + 2a_2 + 3a_3 + \cdots + na_n = n^2 a_n$ ($n \in \mathbf{N}^*$)，求 a_n 。

解：(条件中字面上虽没有 S_n ，但观察发现 $a_1 + 2a_2 + 3a_3 + \cdots + na_n$ 其实是 $\{na_n\}$ 的前 n 项和，故可将 na_n 设为 b_n ，转化为 $\{b_n\}$ 的前 n 项和与其通项的混搭关系来处理)

设 $b_n = na_n$ ，则 $a_1 + 2a_2 + 3a_3 + \cdots + na_n = n^2 a_n$ 即为 $b_1 + b_2 + \cdots + b_{n-1} + b_n = nb_n$ ①，

(要求 a_n ，可先求 b_n ，故对式①退 n 相减，消去和式) 所以当 $n \geq 2$ 时， $b_1 + b_2 + \cdots + b_{n-1} = (n-1)b_{n-1}$ ②，

由①-②得： $b_n = nb_n - (n-1)b_{n-1}$ ，化简得： $b_n = b_{n-1}$ ，所以 $\{b_n\}$ 为常数列，

又 $a_1 = 1$ ，所以 $b_1 = 1 \cdot a_1 = 1$ ，从而 $b_n = 1$ ，即 $na_n = 1$ ，故 $a_n = \frac{1}{n}$ 。

【总结】遇到例5及变式这种由 a_n 衍生的新数列的和式结构，同样可以考虑通过退 n 相减，把和式化掉。

强化训练

1. (2023 · 广东广州模拟 · ★) 数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项和 $S_n = n^2 + n + 1$, 则 $\{a_n\}$ 的通项公式 $a_n = \underline{\hspace{2cm}}$.

2. (2023 · 湖南模拟 · ★★★) 已知数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项和为 S_n , 且 $\frac{2}{3}S_n = a_n - \frac{2}{3}n - 2$.

(1) 求证: 数列 $\{a_n + 1\}$ 是等比数列;

(2) 若 $b_n = \frac{1}{a_n + 1}$, 数列 $\{b_n\}$ 的前 n 项和为 T_n , 求证: $T_n < \frac{1}{6}$.

3. (2022 · 新高考 I 卷 · ★★★) 记 S_n 为数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项和, 已知 $a_1 = 1$, $\left\{ \frac{S_n}{a_n} \right\}$ 是公差为 $\frac{1}{3}$ 的等差数列.

(1) 求 $\{a_n\}$ 的通项公式;

(2) 证明: $\frac{1}{a_1} + \frac{1}{a_2} + \cdots + \frac{1}{a_n} < 2$.

4. (2023 · 广西桂林模拟 · ★★★) 已知数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项和为 S_n , $a_1 = 1$, $S_n = a_{n+1} - 2^n$.

(1) 证明: 数列 $\left\{ \frac{S_n}{2^n} \right\}$ 为等差数列;

(2) 求 a_n .

5. (2023 · 河北模拟改 · ★★★) 数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项和为 S_n , 且 $\frac{a_1}{2} + \frac{a_2}{4} + \frac{a_3}{8} + \cdots + \frac{a_n}{2^n} = 3 - \frac{2n+3}{2^n}$.

(1) 求数列 $\{a_n\}$ 的通项公式;

(2) 记 $M = a_2 + a_5 + a_8 + \cdots + a_{59}$, 求 M 的值.

6. (2022 ·四川成都七中模拟 •★★★) 已知数列 $\{a_n\}$ 为非零数列, 且满足 $(1 + \frac{1}{a_1})(1 + \frac{1}{a_2}) \cdots (1 + \frac{1}{a_n}) = (\frac{1}{2})^{n(n+1)}$.

(1) 求数列 $\{a_n\}$ 的通项公式;

(2) 求数列 $\left\{\frac{1}{a_n} + n\right\}$ 的前 n 项和 S_n .

7. (2021 ·全国乙卷 ·★★★) 记 S_n 为数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项和, b_n 为数列 $\{S_n\}$ 的前 n 项积, 已知 $\frac{2}{S_n} + \frac{1}{b_n} = 2$.

(1) 证明: 数列 $\{b_n\}$ 为等差数列;

(2) 求 $\{a_n\}$ 的通项公式.

《一数·高考数学核心方法》