

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 $S_n = \frac{3^{n+1} - 3}{2} (n \in \mathbf{N}^*)$, 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)

由题意, $S_n = \frac{3^{n+1} - 3}{2}$, 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 $a_n = 3^n (n \in \mathbf{N}^*)$.

【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 $S_n =$ _____.

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 $S_4 = \frac{S_3}{1 - S_3} < 0$, \dots , 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.

类型 III: 前 n 项积的处理

【例 4】 (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.

解: (1) (b_n 是 $\{S_n\}$ 的前 n 项积, 要证的是 $\{b_n\}$ 为等差数列, 故可由 $S_n = \frac{b_n}{b_{n-1}} (n \geq 2)$ 消去 S_n)

因为 b_n 为数列 $\{S_n\}$ 的前 n 项积, 所以当 $n \geq 2$ 时, $S_n = \frac{S_1 S_2 \cdots S_{n-1} S_n}{S_1 S_2 \cdots S_{n-1}} = \frac{b_n}{b_{n-1}}$,

代入 $\frac{2}{S_n} + \frac{1}{b_n} = 2$ 得: $\frac{2}{\frac{b_n}{b_{n-1}}} + \frac{1}{b_n} = 2$, 整理得: $b_n - b_{n-1} = \frac{1}{2}$, 故数列 $\{b_n\}$ 是公差为 $\frac{1}{2}$ 的等差数列.

(2) (要求 a_n , 可先由第 (1) 问证得的结果求出 b_n , 再代入 $\frac{2}{S_n} + \frac{1}{b_n} = 2$ 求 S_n , 进而得到 a_n)

由题意, $b_1 = S_1 = a_1$, 且在 $\frac{2}{S_n} + \frac{1}{b_n} = 2$ 中取 $n=1$ 得: $\frac{2}{S_1} + \frac{1}{b_1} = 2$, 所以 $b_1 = S_1 = a_1 = \frac{3}{2}$,

结合(1)有 $b_n = \frac{3}{2} + (n-1) \cdot \frac{1}{2} = \frac{n+2}{2}$, 代入 $\frac{2}{S_n} + \frac{1}{b_n} = 2$ 可求得 $S_n = \frac{n+2}{n+1}$,

(接下来就是已知 S_n 求 a_n 的问题了, a_1 已求出, 只需由 $a_n = S_n - S_{n-1}$ 求出 $n \geq 2$ 时的结果即可)

所以当 $n \geq 2$ 时, $a_n = S_n - S_{n-1} = \frac{n+2}{n+1} - \frac{n+1}{n} = -\frac{1}{n(n+1)}$, 故 $a_n = \begin{cases} \frac{3}{2}, n=1 \\ -\frac{1}{n(n+1)}, n \geq 2 \end{cases}$.

【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 $b_1 + 2b_2 + 2^2b_3 + \dots + 2^{n-1}b_n = \frac{a_n}{2} (n \in \mathbf{N}^*)$, 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 $b_1 + 2b_2 + 2^2b_3 + \dots + 2^{n-1}b_n = \frac{a_n}{2}$ 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】 设数列 $\{a_n\}$ 的各项都是正数, 且对任意的 $n \in \mathbf{N}^*$, 都有 $a_1^3 + a_2^3 + \dots + a_n^3 = S_n^2$, 其中 S_n 为 $\{a_n\}$ 的前 n 项和, 求 $\{a_n\}$ 的通项公式.

解: (左侧是 $\{a_n^3\}$ 的前 n 项和, 可退 n 相减, 将左侧化简)

因为 $a_1^3 + a_2^3 + \dots + a_n^3 = S_n^2$, 所以当 $n \geq 2$ 时, $a_1^3 + a_2^3 + \dots + a_{n-1}^3 = S_{n-1}^2$, 两式相减可得: $a_n^3 = S_n^2 - S_{n-1}^2$,

(上式右侧为平方差结构, 可分解因式, 进一步化简)

所以 $a_n^3 = (S_n + S_{n-1})(S_n - S_{n-1}) = (S_n + S_{n-1})a_n$, 因为 $a_n > 0$, 所以 $a_n^2 = S_n + S_{n-1}$ ①,

(我们要求的是 a_n , 所以在式①中再将 n 换成 $n+1$, 作差消去与 S_n 有关的项)

由①可得 $a_{n+1}^2 = S_{n+1} + S_n$, 与式①作差可得: $a_{n+1}^2 - a_n^2 = S_{n+1} + S_n - S_n - S_{n-1} = (S_{n+1} - S_n) + (S_n - S_{n-1}) = a_{n+1} + a_n$,

所以 $(a_{n+1} + a_n)(a_{n+1} - a_n) = a_{n+1} + a_n$ ②, 因为 $a_n > 0$, 所以 $a_{n+1} + a_n > 0$, 故式②可化为 $a_{n+1} - a_n = 1$ ③,

(注意前面我们退 n 得到 $a_1^3 + a_2^3 + \dots + a_{n-1}^3 = S_{n-1}^2$ 时, 要求 $n \geq 2$, 所以式③也只在 $n \geq 2$ 时成立, $n=1$ 是否成立, 需另外判断, 可求出 a_1 和 a_2 来看)

在 $a_1^3 + a_2^3 + \dots + a_n^3 = S_n^2$ 中取 $n=1$ 可得 $a_1^3 = S_1^2$, 所以 $a_1^3 = a_1^2$, 结合 $a_1 > 0$ 可得 $a_1 = 1$,

在 $a_1^3 + a_2^3 + \cdots + a_n^3 = S_n^2$ 中取 $n=2$ 可得 $a_1^3 + a_2^3 = S_2^2 = (a_1 + a_2)^2$, 将 $a_1 = 1$ 代入可得: $1 + a_2^3 = (1 + a_2)^2$, 所以 $(1 + a_2)(1 - a_2 + a_2^2) = (1 + a_2)^2$, 故 $1 - a_2 + a_2^2 = 1 + a_2$, 结合 $a_2 > 0$ 可得 $a_2 = 2$, 所以 $a_2 - a_1 = 1$, 从而式③对任意的 $n \in \mathbf{N}^*$ 都成立, 故 $\{a_n\}$ 是公差为 1 的等差数列, 所以 $a_n = 1 + (n-1) \times 1 = n$.

【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 · 全国甲卷 · ★★★★★) 已知数列 $\{a_n\}$ 中, $a_2 = 1$, 设 S_n 为 $\{a_n\}$ 的前 n 项和, $2S_n = na_n$.

(1) 求 $\{a_n\}$ 的通项公式;

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

《一数·高考数学核心方法》

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 · 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) 若 $\forall n \in \mathbf{N}^*$, $(n-6)a_n \geq \lambda \cdot 2^n$, 求 λ 的最大值.

5. (2022·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 .

6. (2023·湖南长沙模拟·★★★★) 已知数列 $\{a_n\}$ 的前 n 项和为 S_n , 且 $a_1 + 2a_2 + 3a_3 + \cdots + na_n = (n-1)S_n + 2n$.

(1) 求 a_1, a_2 , 并求数列 $\{a_n\}$ 的通项公式;

(2) 设 $b_n = \frac{n}{a_n^2}$, 求数列 $\{b_n\}$ 的前 n 项和 T_n .