## 第2节 常规的数列求和方法 (★★★)

## 强化训练

类型 I: 错位相减与裂项相消

1. (★★) 设 $a_n = (2n-1) \cdot 3^n$ , 求数列 $\{a_n\}$ 的前n项和 $S_n$ .

解:  $\{2n-1\}$ 是等差数列, $\{3^n\}$ 是等比数列,两者相乘可用错位相减法求其前n项和)

曲题意,
$$\begin{cases} S_n = 1 \times 3^1 + 3 \times 3^2 + 5 \times 3^3 + \dots + (2n-3) \cdot 3^{n-1} + (2n-1) \cdot 3^n & ① \\ 3S_n = 1 \times 3^2 + 3 \times 3^3 + 5 \times 3^4 + \dots + (2n-3) \cdot 3^n + (2n-1) \cdot 3^{n+1} & ② \end{cases}$$

所以① — ②可得 
$$-2S_n = 3 + 2 \times 3^2 + 2 \times 3^3 + \dots + 2 \times 3^n - (2n-1) \cdot 3^{n+1}$$
,

(去除首尾两项,中间的 $2\times3^2+2\times3^3+\dots+2\times3^n$ 是等比数列求和,共n-1项)

故
$$-2S_n = 3 + \frac{2 \times 3^2 (1 - 3^{n-1})}{1 - 3} - (2n - 1) \cdot 3^{n+1} = 3 + 3^2 (3^{n-1} - 1) - (2n - 1) \cdot 3^{n+1}$$

$$=3+3^{n+1}-9-(2n-1)\cdot 3^{n+1}=(2-2n)\cdot 3^{n+1}-6$$
,

所以  $S_n = (n-1) \cdot 3^{n+1} + 3$ .

- 2. (2023 辽宁模拟 ★★) 已知等比数列  $\{a_n\}$  的公比  $q \neq 1$ ,且  $a_1 = 2$ ,  $2a_1 + a_3 = 3a_2$ .
- (1) 求数列 $\{a_n\}$ 的通项公式;
- (2) 设数列  $\{a_n\}$  的前 n 项和为  $S_n$ ,求数列  $\{\frac{n}{S_n+2}\}$  的前 n 项和  $T_n$ ,证明:  $T_n<1$ .

解: (1) (已知 $a_1$ ,将 $2a_1+a_3=3a_2$ 用通项公式翻译出来,即可求出q)

因为
$$2a_1 + a_3 = 3a_2$$
,所以 $2a_1 + a_1q^2 = 3a_1q$ ,故 $2 + q^2 = 3q$ ,解得:  $q = 2$ 或 1,

又
$$q \neq 1$$
,所以 $q = 2$ ,故 $a_n = a_1 q^{n-1} = 2 \times 2^{n-1} = 2^n$ .

(2) 由(1)可得 
$$S_n = 2 + 2^2 + \dots + 2^n = \frac{2 \times (1 - 2^n)}{1 - 2} = 2^{n+1} - 2$$
,所以  $\frac{n}{S_n + 2} = \frac{n}{2^{n+1} - 2 + 2} = \frac{n}{2^{n+1}}$ ,

(像 $\frac{n}{2^{n+1}}$ 这种 等 的分式结构,可在和式两端同乘以分母的公比来错位)

故 
$$\begin{cases} T_n = \frac{1}{2^2} + \frac{2}{2^3} + \frac{3}{2^4} + \dots + \frac{n-1}{2^n} + \frac{n}{2^{n+1}} & 1 \\ 2T_n = \frac{1}{2^1} + \frac{2}{2^2} + \frac{3}{2^3} + \dots + \frac{n-1}{2^{n-1}} + \frac{n}{2^n} & 2 \end{cases}$$

② - ①可得: 
$$T_n = \frac{1}{2} + \frac{1}{2^2} + \frac{1}{2^3} + \dots + \frac{1}{2^n} - \frac{n}{2^{n+1}} = \frac{\frac{1}{2}[1 - (\frac{1}{2})^n]}{1 - \frac{1}{2}} - \frac{n}{2^{n+1}} = 1 - (\frac{1}{2})^n - \frac{n}{2^{n+1}},$$

## (要进一步化简,可将 $(\frac{1}{2})^n$ 变形成 $\frac{2}{2^{n+1}}$ ,调整为与 $\frac{n}{2^{n+1}}$ 次数相同的结构)

所以
$$T_n = 1 - \frac{2}{2^{n+1}} - \frac{n}{2^{n+1}} = 1 - \frac{n+2}{2^{n+1}}$$
,因为 $\frac{n+2}{2^{n+1}} > 0$ ,所以 $T_n < 1$ .

- 3.  $(2023 \cdot 贵州模拟 \cdot ★★)$  公比为 q 的等比数列  $\{a_n\}$ 满足  $a_1 + a_5 = 17$ ,  $a_4 + a_8 = 136$ .
- (1) 求 $\{a_n\}$ 的通项公式;

解: (1) 由题意, 
$$\begin{cases} a_1 + a_5 = a_1(1+q^4) = 17 & ① \\ a_4 + a_8 = a_1q^3 + a_1q^7 = a_1q^3(1+q^4) = 136 & ② \end{cases}$$
,用②除以①可得  $q^3 = 8$ ,所以  $q = 2$ ,

代入①可得 $a_1 = 1$ ,所以 $a_n = a_1 q^{n-1} = 2^{n-1}$ .

(2) 由 (1) 可得 $b_n = \log_2 a_{n+1} = \log_2 2^n = n$ , 所以 $b_{n+1} - b_n = n + 1 - n = 1$ , 故 $\{b_n\}$ 是等差数列,

所以 
$$T_n = \frac{n(b_1 + b_n)}{2} = \frac{n(1+n)}{2}$$
, 故  $\frac{1}{T_n} = \frac{2}{n(n+1)}$ , (注意到  $n = 1$  是前后项关系,故可裂项)

所以 
$$\frac{1}{T_n} = \frac{2}{n(n+1)} = 2(\frac{1}{n} - \frac{1}{n+1})$$
, 故  $\frac{1}{T_1} + \frac{1}{T_2} + \dots + \frac{1}{T_n} = 2(1 - \frac{1}{2} + \frac{1}{2} - \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{n} - \frac{1}{n+1}) = 2(1 - \frac{1}{n+1}) = \frac{2n}{n+1}$ .

- 4.  $(2023 \cdot \text{甘肃兰州模拟改} \cdot \star \star)$  已知等差数列 $\{a_n\}$ 为递增数列,其前 n 项和为 $S_n$ , $S_6 = 36$ ,且  $a_1$ , $a_2$ , $a_5$  成等比数列.
- (1) 求数列 $\{a_n\}$ 的通项公式;

(2) 令 
$$b_n = \frac{1}{a_n a_{n+1}}$$
, 若  $T_n$  为数列  $\{b_n\}$  的前  $n$  项和, 求  $T_n$ .

解: (1) 设 $\{a_n\}$ 的公差为d,因为 $\{a_n\}$ 是递增数列,所以d>0,又 $S_6=36$ ,所以 $6a_1+15d=36$  ①,

因为 $a_1$ ,  $a_2$ ,  $a_5$ 成等比数列,所以 $a_2^2 = a_1 a_5$ , 故 $(a_1 + d)^2 = a_1 (a_1 + 4d)$ , 结合d > 0整理得:  $d = 2a_1$ , 代入①可得 $a_1 = 1$ ,所以d = 2,故 $a_n = a_1 + (n-1)d = 2n-1$ .

(2) (看到
$$b_n = \frac{1}{a_n a_{n+1}}$$
, 想到裂项)由(1)可得 $b_n = \frac{1}{a_n a_{n+1}} = \frac{1}{(2n-1)(2n+1)} = \frac{1}{2}(\frac{1}{2n-1} - \frac{1}{2n+1})$ ,

所以 
$$T_n = \frac{1}{2}(1 - \frac{1}{3} + \frac{1}{3} - \frac{1}{5} + \dots + \frac{1}{2n-1} - \frac{1}{2n+1}) = \frac{1}{2}(1 - \frac{1}{2n+1}).$$

5.  $(\star\star\star)$ 在各项均为正数的等差数列 $\{a_n\}$ 中, $a_1$ , $a_2$ , $a_6$ 构成公比不为 1 的等比数列, $S_n$  是数列 $\left\{\frac{1}{a_n a_{n+1}}\right\}$ 的前n 项和.

(1) 若 
$$a_1 = \frac{1}{3}$$
, 设  $b_n = a_n + \frac{2}{3}$ , 求数列  $\left\{ \frac{1}{b_n b_{n+1}} \right\}$  的前  $n$  项和  $T_n$ ;

(2) 若对任意的 
$$n \in \mathbb{N}^*$$
,  $S_n > \frac{1}{a_1}$ , 证明:  $a_1 < \frac{1}{3}$ .

解: (1) 设 $\{a_n\}$ 的公差为 d,因为  $a_1$ ,  $a_2$ ,  $a_6$ 构成公比不为 1 的等比数列,所以  $d \neq 0$ ,且  $a_2^2 = a_1 a_6$ ,

故
$$(a_1+d)^2=a_1(a_1+5d)$$
,整理得:  $d=3a_1$ ,所以 $a_n=a_1+(n-1)d=a_1+(n-1)\cdot 3a_1=(3n-2)a_1$ ,

结合 
$$a_1 = \frac{1}{3}$$
 可得  $a_n = n - \frac{2}{3}$ ,所以  $b_n = a_n + \frac{2}{3} = n$ ,故  $\frac{1}{b_n b_{n+1}} = \frac{1}{n(n+1)}$ ,(分母为前后项关系,考虑裂项求和)

所以 
$$\frac{1}{b_n b_{n+1}} = \frac{1}{n(n+1)} = \frac{1}{n} - \frac{1}{n+1}$$
,故  $T_n = 1 - \frac{1}{2} + \frac{1}{2} - \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{n} - \frac{1}{n+1} = 1 - \frac{1}{n+1} = \frac{n}{n+1}$ .

(2) 由 (1) 可得  $a_n = (3n-2)a_1$ , (尽管  $a_1$  未知,但  $\frac{1}{a_n a_{n+1}}$  的分母仍为前后项关系,可裂项求和)

因为
$$\frac{1}{a_n a_{n+1}} = \frac{1}{d} \left( \frac{1}{a_n} - \frac{1}{a_{n+1}} \right)$$
,所以 $S_n = \frac{1}{d} \left( \frac{1}{a_1} - \frac{1}{a_2} + \frac{1}{a_2} - \frac{1}{a_3} + \dots + \frac{1}{a_n} - \frac{1}{a_{n+1}} \right) = \frac{1}{d} \left( \frac{1}{a_1} - \frac{1}{a_{n+1}} \right)$ ,

故 
$$S_n > \frac{1}{a_1}$$
 即为  $\frac{1}{d}(\frac{1}{a_1} - \frac{1}{a_{n+1}}) > \frac{1}{a_1}$ , (要证的是  $a_1 < \frac{1}{3}$ , 故全部用  $a_1$  表示)

所以
$$\frac{1}{3a_1}\left[\frac{1}{a_1}-\frac{1}{(3n+1)a_1}\right]>\frac{1}{a_1}$$
①,因为 $\{a_n\}$ 各项均为正数,

所以 
$$a_1 > 0$$
,故由式①整理得:  $a_1 < \frac{1}{3}(1 - \frac{1}{3n+1})$ ,因为  $\frac{1}{3}(1 - \frac{1}{3n+1}) < \frac{1}{3}$ ,所以  $a_1 < \frac{1}{3}$ .

- 6. (2022•山西模拟•★★★) 已知正项数列 $\{a_n\}$ 满足 $a_1=1$ ,  $a_2=2$ ,  $a_n a_{n+2}=2a_{n+1}^2(n \in \mathbb{N}^*)$ .
- (1) 求 $\{a_n\}$ 的通项公式; 《一数·言考数学核心方法》
- (2) 设 $b_n = \log_2 a_{n+1}$ , 数列 $\left\{\frac{1}{b_n}\right\}$ 的前n项和为 $S_n$ , 求数列 $\left\{\lg S_n\right\}$ 的前99项和.

解: (1) 因为
$$a_n a_{n+2} = 2a_{n+1}^2$$
, 所以 $\frac{a_{n+2}}{a_{n+1}} = 2 \cdot \frac{a_{n+1}}{a_n}$ , 又 $a_1 = 1$ ,  $a_2 = 2$ , 所以 $\frac{a_2}{a_1} = 2$ ,

故数列 $\left\{\frac{a_{n+1}}{a_n}\right\}$ 是以2为首项,2为公比的等比数列,所以 $\frac{a_{n+1}}{a_n}=2^n$ ,(要由此式求 $a_n$ ,可用累乘法)

又 $a_1 = 1$ 也满足上式,所以 $\forall n \in \mathbb{N}^*$ ,都有 $a_n = 2^{\frac{n(n-1)}{2}}$ .

(2) 由 (1) 可得 
$$b_n = \log_2 a_{n+1} = \log_2 2^{\frac{n(n+1)}{2}} = \frac{n(n+1)}{2}$$
, 所以  $\frac{1}{b_n} = \frac{2}{n(n+1)} = 2(\frac{1}{n} - \frac{1}{n+1})$ ,

从前
$$S_n = 2(1 - \frac{1}{2} + \frac{1}{2} - \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{n} - \frac{1}{n+1}) = 2(1 - \frac{1}{n+1}) = \frac{2n}{n+1}$$
,故  $\lg S_n = \lg \frac{2n}{n+1}$ ,

(同底对数的加法有公式,故直接相加即可求和)

所以 
$$\lg S_1 + \lg S_2 + \dots + \lg S_{99} = \lg \frac{2 \times 1}{2} + \lg \frac{2 \times 2}{3} + \lg \frac{2 \times 3}{4} + \dots + \lg \frac{2 \times 99}{100}$$

$$= \lg(\frac{2 \times 1}{2} \times \frac{2 \times 2}{3} \times \frac{2 \times 3}{4} \times \dots \times \frac{2 \times 99}{100}) = \lg(2^{99} \times \frac{1}{100}) = \lg 2^{99} + \lg \frac{1}{100} = 99 \lg 2 - 2.$$

## 类型 II: 分组求和与倒序相加

7. (2023 •全国模拟 •★★)数列 $\{a_n\}$ 满足 $a_n = 3n+1$ ,数列 $\{b_n\}$ 的前 n 项和为 $T_n$ ,且 $b_n = (-1)^{n+1}a_n$ ,则  $T_{10} = (-1)^{n+1}a_n$ 

答案: 31

解析:直接观察 $\{b_n\}$ 的通项找不到求和的思路,故先列几项看看规律,

{b..} 中的项为: 4, -7, 10, -13, 16, -19, …,

我们发现若每2项分一组,则每组的和都是-3,前19项可分9组余1项,

所以
$$T_{19} = (b_1 + b_2) + (b_3 + b_4) + \dots + (b_{17} + b_{18}) + b_{19}$$

$$= 9 \times (-3) + (-1)^{19+1} a_{19} = -27 + (3 \times 19 + 1) = 31.$$

8.  $(2023 \cdot 福建模拟 \cdot \star \star \star \star)$  数列  $\{a_n\}$  的通项公式  $a_n = n\cos\frac{n\pi}{2} + 1$ ,其前 n 项和为  $S_n$ ,则  $S_{100} = _____$ .

答案: 150

解析:  $a_n ext{ 由 } n\cos\frac{n\pi}{2}$  和 1 两部分构成,可分别求和再相加,设  $b_n = n\cos\frac{n\pi}{2}$ ,数列  $\{b_n\}$  的前 n 项和为  $T_n$ ,

下面先求 $T_n$ ,直接观察 $\{b_n\}$ 的通项找不到求和的思路,故先列几项看看规律,

 $\{b_n\}$ 中的项为: 0, -2, 0, 4, 0, -6, 0, 8, …,

我们发现若每4项分一组,则每组的和都是2,

所以 $T_{100} = (b_1 + b_2 + b_3 + b_4) + (b_5 + b_6 + b_7 + b_8) + \dots + (b_{97} + b_{98} + b_{99} + b_{100}) = 2 \times 25 = 50$ 

因为 $a_n = b_n + 1$ ,所以 $S_{100} = T_{100} + 100 = 150$ .

9.  $(2023 \cdot 辽宁沈阳模拟 \cdot ★★★★) 已知函数 <math>f(x+\frac{1}{2})$ 为奇函数,且 g(x)=f(x)+1,若  $a_n=g(\frac{n}{2022})$ ,

则数列 $\{a_n\}$ 的前 2022 项和为\_\_\_\_\_.

答案: 2022

解析: 由题意,  $a_1 + a_2 + \cdots + a_{2021} + a_{2022} =$ 

$$g(\frac{1}{2023}) + g(\frac{2}{2023}) + \dots + g(\frac{2021}{2023}) + g(\frac{2022}{2023})$$
 (1),

上式与函数g(x)有关,故先由条件分析g(x)的性质,

将 f(x) 左移  $\frac{1}{2}$  个单位得到奇函数  $f(x+\frac{1}{2})$ ,该函数关于原点对称,所以 f(x) 关于点  $(\frac{1}{2},0)$  对称,

又 g(x) = f(x) + 1, 所以将 f(x) 上移 1 个单位可得到 g(x),

从而 g(x) 关于点  $(\frac{1}{2},1)$  对称,故 g(x)+g(1-x)=2,

由此可发现在求式①的值时,应将自变量之和为1的两项组合,为了便于观察,我们用倒序相加法,

则 
$$S = g(\frac{2022}{2023}) + g(\frac{2021}{2023}) + \dots + g(\frac{2}{2023}) + g(\frac{1}{2023})$$
 ③,

②+③可得2
$$S = [g(\frac{1}{2023}) + g(\frac{2022}{2023})] + [g(\frac{2}{2023}) + g(\frac{2021}{2023})]$$

$$+\cdots+[g(\frac{2022}{2023})+g(\frac{1}{2023})]=2+2+\cdots+2=2\times2022$$
,

所以S = 2022.

10. (2023・青海一模・★★★) 在等比数列
$$\{a_n\}$$
中, $a_1 + a_2 = 5a_2 = \frac{5}{4}$ .

- (1) 求 $\{a_n\}$ 的通项公式;
- (2) 求数列  $\{\frac{3}{4}a_n + 2n 1\}$  的前 n 项和  $S_n$ .

**解:** (1) 设 
$$\{a_n\}$$
 的公比为  $q$ ,因为  $a_1 + a_2 = 5a_2 = \frac{5}{4}$ ,所

以 
$$a_2 = \frac{1}{4}$$
,  $a_1 = 4a_2 = 1$ , 从而  $q = \frac{a_2}{a_1} = \frac{1}{4}$ , 故  $a_n = (\frac{1}{4})^{n-1}$ .

(2) 由 (1) 可得 
$$\frac{3}{4}a_n + 2n - 1 = \frac{3}{4} \cdot (\frac{1}{4})^{n-1} + 2n - 1$$

$$=3\cdot(\frac{1}{4})^n+2n-1,$$

(此数列由等比部分 $3 \cdot (\frac{1}{4})^n$ 和等差部分2n-1相加构成,可分别求和再相加)

所以 
$$S_n = 3 \times (\frac{1}{4})^1 + 1 + 3 \times (\frac{1}{4})^2 + 3 + \dots + 3 \times (\frac{1}{4})^n + 2n - 1$$

$$= 3 \times \left[ \left( \frac{1}{4} \right)^{1} + \left( \frac{1}{4} \right)^{2} + \dots + \left( \frac{1}{4} \right)^{n} \right] + \left[ 1 + 3 + \dots + (2n - 1) \right]$$

$$= 3 \times \frac{\frac{1}{4} \times \left[1 - \left(\frac{1}{4}\right)^{n}\right]}{1 - \frac{1}{4}} + \frac{n(1 + 2n - 1)}{2} = 1 - \left(\frac{1}{4}\right)^{n} + n^{2}.$$

- 11. (★★★★) 已知数列 $\{a_n\}$ 满足 $a_1 = 2$ ,  $a_{n+1} = a_n^2 (n \in \mathbb{N}^*)$ .
- (1) 求数列 $\{a_n\}$ 的通项公式;
- (2) 设 $b_n = \log_2 a_n + \log_2(\log_2 a_n)$ , 求数列 $\{b_n\}$ 的前n项和 $S_n$ .

 $\mathbf{m}$ : (1)(受第二问 $_{b_n}$ 的结构的启发,我们可以试试将题干的递推公式两端取对数来看)

因为
$$a_{n+1} = a_n^2$$
,所以 $\log_2 a_{n+1} = \log_2 a_n^2 = 2\log_2 a_n$ ,

又 $a_1 = 2$ ,所以 $\log_2 a_1 = 1$ ,故 $\{\log_2 a_n\}$ 是首项为1,公比为2的等比数列,

所以 
$$\log_2 a_n = 2^{n-1}$$
, 故  $a_n = 2^{2^{n-1}}$ .

(2) 由 (1) 可得
$$b_n = \log_2 2^{2^{n-1}} + \log_2 (\log_2 2^{2^{n-1}}) = 2^{n-1} + \log_2 (2^{n-1}) = 2^{n-1} + n - 1$$
,

 $(2^{n-1} \pi n - 1)$  和  $(2^{n-1} \pi n - 1)$ 

所以 
$$S_n = \frac{1 \times (1 - 2^n)}{1 - 2} + \frac{n(0 + n - 1)}{2} = 2^n - 1 + \frac{n(n - 1)}{2}$$
.

【反思】涉及 $a_{n+1} = a_n^k(k)$ 为常数)这类递推公式,可考虑两端取对数,构造等比数列求通项.

《一数•高考数学核心方法》