(1)写出 S_n 与 S_{n-1} 的递推关系式 $(n \ge 2)$ 并求 S_n 关于 n 的 表达式:

(2)设 $f_n(x) = \frac{S_n}{r} x^{n+1}, b_n = f'_n(p) (p \in \mathbb{R}),$ 求数列 $\{b_n\}$ 的前 n 项

(3) 求证:
$$\frac{1}{S_1} + \frac{1}{S_1 + S_2} + \dots + \frac{1}{S_1 + S_2 + \dots + S_n} > \frac{2n}{n+1}$$

解析 (1)由于 $n \ge 2$ 时, $a_n = S_n - S_{n-1}$, 那么 $S_n = n^2(S_n - S_{n-1}) - n(n-1)$ 1), $\mathbb{N} \frac{(n+1)S_n}{n} - \frac{nS_{n-1}}{n-1} = 1$,

因此
$$\frac{(n+1)S_n}{n} = \frac{2S_1}{1} + (\frac{3S_2}{2} - \frac{2S_3}{1}) + \dots + (\frac{(n+1)S_n}{n} - \frac{nS_{n-1}}{n-1}) = n.$$
于是 $S_n = \frac{n^2}{1}$.

那么 $f_n'(x)=nx^n$,于是 $b_n=np^n$,

得数列 $\{b_n\}$ 的前 n 项和 $T_n=p+2p^2+3p^3+\cdots+np^n$.

10 若 p=0 时,则 T_n=0;

$$2^{0}$$
 若 $p=1$ 时,则 $T_{n}=1+2+3+\cdots+n=\frac{n(n+1)}{2}$;

 3^0 若 $p \neq 0$ 且 $p \neq 1$ 时,则 $pT_n = p^2 + 2p^3 + 3p^4 + \cdots + np^{n+1}$,则 (1 $p)T_n = p + p^2 + p^3 + \dots + p^n - np^{n+1} = \frac{p(1-p^n)}{1-p} - np^{n+1}, \quad \text{if } T_n = \frac{p(1-p^n)}{(1-p)^2} - np^{n+1}$

(3) 由(1)得
$$S_n = \frac{n^2}{n+1} < n$$
.

于是
$$S_1+S_2+\cdots+S_k<1+2+\cdots+k=\frac{k(k+1)}{2}\Rightarrow \frac{1}{S_1+S_2+\cdots+S_k}>$$

$$\frac{2}{k(k+1)}=2(\frac{1}{k}-\frac{1}{k+1}),$$
 那么 $\frac{1}{S_1}+\frac{1}{S_1+S_2}+\cdots+\frac{1}{S_1+S_2+\cdots+S_n}>2[(1-\frac{1}{2})+(\frac{1}{2}-\frac{1}{3})+\cdots+(\frac{1}{n}-\frac{1}{n+1})]=\frac{2n}{n+1}.$

点评 本题延续去年的热点,继续考查与 S, 有关的递推 式.值得一提的是:广东的高考命题有延续往年热点的"习 惯",看看近年的三角试题 (解答题的第一题),连续四年的 命题、从形式到内容都非常接近.再看 2012 年高考数列题与 2013年高考数列题是多么接近啊! 再延续一年完全有可能.

热点四: 解答题降低难度, 考查等差、等比数列基本运 算与基本技能

例 5. 64 个正数排成 8 行 8 列,如右图所示:其中 a_i 表 示第 i 行第 j 列的数.已知每一行中的数依次都成等差数列; 每一列中的数依次都成等比数列,且公比均为 $q:a_{11}=\frac{1}{2},a_{24}=1$, $a_{21} = \frac{1}{4}$.

- (1)求 a12 和 a13 的值;
- (2)记第 n 行各项之和为 $A_n(n \in \mathbb{N}^* \coprod 1 \leq n \leq 8)$,数列 $\{a_n\}$,

 $\{b_n\}, \{c_n\}$ 满足 $a_n = \frac{36}{4}, mb_{n+1} = 2(a_n + mb_n)(m$ 为非零常数), $c_n = \frac{b_n}{a}$, 且 $c_1^2 + c_7^2 = 100$. 求 $c_1 + c_7 + \cdots + c_7$ 的取值范围:

(3)对(2)中 a_n ,记 $d_n = \frac{200}{a_n} (n \in \mathbb{N}^*)$,设 $B_n = d_1 d_2 \cdots d_n (n \in \mathbb{N}^*)$, 求数列 $\{B_n\}$ 中最大项的项数

解析(I)因为 $q = \frac{a_{21}}{a_{11}} = \frac{1}{2}$,所以 $a_{14} = \frac{a_{24}}{a} = 2$.又 $a_{11}, a_{12}, a_{13}, a_{14}$ 成等差数列,公差设 d,由 $a_{14}=a_{11}+3d \Rightarrow d=\frac{1}{2}$,所以 $a_{12}=1$, $a_{13}=\frac{3}{2}$.

(Ⅱ)由(I)得,第一行所成等差

数列公差为
$$\frac{1}{2}$$
,所以 a_{18} =4. a_{11} $a_{12} \cdots a_{18}$ a_{21} $a_{22} \cdots a_{28}$ 因为 $a_{n1} = a_{11} \cdot (\frac{1}{2})^{n-1} = (\frac{1}{2})^n, a_{n8} = \cdots$ a_{81} $a_{82} \cdots a_{88}$ $a_{18} \cdot (\frac{1}{2})^{n-1} = 4 \times (\frac{1}{2})^{n-1} = 8 \times (\frac{1}{2})^n.$

$$\text{Figure } A_n = \frac{a_{n1} + a_{n8}}{2} \times 8 = 36 \times (\frac{1}{2})^n, \text{ Figure } a_n = 2^n (1 \leqslant n \leqslant 8, n \in \mathbb{N}^*).$$

因为 $mb_{n+1}=2(a_n+mb_n)$,所以 $mb_{n+1}=2^{n+1}+2mb_m$

整理得 $\frac{b_{n+1}}{2^{n+1}}$ - $\frac{b_n}{2^n}$ = $\frac{1}{m}$.而 c_n = $\frac{b_n}{a}$,所以 c_{n+1} - c_n = $\frac{1}{m}$,得 $\{c_n\}$ 是 等差数列

故
$$c_1+c_2+\cdots+c_7=\frac{(c_1+c_7)\times 7}{2}$$
.

因为 $\frac{1}{...} \neq 0$,所以 $c_1 \neq c_7$,所以 $2c_1 c_7 < c_1^2 + c_7^2$.

得 $(c_1+c_7)^2=c_1^2+c_7^2+2c_1c_7<2(c_1^2+c_7^2)=200$,

即 $-10\sqrt{2} < c_1 + c_7 < 10\sqrt{2}$. 于是 $c_1 + c_7 + \cdots + c_7$ 的取值范围是 $(-35\sqrt{2}, 35\sqrt{2}).$

(Ⅲ)因为 $d_n=200\times(\frac{1}{2})^n$ 是一个正项递减数列,所以当 d_n ≥ 1 时, $B_n \geqslant B_{n-1}$, 当 $d_n < 1$ 时, $B_n < B_{n-1}$ $(n \in \mathbb{N}^*, n > 1)$.

于是
$$\{B_n\}$$
,中最大项满足 $\begin{cases} d_n \geqslant 1, \\ d_{n+1} < 1, \end{cases}$ 即 $\begin{cases} 200 \times (\frac{1}{2})^n \geqslant 1, \\ 200 \times (\frac{1}{2})^{n+1} < 1. \end{cases}$

解得 $6 + \log_{\frac{1}{2}} \frac{16}{25} < n \le 7 + \log_{\frac{1}{2}} \frac{16}{25}$.又 $0 < \log_{\frac{1}{2}} \frac{16}{25} < 1$,且 $n \in \mathbb{N}^*$, 所以 n=7. 即 $\{B_n\}$ 中最大项的项数为 7.

点评 本题共三问,看看第一问是等差数列与等比数列的 基础知识问题,没有什么难度.第二问呢?虽然看上去绕了很 多弯,但只要你认清每一步涉及的基础知识与基本技能,也 会顺利完成.第三问呢? 无论是分析还是求解, 都在常规之列, 也不算难,但当这三问合在一起时, 再说此题是简单题恐怕就 没有人同意了.本题很全面、你再仔细看看、它涉及的知识点 有多少个? 方法与技能又有多少个? 这样你就明白了, 表面 上看是降低了难度,考查也转向基础了,但因全面而使试题 显得更有区分度.

热点五: 解答题真正在递推数列上作文章, 从求解递推式