第一章 事件与概率

1、解:

- (1) $P\{$ 只订购 A 的 $\}=P\{A(B\cup C)\}=P(A)-\{P(AB)+P(AC)-P(ABC)\}=0.45-0.1.-0.08+0.03=0.30.$
- (2) P {只订购A及B的} =P{AB}-C} =P(AB)-P(ABC)=0.10-0.03=0.07
- (3) P {只订购A的} =0.30,
 - P {只订购B的} =P{B-(A∪C)}=0.35-(0.10+0.05-0.03)=0.23.
 - P {只订购 C 的} =P{C-(A∪B)}=0.30-(0.05+0.08-0.03)=0.20.
- \therefore P {只订购一种报纸的}=P{只订购 A}+P{只订购 B}+P{只订购 C}=0.30+0.23+0.20=0.73.
- (4) P{正好订购两种报纸的}
 - $= P\{(AB-C) \cup (AC-B) \cup (BC-A)\} = P(AB-ABC) + P(AC-ABC) + P(BC-ABC)$
 - =(0.1-0.03)+(0.08-0.03)+.(0.05-0.03)=0.07+0.05+0.02=0.14.
- (5) P {至少订购一种报纸的} = P {只订一种的} + P {恰订两种的} + P {恰订三种的} = 0.73+0.14+0.03=0.90.
- (6) P {不订任何报纸的} =1-0.90=0.10.
- **2、解:** (1) $ABC = A \Rightarrow BC \supset A(ABC \subset A$ 显然) $\Rightarrow B \supset A \coprod C \supset A$,若 A 发生,则 B 与 C 必同时发生。
- (2) $A \cup B \cup C = A \Rightarrow B \cup C \subset A \Rightarrow B \subset A \perp C \subset A$,B 发生或 C 发生,均导致 A 发生。
 - (3) $AB \subset C \Rightarrow A = B$ 同时发生必导致 C 发生。
 - (4) $A \subset \overline{BC} \Rightarrow A \subset \overline{B} \cup \overline{C}$, A 发生,则 B 与 C 至少有一不发生。
- **3. M**: $A_1 \cup A_2 \cup \cdots \cup A_n = A_1 + (A_2 A_1) + \cdots + (A_n A_1 \cdots A_{n-1})$

(或) =
$$A_1 + A_2 \overline{A_1} + \cdots + A_n \overline{A_1} \overline{A_2} \cdots \overline{A_{n-1}}$$
.

4、解:(1) $ABC = \{ 抽到的是男同学,又不爱唱歌,又不是运动员 \};$

 $ABC = \{ 抽到的是男同学,又爱唱歌,又是运动员 \}$ 。

- (2) $ABC = A \Rightarrow BC \supset A$, 当男同学都不爱唱歌且是运动员时成立。
- (3) 当不是运动员的学生必是不爱唱歌的时, $\overline{C} \subset B$ 成立。
- 5、解:设袋中有三个球,编号为1,2,3,每次摸一个球。样本空间共有3个样本点(1),
 - (2), (3)。设 $A = \{1,2\}, B = \{1,3\}, C = \{3\}$, 则 $\overline{A} = \{3\}, A \cup B = \{1,2,3\}, A \cap B = \{1\}, A B = \{2\},$

$$A+C=\{1,2,3\}$$
.

- **6、解:** (1) {至少发生一个}= $A \cup B \cup C \cup D$.
 - (2) {恰发生两个}= $AB\overline{CD}+AC\overline{BD}+AD\overline{BC}+BC\overline{AD}+CD\overline{AB}+BD\overline{AC}$.
 - (3) {A, B 都发生而 C, D 都不发生}= ABCD.
 - (4) {都不发生}= \overline{ABCD} = $\overline{A \cup B \cup C \cup D}$.
 - (5) {至多发生一个}= \overline{ABCD} + \overline{ABCD} + \overline{BACD} + \overline{CABD} +

$=\overline{AB \cup AC \cup AD \cup BC \cup BD \cup CD}$.

7、解:分析一下 E_i 之间的关系。先依次设样本点 $\omega \in E_i$,再分析此 ω 是否属于 $E_i(j \neq i), E_i E_k(j \neq i, k \neq i)$ 等。(1) E_6 为不可能事件。

- (2) 若 $\omega \in E_5$, 则 $\omega \in E_i$ (i = 1,2,3,4), 即 $E_5E_i = \phi$ 。
- (3) 若 $\omega \in E_4$, 则 $\omega \in E_2$, $\omega \in E_3$ 。
- (4) 若 $\omega \in E_3$,则必有 $\omega \in E_2$ 或 $\omega \in E_1$ 之一发生,但 $\omega \in E_1E_2$ 。 由此得 $E_3E_1 \cup E_3E_2 = E_3$, $E_1E_2E_3 = \phi$ 。

E_1	E_1E_4	
E_1E_2	E_1E_3	E_5
E_2E_3		

- (5) 若 $\omega \in E_2$,则必有 $\omega \in E_1$ 或 $\omega \in E_3$ 之一发生,由此得 $E_6 = \emptyset, \ E_0 = \Omega$ $E_2E_1 \cup E_2E_3 = E_2$ o
- (6) E_1 中还有这样的点 ω : 12345,它仅属于 E_1 ,而不再属于其它 $E_i(i \neq 1,0)$ 。诸 E_i 之间的 关系用文图表示(如图)。
- **8、解:** (1) 因为 $(1+x)^n = 1 + C_n^1 x + C_n^2 x^2 + \dots + n C_n^n x^n$, 两边对 x 求导得 $n(1+x)^{n-1} = C_n^1 + 2C_n^2 x + \dots + nC_n^n x^{n-1}$, 在其中令 x=1 即得所欲证。
 - (2) 在上式中令 x=-1 即得所欲证。
 - (3) 要原式有意义,必须 $0 \le r \le a$ 。由于 $C_{a+b}^{a-r} = C_{a+b}^{b+r}$, $C_b^k = C_b^{b-k}$,此题即等于

要证 $\sum_{b=0}^{a} C_a^{k+r} C_b^{b-k} = C_{a+b}^{b+r}, \ 0 \le r \le a$.利用幂级数乘法可证明此式。因为

 $(x+1)^{a}(x+1)^{b} = (x+1)^{a+b}$, 比较等式两边 x^{b+r} 的系数即得证。

9. M:
$$P = A_6^1 A_5^1 A_5^1 / A_{11}^3 = \frac{5}{33} = 0.15$$

10、解:(1)第一卷出现在旁边,可能出现在左边或右边,剩下四卷可在剩下四个位置上任 意排,所以 $p = 2 \times 4!/5! = 2/5$

- (2) 可能有第一卷出现在左边而第五卷出现右边,或者第一卷出现在右边而第五卷出现在左边,剩下三卷可在中间三人上位置上任意排,所以 $p=2\times3!/5!=1/10$
- (3) p=P{第一卷出现在旁边}+P{第五卷出现旁边}-P{第一卷及第五卷出现在旁边}= $\frac{2}{5}+\frac{2}{5}-\frac{1}{10}=\frac{7}{10}$.
 - (4) 这里事件是(3) 中事件的对立事件, 所以 P=1-7/10=3/10
 - (5) 第三卷居中,其余四卷在剩下四个位置上可任意排,所以 $P=1\times4!/5!=1/5$
- **11、解**: 末位数吸可能是 2 或 4。当末位数是 2 (或 4) 时,前两位数字从剩下四个数字中选排,所以 $P = 2 \times A_4^2/A_5^3 = 2/5$
- 12、解: $P = C_n^{m_1} C_n^{m_2} C_n^{m_3} / 3C_{3n}^m$
- 13、解: P{两球颜色相同}=P{两球均白}+P{两球均黑}+P{两球均红}

$$= \frac{3}{25} \times \frac{10}{25} + \frac{7}{25} \times \frac{6}{25} + \frac{15}{25} \times \frac{9}{25} = \frac{207}{625} = 0.33.$$

- **14、解**: 若取出的号码是按严格上升次序排列,则 n 个号码必然全不相同, $n \le N$ 。N 个不同号码可产生 n! 种不同的排列,其中只有一个是按严格上升次序的排列,也就是说,一种组合对应一种严格上升排列,所以共有 C_N^n 种按严格上升次序的排列。总可能场合数为 N^n ,故题中欲求的概率为 $P = C_N^n/N^n$.
- **15、解法一**: 先引入重复组合的概念。从 n 个不同的元素里,每次取出 m 个元素,元素可以重复选取,不管怎样的顺序并成一组,叫做从 n 个元素里每次取 m 个元素的重复组合,其组合种数记为 $\tilde{C}_n^m = C_{n+m-1}^m$. 这个公式的证明思路是,把 n 个不同的元素编号为1,2,…,n,再把重复组合的每一组中数从小到大排列,每个数依次加上0,1,…,m-1,则这一组数就变成了从1,2,…,n+m-1 共n+m-1 个数中,取出 m 个数的不重复组合中的一组,这种运算构成两者之间——对应。

若取出 \mathbf{n} 个号码按上升(不一定严格)次序排列,与上题同理可得,一个重复组合对应一种按上升次序的排列,所以共有 \tilde{C}_N^n 种按上升次序的排列,总可能场合数为 N^n ,从而

$$P = \widetilde{C}_N^n / N^n = C_{N+n-1}^n / N^n.$$

解法二: 现按另一思路求解。取出的 n 个数中间可设 n-1 个间壁。当取出的 n 个数全部

相同时,可以看成中间没有间壁,故间壁有 C_{n-1}^0 种取法;这时只需取一个数字,有 C_N^1 种取法;这种场合的种数有 $C_{n-1}^0C_N^1$ 种。当 n 个数由小大两个数填上,而间壁的位置有 C_{n-1}^1 种取法;数字有 C_N^2 种取法;这种场合的种数有 $C_{n-1}^1C_N^2$ 种。当 n 个数由三样数构成时,可得场合种数为 $C_{n-1}^2C_N^3$ 种,等等。最后,当 n 个数均为不同数字时,有 n-1 个间壁,有 C_{n-1}^{n-1} 种取法;数字有 C_N^n 种取法;这种场合种数的 $C_{n-1}^{n-1}C_N^n$ 种。所以共有有利场合数为:

$$m_1 = C_{n-1}^0 C_N^1 + C_{n-1}^1 C_N^2 + C_{n-1}^2 C_N^3 + \dots + C_{n-1}^{n-1} C_N^n = C_{N+n-1}^n.$$

此式证明见本章第8题(3)。总可能场合数为 $n_1 = N^n$,故所还应的概率为 $P = m_1/n_1 = C^n_{N+n-1}/N^n$.

16、解: 因为不放回,所以 n 个数不重复。从 $\{1,2,\cdots,M-1\}$ 中取出 m-1 个数,从 $\{M+1,\cdots N\}$ 中取出 n-m个数,数 M 一定取出,把这 n 个数按大小次序重新排列,则必有 $x_m=M$ 。 故 $P=C_{M-1}^{m-1}$ C_1^1 C_{N-M}^{n-m} $/C_N^n$ 。当 M-1< m-1 或 N-M< n-m 时,概率 P=0 .

17、解: 从1,2,…,N 中有放回地取 n 个数,这 n 个数有三类:<M,=M,>M。如果我们固定 k,次是取到<M 的数,k2次是取到>M 的数,当然其余一定是取到 M 的。

当次数固定后,<M 的有 $(M-1)^{k_1}$ 种可能的取法(因为每一次都可以从M-1个数中取一个),>M 的有 $(N-M)^{k_2}$ 种可能的取法,而=M 的只有一种取法(即全是 M),所以可能的取法有 $(M-1)^{k_1}(N-M)^{k_2}$ 种。对于确定的 k_1,k_2 来说,在 n 次取数中,固定哪 k_1 次取到<M 的数,哪 k_2 次取到>M 的数,这共有 $C_n^{k_1} \times_{n-k_1}^{k_2}$ 种不同的固定方式,因此 k_1 次取到<M 的数, k_2 次取到>M 的数的可能取法有 $C_n^{k_1} \times_{n-k_1}^{k_2}$ (M-1) $^{k_1}(N-M)^{k_2}$ 种。

设 B 表示事件"把取出的 n 个数从小到大重新排列后第 m 个数等于 M",则 B 出现就是 k_1 次取到<M 的数, k_2 次取到>M 的数的数, $0 \le k_1 \le m-1, 0 \le k_2 \le n-m$,因此 B 包含的所有可能的取法有 $\sum_{k_1=0}^{m-1} \sum_{k_2=0}^{n-m} C_n^{k_1} C_{n-k_1}^{k_2} (M-1)^{k_1} (N-M)^{k_2}$ 种。所以

$$P(B) = \frac{1}{N^n} \sum_{k_1=0}^{m-1} \sum_{k_2=0}^{n-m} C_n^{k_1} C_{n-k_1}^{k_2} \times (M-1)^{k_1} (N-M)^{k_2}.$$

- **18、解**:有利场合是,先从 6 双中取出一双,其两只全取出;再从剩下的 5 双中取出两双,从其每双中取出一只。所以欲求的概率为 $P = C_6^1 C_2^2 C_5^2 C_2^1 / C_{12}^4 = \frac{16}{33} = 0.48$
- **19、解**: (1) 有利场合是,先从 n 双中取出 2r 双,再从每双中取出一只。

$$P = C_n^{2r} (C_2^1)^{2r} / C_{2n}^{2r}, \quad (2r < n)$$

(2) 有利场合是,先从 n 双中取出一双,其两只全取出,再从剩下的 n-1 双中取出 2r-2 双,从鞭每双中取出一只。

$$P = C_n^1 C_2^2 C_{n-1}^{2r-2} (C_2^1)^{2r-2} \, / \, C_{2n}^{2r} = n 2^{2r-2} \, C_{n-1}^{2r-2} \, / \, C_{2n}^{2r} \, .$$

(3)
$$P = 2^{2r-4} C_n^2 C_{n-2}^{2r-4} / C_{2n}^{2r}$$

(4)
$$P = C_n^r (C_2^2)^r / C_{2n}^{2r} = C_n^r / C_{2n}^{2r}$$
.

- **20、解**: (1) P{任意取出两球,号码为 1, 2}= $1/C_n^2$.
- (2) 任取 3 个球无号码 1,有利场合是从除去 1 号球外的n-1个球中任取 3 个球的组合数,故 $P\{\text{任取 3 球,无号码 1}\}=C_{n-1}^3/C_n^3$.
 - (3) P{任取 5 球, 号码 1,2,3 中至少出现 1 个}

$$=1-P$$
 {任取 5 球, 号码 1,2,3 不出现} $=1-C_{n-3}^5/C_n^5$.

其中任取 5 球无号码 1,2,3,有利场合是从除去 1,2,3 号球外的 n-3 个球中任取 5 个球的组合数。

21、解: (1) 有利场合是,前k-1次从N-1个号中(除1号外)抽了,第k次取到1号球,

$$P = (N-1)^{k-1} \cdot 1/N^{k} = (N-1)^{k-1}/N^{k}$$

- (2) 考虑前 k 次摸球的情况, $P = A_{N-1}^{k-1} \cdot 1/A_N^k = 1/N$ 。
- **22、解法一**:设 A={甲掷出正面数>乙掷出正面数},B={甲掷出反面数>乙掷出反面数}。考虑 \overline{A} ={={甲掷出正面数≤乙掷出正面数}。设 \overline{A} 发生。若乙掷出 n 次正面,则甲至多掷出 n 次正面,也就是说乙掷出 0 次反面,甲至少掷出 1 次反面,从而甲掷出反面数>乙掷出反面数。若乙掷出n-1次正面,则甲至多掷出n-1次正面,也就是说乙掷出 1 次反面,甲至少掷出 2 次反面,从而也有甲掷出反面数>乙掷出反面数,等等。由此可得

 $\overline{A} = \{ \text{甲掷出正面数} \leq \text{乙掷出正面数} \} = \{ \text{甲掷出反面数} \leq \text{乙掷出反面数} \} = B.$

$$P(A) + P(B) = P(A) + P(A) = 1$$

显然 A = B 是等可能的,因为每人各自掷出正面与反面的可能性相同,所以 P(A) = P(B),从而 $P(A) = \frac{1}{2}$ 。

解法二: 甲掷出n+1个硬币共有 2^{n+1} 个等可能场合,其中有 C_{n+1}^0 个出现 0 次正面,有 C_{n+1}^1 个出现 1 次正面,…, C_{n+1}^{n+1} 个出现 n+1次正面。乙掷 n 个硬币共有 2^n 个等可能场合,其中有 C_n^0 个出现 0 次正面, C_n^1 个出现 1 次正面,…, C_n^n 个出现 n 次正面。若甲掷n+1个硬币,乙掷 n 个硬币,则共有 $n_1=2^{n+1}\cdot 2^n=2^{2n+1}$ 种等可能场合,其中甲掷出正面比乙掷出正面多的有利场合数有

$$m_{1} = C_{n+1}^{1} C_{n}^{0} + C_{n+1}^{2} (C_{n}^{0} + C_{n}^{1}) + C_{n+1}^{3} (C_{n}^{0} + C_{n}^{1} + C_{n}^{2}) + \cdots$$

$$= C_{n+1}^{n} (C_{n}^{0} + C_{n}^{1} + \cdots + C_{n}^{n-1}) + C_{n+1}^{n+1} (C_{n}^{0} + C_{n}^{1} + \cdots + C_{n}^{n})$$

利用公式 $C_{n+1}^r = C_n^r + C_n^{r-1}$ 及 $C_{n+1}^{n+1} = C_n^n$ 得

$$m_{1} = (C_{n}^{0} + C_{n}^{1})C_{n}^{0} + (C_{n}^{1} + C_{n}^{2})(C_{n}^{0} + C_{n}^{1}) + (C_{n}^{2} + C_{n}^{3})(C_{n}^{0} + C_{n}^{1} + C_{n}^{2}) + \dots + (C_{n}^{n-1} + C_{n}^{n})(C_{n}^{0} + C_{n}^{1} + \dots + C_{n}^{n-1}) + C_{n}^{n}(C_{n}^{0} + C_{n}^{1} + \dots + C_{n}^{n})$$

$$= \left[(C_n^0)^2 + C^1 C_n^0 \right] + \left[(C_n^1)^2 + C^1 C_n^0 + C_n^2 \sum_{i < 2} C_n^1 \right] + \left[(C_n^2)^2 + C_n^1 C_n^0 + C_n^2 \sum_{i < 3} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^{n-1})^2 + C_n^{n-1} \sum_{1 < n-1} C_n^1 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^{n-1})^2 + C_n^{n-1} \sum_{1 < n-1} C_n^1 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^{n-1})^2 + C_n^{n-1} \sum_{1 < n-1} C_n^1 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + \left[(C_n^n)^2 + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1 \right] + \cdots + C_n^n \sum_{i < n} C_n^1$$

所以欲求的概率为 $P = m_1 / n_1 = 2^{2n} / 2^{2n+1} = \frac{1}{2}$.

应注意, 甲掷出 $0,1,\dots,n+1$ 个正面的n+2个场合不是等可能的。

23、解:事件"一颗投4次至少得到一个六点"的对立事件为"一颗投4次没有一个六点",后者有有利场合为,除去六点外的剩下五个点允许重复地排在四个位置上和排列数,故,

 $P{-颗投 4 次至少得到一个六点}=1-{-颗投 4 次没有一个六点}=1-5^4/6^4=0.5177.$

投两颗骰子共有 36 种可能结果,除双六(6,6)点外,还有 35 种结果,故 P{两颗投 24 次至少得到一个双六}

$$=1-\{$$
两颗投 24 次没有一个双六 $\}=1-35^{24}/36^{24}=0.4914$.

比较知,前者机会较大。

24. M:
$$P = C_{13}^5 C_{13}^3 C_{13}^3 C_{13}^2 / C_{52}^{13} = 0.0129$$

25、解:
$$P = \frac{C_4^1 C_4^4 C_{43}^9 C_{39}^{13} C_{26}^{13} C_{13}^{13}}{C_{52}^{13} C_{39}^{13} C_{26}^{13} C_{13}^{13}} = \frac{4 \times C_{43}^9}{C_{52}^{13}} = 0.0106$$
.

或解为,4 张 A 集中在特定一个手中的概率为 $C_4^4 C_{48}^9 / C_{52}^{13}$,所以 4 张 A 集中在一个人手中的概率为 $P=4\times C_{48}^9 / C_{52}^{13}=0.0106$.

- **26、解**: (1) $P = 4/C_{52}^5 = 0.0000015$. 这里设 A 只打大头,若认为可打两头 AKQJ10 及 A2345,则答案有变,下同。
 - (2) 取出的一张可民由 K, Q, …, 6 八个数中之一打头, 所以

$$P = C_4^1 C_8^1 / C_{52}^5 = 0.0000123$$
.

- (3)取出的四张同点牌为 13 个点中的某一点,再从剩下 48 张牌中取出 1 张,所以 $P=C_{13}^1C_4^4/C_{52}^5=0.00024.$
- (4) 取出的 3 张同点占有 13 个点中一个点,接着取出的两张同点占有其余 12 个点中的一个点,所以 $P = C_{13}^1 C_4^3 C_{12}^1 C_4^2 / C_{52}^5 = 0.00144$.
- (5)5 张同花可以是四种花中任一种,在同一种花中,5 张牌占有 13 个点中 5 个点, 所以 $P = C_4^1 C_{13}^5 / C_{52}^5 = 0.00198$.
- (6){异花顺次五张牌}={顺次五张牌}-{同花顺次五张牌}。顺次五张牌分别以 A, K, …, 6 九个数中之一打头,每张可以有四种不同的花;而同花顺次中花色只能是四种花中一种。所以
- (7) 三张同点牌占有 13 个点中一个占有剩下 12 个点中两个点,所以 $P = C_{13}^1 C_4^3 C_{12}^2 (C_4^1)^2 / C_{52}^5 = 0.0211.$
 - (8) P{五张中有两对}=P{五张中两对不同点}+P{五张中两对同点}

$$=C_{12}^2C_4^2C_4^2C_{11}^1C_4^1/C_{52}^5+C_{13}^1C_4^4C_{12}^1C_4^1/C_{52}^5=0.0475.$$

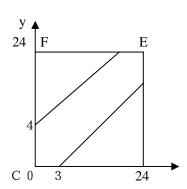
- (9) $p = C_{13}^1 C_4^2 C_{12}^3 (C_4^1)^3 / C_{52}^5 = 0.423.$
- (10) 若记(i) 事件为 A_i ,则 $A_1 \subset A_5, A_2 \subset A_5, A_3 \subset A_8, A_4 \subset A_9$ 而事件

$$A_5, \dots, A_9$$
 两两不相容,所以 $p = 1 - P\left(\bigcup_{i=5}^9 A_i\right) = 1 - \sum_{i=5}^9 P(A_i) = 0.506.$

27、解:设 x, y 分别为此二船到达码头的时间,则 $0 \le x \le 24$, $0 \le y \le 24$.两船到达码头的时间与由上述 条件决定的正方形内的点是——对应的(如图)

设 A 表事件"一船要等待空出码头",则 A 发生意味着同时满足下列两不等式

$$x - y \le 3$$
, $y - x \le 4$



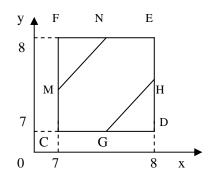
由几何概率得,事件A的概率,等于正方形CDEF中直线 $x-y \le 3$ 及 $y-x \le 4$ 之间的部分面积,与正方形 CDEF的面积之比,即

$$PA = \left[24^2 - \left(\frac{1}{2} \times 20^2 + \frac{1}{2} \times 21^2\right)\right] / 24^2 = 311/1152 = 0.27$$

28、解:设 x, y 分别为此二人到达时间,则 $7 \le x \le 8, 7 \le y \le 8$ 。显然,此二人到达时间

(x, y)与由上述条件决定的正方形 CDEF 内和点是一一对应的(如图)。

设 A 表事件 "其中一人必须等另外一人的时间 1/2 小时以上",则 A 发生意味着满足如下不等式 $x-y>\frac{1}{2}$ 或 $y-x>\frac{1}{2}$ 。由几何概率得,



事件 A 的概率等于 \triangle GDH 及 \triangle FMN 的面积之和与正方形 CDEF 的面积之比,所以

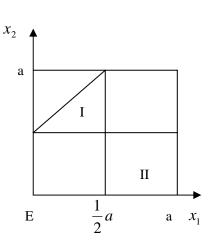
$$P(A) = \frac{1}{2} (\frac{1}{2} \times \frac{1}{2} + \frac{1}{2} \times \frac{1}{2})/(1 \times 1) = \frac{1}{4}$$

29、解: 设
$$AB = a$$
, $AX_1 = x_1$, $AX_2 = x_2$ 则 $0 \le x_1 \le a$, $0 \le x_2 \le a$,

 (x_1, x_2) 与由上述条件决定的正方形 EFGH 内的点是一一对应的(如图)。

(I)
$$\mbox{iff } x_2 > x_1 \circ AX_1 = x_1, \quad X_1 X_2 = x_2 - x_1,$$

 $X_2B = a - x_2$, 则三线段构成三角形的充要条件是



$$\begin{cases} x_1 + (x_2 - x_1) > a - x_2 \Rightarrow x_2 > \frac{1}{2}a \\ x_1 + (a - x_2) > (x_2 - x_1) \Rightarrow x_1 + \frac{1}{2}a > x_2 \end{cases}$$
 这决定三角形区域 I。
$$(x_2 - x_1) + (a - x_2) > x_1 \Rightarrow x_1 < \frac{1}{2}a,$$

(II) 设 $x_1 > x_2$ 。 $AX_1 = x_1$, $X_1X_2 = x_1 - x_2$, $X_2B = a - x_2$, 则三线段构成三角

形的充要条件是 $\begin{cases} x_1 + (x_1 - x_2) > a - x_2 \Rightarrow x_1 > \frac{1}{2}a \\ (x_1 - x_2) + (a - x_2) > x_1 \Rightarrow x_2 < \frac{1}{2}a & \text{这决定区域 II.} \\ x_1 + (a - x_2) > x_1 - x_2 \Rightarrow a > 0, \end{cases}$

(III) 当 $x_1 = x_2$ 时,不能构成三角形。由几何概率知,

P{三线段构成三角形} = $\frac{\Delta(I)$ 面积 + 矩形(II)面积 正方形EFGH面积

$$= \left(\frac{1}{2} \times \frac{1}{2} a \times \frac{1}{2} a + \frac{1}{2} a \times \frac{1}{2} a\right) / a^2 = \frac{3}{8}$$

30、解:设 0 到三点的三线段长分别为 x,y,z,即相应的 右端点坐标为 x,y,z,显然 $0 \le x,y,z \le 1$ 。这三条线

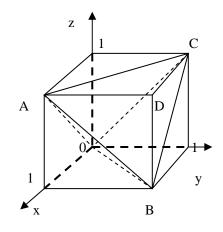
段构成三角形的充要条件是:

x + y > z, x + z > y, y + z > x.

在线段[0,1]上任意投三点 x,y,z。与立方体

$$0 \le x \le 1$$
, $0 \le y \le 1$, $0 \le z \le 1$ 中的点 (x, y, z)

一一对应,可见所求"构成三角形"的概率,等价于在 边长为 1 的立方体 T 中均匀地掷点,而点落在



x+y>z, x+z>y, y+z>x区域中的概率;这也就是落在图中由 \triangle ADC, \triangle ADB, \triangle BDC,

 \triangle AOC , \triangle AOB , \triangle BOC 所 围 成 的 区 域 G 中 的 概 率 。 由 于 V(T)=1,

$$V(G) = 1^3 - 3 \times \frac{1}{3} \times \frac{1}{2} \times 1^3 = \frac{1}{2},$$

$$\therefore p = V(G)/V(T) = \frac{1}{2}$$

由此得,能与不能构成三角形两事件的概率一样大。

31、解:设方格边长为 a。当硬币圆心落于图中阴影部分才与边界不相交(图中只取一个方格)。由几何概率得

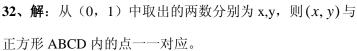
$$P$$
{硬币与线不相交} = $\frac{阴影部分面积}{方格面积}$

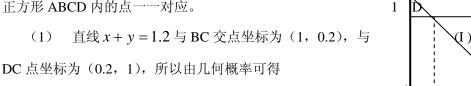
$$=(a-1)^2/a^2$$
.

$$\Rightarrow$$
 $(a-1)^2/a^2 = 0.01$

因为当 $a \le 1$ 时,硬币必与线相交(必然事件),故只需考虑

a>1. 当止式得 (a-1)/a=0.1, $a=1\frac{1}{9}$ 。即当方格边长 $a<1\frac{1}{9}$ 时,才能使硬币与 线不相交的概率小于 1%。

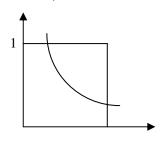




$$P$$
{两数之和小于1.2} = $\frac{阴影区域(I)$ 面积 = $\left(1 - \frac{1}{2} \times 0.8 \times 0.8\right)/1 = 0.68$

(2) 双曲线
$$xy = \frac{1}{4}$$
 与 BC 交点坐标为 $\left(1, \frac{1}{4}\right)$

与 DC 交点坐标为 $\left(\frac{1}{4},1\right)$, 所以由几何概率得



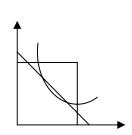
$$P{\{$$
两数之积小于 $\frac{1}{4}\}}=\frac{阴影区域(II)$ 面积
正方形面积

$$= \frac{1}{4} \times 1 + \int_{\frac{1}{4}}^{1} \frac{1}{4x} dx = \frac{1}{4} + \frac{1}{4} \ln x \Big|_{\frac{1}{4}}^{1} = \frac{1}{4} + \frac{1}{4} \ln 4 = 0.6$$

(3) 直线 x + y = 1.2 与曲线 $xy = \frac{1}{4}$ 的交点坐标为(如图)

$$\begin{cases} x_1 = 0.6 + 0.1\sqrt{11} = 0.932 \\ y_1 = 0.6 - 0.1\sqrt{11} = 0.268, \end{cases} \begin{cases} x_2 = 0.268 \\ y_2 = 0.932 \end{cases}$$

∴P{两数之和小于 1.2,两数之积小于 $\frac{1}{4}$ }



$$= \frac{ |\Re \boxtimes \underbrace{\forall (III)} = 0.2 \times 1 + \int_{0.2}^{0.268} (-x + 1.2) dx + \int_{0.268}^{0.932} \frac{1}{4x} dx + \int_{0.932}^{1} (-x + 1.2) dx}{ = 0.2 + \left(-\frac{1}{2}x^2 + 1.2x \right) \Big|_{0.2}^{0.268} + \frac{1}{4} \ln x \Big|_{0.268}^{0.932} + \left(-\frac{1}{2}x^2 + 1.2x \right) \Big|_{0.932}^{1}$$

$$= 0.2 + 0.0657 + 0.3116 + 0.0160 = 0.593$$

33、证: 当n = 2时, $A_1 \cup A_2 = A_1 \cup (A_2 - A_1 A_2)$, $A_1 与 A_2 - A_1 A_2$ 两者不相容,所以

$$P(A_1 \cup A_2) = P(A_2 - A_1 A_2) = P(A_1) + P(A_2) - P(A_1 A_2)$$
.

此即当n=2时原式成立。

设对n-1原式成立,现证对n原式也成立。

$$\begin{split} P(A_1 \cup \dots \cup A_{n-1} \cup A_n) &= P\{A_1 \cup \dots \cup A_{n-1} \cup A_n\} \\ &= P(A_1 \cup \dots \cup A_{n-1}) + P(A_n) - P\{A_1 \cup \dots \cup A_{n-1} \cup A_n\} \\ &= P(A_1 \cup \dots \cup A_{n-1}) + P(A_n) - P\{A_1 A_n \cup A_2 A_n \cup \dots \cup A_{n-1} A_n\} \end{split}$$

对前后两项分别应用归纳假设得

$$P(A_1 \cup \cdots \cup A_{n-1} \cup A_n)$$

$$= \left\{ \sum_{n=1}^{n-1} P(A_i) - \sum_{n-1 \ge j > i \ge 1} P(A_i A_j) + \dots + (-1)^{n-2} P(A_1 \dots A_{n-1}) \right\} + P(A_n)$$

$$- \left\{ \sum_{i=1}^{n-1} P(A_i A_n) - \sum_{n-1 \ge j > i \ge 1} P(A_i A_n A_j A_n) + \dots + (-1)^{n-2} P(A_i A_n A_j A_n \dots A_{n-1} A_n) \right\}$$

$$= \sum_{i=1}^{n} P(A_i) - \sum_{n \ge i \ge i \ge 1} P(A_i A_j) + \dots + (-1)^{n-1} P(A_1 A_2 \dots A_n).$$

至此,原式得证。

34、解: 设 $A_i = \{ \hat{\mathbf{H}} i \land \mathbf{L} \pm \hat{\mathbf{L}} \}$ 自己的枪 $\}$, $i = 1, 2, \cdots, N$ 。 A_i 之间相容,现用上题公式解。

$$P(A_i) = (N-1)! \times 1/N! = 1/N,$$

$$P(A_i A_j) = (N-2)! \times 1 \times 1 / N! = 1 / N! = 1 / A_N^2 \quad (i \neq j), \dots, P(A_1 A_2 \dots A_N) = 1 / N!$$
. 由公式得

 $P{至少有一个战士拿到自己的枪} = P(A_1 \cup A_2 \cup \cdots \cup A_N)$

$$= \sum_{i=1}^{N} P(A_i) - \sum_{N \ge j > i \ge 1} P(A_i A_j) + \dots + (-1)^{N-1} P(A_1 A_2 \dots A_N)$$

$$= C_N^1 \frac{1}{N} - C_N^2 \frac{1}{A_N^2} + \dots + (-1)^{N-1} C_N^N \frac{1}{N!}$$

$$= 1 - \frac{1}{2!} + \dots + (-1)^{N-1} \frac{1}{N!} = \sum_{k=1}^{N} \frac{(-1)^{k-1}}{k!}$$

注:由此可求得,事件"至少有一个战士拿到自己的枪"的对立事件的概率为

$$P\{N \land$$
战士没有一个战士拿到自己的枪 $\}=1-\sum_{k=1}^{N}\frac{(-1)^{k-1}}{k!}=\sum_{k=2}^{N}\frac{(-1)^{k}}{k!}=\sum_{k=0}^{N}\frac{(-1)^{k}}{k!}$

35、解:某 k 个指定的战士拿到自己的枪的概率是 $1=1/A_N^K$ 。利用上题注(视这里N-k个战士都没有拿到自己枪的概率为 $P_2=\sum_{j=0}^{N-K}\frac{(-1)^j}{j!}$ 。恰有 k 个战士拿到自己的枪,则这 k 个战士可以是 N 个战士中任意的 k 个战士,从 N 个战士中选出一组 k 个战士共有 C_N^k 种选法,所以事件"恰有 k 个战士拿到自己枪"的概率,是事件"某 k 个指定战士拿到自己的枪,且其余 N-k 个战士没有拿到自己的枪"概率的 C_N^k 倍,可得

$$P\{恰有 k 个战士拿到自己枪\} = C_N^k - \frac{1}{A_N^k} \sum_{j=0}^{N-k} \frac{(-1)^j}{j!} = \frac{1}{k!} \sum_{j=0}^{N-k} \frac{(-1)^j}{j!}.$$

36、解:设考签编号为1,2,…,N,记事件 $A_i = \{ \hat{\mathbb{R}} x$ 号考签未被抽到 $\}$,则

$$P(A_i) = (N-1)^n / N^n$$
,
 $P(A_i A_j) = (N-2)^n / N^n (i \neq j), \dots,$
 $P(A_1 A_2 \dots A_N) = (N-N)^n / N^n = 0$;

诸 A_i 相容,利用第33题公式计算得

$$\begin{split} & \mathbf{P} = \{ \mathbf{\Xi} \mathcal{Y} \mathbf{A} - \mathbf{K} \mathbf{X} \mathbf{X} \mathbf{X} \mathbf{X} \mathbf{A} \mathbf{B} \mathbf{A} \} = P\{A_1 \cup A_2 \cup \cdots \cup A_N \} \\ & = \sum_{i=1}^N P(A_i) - \sum_{N \geq j > i \geq 1} P(A_i A_j) + \cdots + (-1)^{N-1} P(A_1 A_2 \cdots A_N) \\ & = C_N^1 \frac{(N-1)^n}{N^n} - C_N^2 \frac{(n-2)^n}{N^n} + \cdots + (-1)^{N-2} C_N^{N-1} \frac{1}{N^n} + 0 \end{split}$$

$$= \sum_{i-1}^{N-1} (-1)^{i-1} C_N^1 \frac{(N-i)^n}{N^n}.$$

37、解:这些比赛的可能结果,可以用下面方法表示:

aa, acc, acbb, acbaa, acbacc, acbacbb, ...

bb, bcc, bcaa, bcabb, bcabcc, bcabcaa, ...

其中 a 表甲胜, b 表乙胜, c 表丙胜。

在这些结果中,恰巧包含 k 个字母的事件发生的概率应为 $\frac{1}{2^k}$,如 aa 发生的概率为 1/4,

acbb 发生的概率为 1/16 等等。则

$$p(c) = [P(acc) + P(bcc)] + [P(acbacc) + P(bcabcc)] + \dots = 2 \times \frac{1}{2^3} + 2 \times \frac{1}{2^6} + 2 \times \frac{1}{2^9} + \dots = \frac{2}{7}.$$

由于甲,乙两人所处的地位是对称的,所以p(a) = p(b),得

$$p(a) = p(b) = \frac{1}{2}(1 - \frac{2}{7}) = \frac{5}{14}$$
.

38、证: 设父胜子的概率为 p_1 ,子胜父的概率为 p_2 ,父胜母,母胜父,母胜子,子胜母的 概率分别是 p_3 , p_4 , p_5 , p_6 。则诸 p_i 间有关系: $p_5+p_6=1$, $p_1< p_3$ 。仿上题,设首局为父对母,比赛的可能结果为: a_3a_1 , $a_3c_2c_6$, $a_3c_2b_5b_4$, $a_3c_2b_5a_3$,

$$b_4b_5, b_4c_6c_2, b_4c_6a_1a_3, b_{54}c_6a_1b_4,$$

a 表父胜,但父胜母与父胜子的概率不同,为明确起见,比赛结果中字母附加下标,下标中i 对应概率 p_i ,故

 $p_1(a) = P(a_3a_1) + P(a_3c_2b_5a_3) + P(b_4c_6a_1a_3) = p_3p_1 + p_3p_2p_5p_3 + p_4p_6p_1p_3$

类似地,第一局若父对子,则可得

$$p_2(a) = P(a_1a_3) + P(a_1c_4b_6a_1) + P(c_2b_5a_3a_1) = p_1p_3 + p_1p_4p_6p_1 + p_2p_5p_3p_1$$

第一局若子对母,则

$$p_3(a) = P(c_6a_1a_3) + P(b_5a_3a_1) = p_6p_1p_3 + p_5p_3p_1 = p_1p_3(p_6 + p_5) = p_1p_3$$

易见 $p_3(a) < p_2(a)$ 。 由于 $p_1 < p_3$, 所以 $p_1p_4p_6p_1 < p_4p_6p_1p_3$, $p_2p_5p_3p_1 < p_3p_2p_5p_3$, 因此 $p_2(a) < p_1(a)$ 。

从而 $p_1(a) > p_2(a) > p_3(a)$ 这说明父的决策最优。

39. M: $P(A\overline{B}) = P(A-B) = P(A \cup B - B) = P(A \cup B) - P(B) = r - q$

$$P(\overline{AB}) = P(\overline{A \cup B}) = 1 - P(A \cup B) = 1 - r$$
.

40、证: 设 $BC = C_1$, $C(A - B) = C_2$.由 $\overline{C} \supset \overline{AB}$ 可得, $C \subset A \cup B$,

$$\therefore C = C_1 \cup C_2, \quad C_1 \cap C_2 = \emptyset$$
 (1)

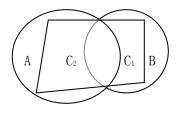
 $\nearrow C \supset AB : AC_1 = A(BC) = AB$

再由 $P(B) \ge P(C_1)$ 得

$$P(AC_1) = P(AB) = P(A)P(B) \ge P(A)P(C_1)$$
 (2)

由 $C_2 \subset A$ 并利用 $P(A) \leq 1$ 得

$$P(AC_2) = P(C_2) \ge P(A)P(C_2)$$
 (3)



由(1),(2),(3)可得

$$P(AC) = P\{A(C_1 \cup C_2)\} = P(AC_1 \cup AC_2)$$

$$= P(AC_1) + P(AC_2) \ge P(A)P(C_1) + P(A)P(C_2)$$

$$= P(A)[P(C_1) + P(C_2)] = P(A)P(C)$$

41、证:(1) $A \supset A_1A_2$, 由单调性及 $P(A_1 \cup A_2) \le 1$ 得

$$P(A) \ge P(A_1 A_2) = P(A_1) + P(A_2) - P(A_1 \bigcup A_2)$$

 $\ge P(A_1) + P(A_2) - 1$.

(2) $A \supset A_1 A_2 A_3$, 两次利用(1)的结果得

$$P(A) \ge P((A_1 A_2) A_3) \ge P(A_3) + P(A_1 A_2) - 1$$

 $\ge P(A_3) - 1 + P(A_1) + P(A_2) - 1 = P(A_1) + P(A_2) + P(A_3) - 2$

42、解:设N阶行列式中元素 a_{ii} ,行列式展开式的每一项为不同行不同列元素的乘积。对

于每一项中的各个元素,从第一列中取一个元素有 N 种取法,当从第一列中取的元素取定后,再从第二列中取一个元素有 N-1 种取法,接着从第三列中取一个元素有 N-2 种取法,等等。每种取法教都是等可能的,共有 N! 种取法。

设 A_k 表事件{N 阶行列式的项含 a_{kk} }, $k=1,2,\dots,N$,则

$$P(A_k) = (N-1)! \cdot \frac{1}{N!} = \frac{1}{N} = \frac{1}{A_N^1},$$

$$P(A_1 A_1) = (N-2)! \cdot 1 \cdot \frac{1}{N!} = \frac{1}{A_N^2} \qquad (i \neq j), \dots$$

$$P(A_1 A_2 \dots A_N) = \frac{1}{N!}$$

至少含一个主对角线元素的项的概率为

$$\begin{split} P\bigg(\bigcup_{k=1}^{N} A_k\bigg) &= \sum_{k=1}^{N} P(A_k) - \sum_{N \geq j > i \geq 1} P(A_1 A_1) + \dots + (-1)^{N-1} P(A_1 A_2 \cdots A_N) \\ &= C_N^1 \frac{1}{A_N^1} - C_N^2 \frac{1}{A_N^2} + \dots + (-1)^{N-1} C_N^N \frac{1}{N!} \\ &= 1 - \frac{1}{2!} + \dots + (-1)^{N-1} \frac{1}{N!} \,. \end{split}$$

由此得包含主对角线元素的项数为

$$N!\sum_{k=1}^{N} (-1)^{k-1} \frac{1}{k!}$$

注:不含主对角线元素项的概率为

$$P_N = 1 - P\left(\bigcup_{k=1}^N A_k\right) = \sum_{k=0}^N (-1)^k \frac{1}{k!}, \qquad \lim_{N \to \infty} P_N = \frac{1}{e}.$$

43、证: 设袋中有 A 个球, 其中 a 个是白球, 不还原随机取出, 第 k 次才首次取得白球的

概率为
$$P_k = \frac{A_{A-a}^{k-1}A_a^1}{A_A^k} = \frac{a(A-a)(A-a-1)\cdots(A-a-k+2)}{A(A-1)(A-2)\cdots(A-k+1)} \qquad (k=1,2,\cdots,A-a+1).$$

因为袋中有 a 个白球, A-a 个黑球,若一开始总是取到黑球,直到把黑球取完为止,则至迟到第 A-a+1 次一定会取到白球; 也就是说,第一次或第二次…或至迟到第 A-a+1 次取得

白球事件是必然事件,其概率为1。所以

$$1 = p_1 + p_2 + \dots + p_{A-a+1} = \frac{a}{A} + \frac{a(A-a)}{A(A-1)} + \dots + \frac{a(A-a)\cdots 2\cdot 1}{A(A-1)\cdots (a+1)a}$$

等式两边同乘以 $\frac{A}{a}$ 得

$$1 + \frac{A-a}{A-1} + \frac{(A-a)(A-a-1)}{(A-1)(A-2)} + \dots + \frac{(A-a)\cdots 2\cdot 1}{(A-1)\cdots (a+1)a} = \frac{A}{a}.$$

- **44、解:**有明显疗效的频率为 368/512=71.9%, 所以, 某胃溃疡病人若服此药, 约有 71.9% 的可能有明显疗效。
- **45、解**:此 σ -域首先包括 Ω , ϕ ,A,B诸元素,然后通过求逆,并交运算逐步产生新的元素,得共包含 16 个元素:

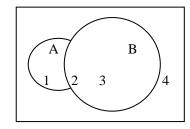
$$\left\{\Omega, \phi, A, B, A, B, AB, AB, AB, AB, AB \cup AB, AB \cup AB, A \cup B, \overline{AB} = \overline{A} \cup \overline{B}, AB = A \cup B, AB = A \cup \overline{B}\right\}$$

- 证一:现证明它是包含 A,B 的最小 σ 域。首先它包含 A,B;由于所有集均由 A,B 产生,故最小。集是有限个,故只需证它为代数,即按如下两条验证集系封闭即可:
 - ① 若 $C \in F$,则 $\overline{C} \in F$:
 - ② 若 $C,D \in F$,则 $C \cup D \in F$ 。能动验证知确为代数。

证二:由图知,两个集至多可产生四个部分,可称之为产生集的最小部分,从这四个部分中任取 0,1,2,3,4 个求并集,共同构成

$$C_4^0 + C_4^1 + C_4^2 + C_4^3 + C_4^4 = 16$$

个集。故若能找到 16 个由 A,B 产生的不同的集,则它们一定是由 A,B 产生的 σ -域,为此只须验证如上 16 个集



- 两两不同就够了。也可在一开始就根据这 16 个集的构成法依次构造出来,即得欲求的 σ 代数,而不需要再证明。
- **46、证:**记 $F=\{\Omega$ 的一切子集}
 - (i) Ω 是 Ω 的子集, 所以 $\Omega \in F$ 。
 - (ii) 若 $A \in F$,则A是 Ω 的子集, ΩA 也是 Ω 的子集,所以 $A = \Omega A \in F$ 。

(iii)
$$A_i(i=1,2,\cdots)\in F$$
 , 当然有 $\Omega\supset A_i$, $i=1,2,\cdots$ 。 任一 $\omega\in\bigcup_i A_i$ 。 必有某一 A_i , 使

$$\omega \in A_i$$
,所以 $\omega \in \Omega$,从而 $\Omega \supset \bigcup_i iA_i$,即 $\bigcup_i iA_i$ 也是 Ω 的一个子集,故 $\bigcup_i iA_i \in F$ 。
∴F是 σ -域。

47、证:设
$$F_t(t \in T)$$
是 σ -域,记 $F = \bigcup_{t \in T} F_t$.

(i)
$$\Omega \in$$
每 $-F_t$,所以 $\Omega \in \bigcap_{t \in T} F_t$,即 $\Omega \in F$.

(ii) $A \in F$,则 $A \in \Theta - F_t$,由 F_t 是 σ – 域得 $\overline{A} \in \Theta - F_t$,所以 $\overline{A} \in \bigcup_{t \in T} F_t$,从而 $\overline{A} \in F$.

(iii)
$$A_i(i=1,2,\cdots)\in F$$
,则诸 A_t 必属于每一 F_t ,由于 F_t 是 σ -域,所以 $\bigcup A_i\in$ 每一 F_t ,

即
$$\bigcup_{i} A_{i} \in \bigcap_{t \in T} F_{t} = F$$
.

 $\therefore f \in \mathcal{F} - \mathbf{j}$

48、证: 一维波雷尔 σ – 域 $B = m\{(a,b)\}$ 是由左闭右开区间灶产生的 σ – 域, $\widetilde{B} = M\{(-\infty,x)\}$ 是由形如 $(-\infty,x)$ 区间类产生的 σ – 域。

因为
$$[a,b) = (-\infty,b) - (-\infty,a)$$

等式左边是 \tilde{B} 中两个集的差,由此知 \tilde{B} 包含一切形如[a,b)的集,而B是由一切形如[a,b)的集类产生的 σ -域,所以 $\tilde{B} \supset B$ 。

又由于
$$(-\infty, x) = \bigcup_{n=1}^{\infty} [x-n, x-n+1)$$
,

等式右边是 B 中集的可列并,由此知 B 包含一切形如 $(-\infty,x)$ 的集,与上段同理得 $B \supset \tilde{B}$.

$$\vec{B} = B$$
.

49、解: 算术中的计数: 以 s(E) 表集合 E 包含的元素的个数。(1) s(E) 非负。(2) 对

$$E_i, i=1,2,\cdots,n$$
, 若任意两个 E_i 与 E_j ($i\neq j$)都不包含相同的元素,则 $s\left(\bigcup_{i=1}^n E_i\right)=\sum_{i=1}^n s\left(E_i\right)$,

即和集中包含元素的个数等于每个集所包含元素个数之和,集函数 s(E) 具有有限可加性。 (3) 若 $E = \phi$ 是空集,它不包含任何元素,则有 $s(\phi) = 0$ 。

几何度量中的长度:以m(E)表区间的长度。(1)m(E)非负。(2)对区间 E_i , $i=1,2,\cdots$,

若任两个 E_i 与 E_j 都不相交,则 $m\left(\bigcup_{i=1}^{\infty}E_i\right)=\sum_{i=1}^{\infty}m\left(E_i\right)$,m(E)具有可列可加性。(3) 空集 ϕ 的长度 $m(\phi)=0$ 。

当区间改成区域,长度改成面积或体积时,如上结论也成立。

把算数中计数、几何度量中的共同性质——非负,可列可加性,空集对应值为 0——抽象出来,并加以适当地推广,就得到测度的概念。以一维 L-测度为例, L[a,b)=b-a ,区间 [a,b) 的 L-测度就是区间的长度;利用有限可加性定义由集系 $\left\{[a,b),a,b\in R^1\right\}$ 产生的环上的测度,再利用测度延拓就得到了波雷尔域 B 上的 L-测度。

50、解:在概率论公理化结构中,定义在事件域 F 上的集合函数,若满足(1) 非负性: $P(A) \ge 0, A \in F$; (2) 规范性: $P(\Omega) = 1$; (3) 可列可加性: 若 $A_i \in F$, $i = 1, 2, \cdots$, $A_i A_i = \phi$, $i \ne j$

则
$$P\left(\sum_{i=1}^{\infty}A_{i}\right)=\sum_{i=1}^{\infty}P(A_{i})$$
; 则称 P 为 F 上的概率。由这三条性质可推得 $P(\phi)=0$ 。与上题比

较可知,定义在F上的概率P实质上就是定义在F上的规范性测度。

概率的古典定义: $\Omega = \{\omega_1, \cdots, \omega_n\}$; 对 $A \subset \Omega$ 定义其概率为 $P(A) = \frac{A$ 包含的样本点数 Ω 中样本点总数 。 P 具有非负性,有限可加性, $P(\phi) = 0$ 。这里的概率 P 相当于算术中的计数,所不同的是,P 还具有规范性,即 $P(\Omega) = 1$ 。这里 P 实质上是定义在 $F = \{\Omega$ 的一切子集} 上具有规范性的测度。几何概率的定义: $G \subset \Omega$, Ω 与 G 都是波雷尔可测集,对 G 定义其概率为 $P(G) = L(G)/L(\Omega)$,其中 L(G)表示区域 G 的 L-测度。显然 P 具有非负性。由 L-测度具有可列可加性得 P 也具有可列可加性。另外, $P(\phi) = 0$, $P(\Omega) = 1$ 。所以 P 是定义在 $F = \Omega \cap B$ 上的具有规范性的测度。

第二章 条件概率与统计独立性

1、解: 自左往右数,排第i个字母的事件为A_i,则

$$P(A_1) = \frac{2}{5}, \ P(A_2|A_1) = \frac{2}{4}, \ P(A_3|A_2A_1) = \frac{1}{3}, \ P(A_4|A_3A_2A_1) = \frac{1}{2}$$

$$P(A_5|A_4A_3A_2A_1) = 1.$$

所以题中欲求的概率为

$$P(A_1 A_2 A_3 A_4 A_5) = P(A_1) P(A_2 | A_1) P(A_3 | A_2 A_1) P(A_4 | A_3 A_2 A_1) P(A_5 | A_4 A_3 A_2 A_1)$$

$$= \frac{2}{5} \cdot \frac{2}{4} \cdot \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{2} \cdot 1 = \frac{1}{30}$$

2、解: 总场合数为 2^3 =8。设A={三个孩子中有一女},B={三个孩子中至少有一男},A的有利场合数为 7,AB的有利场合为 6,所以题中欲求的概率P(B|A)为

$$P(B|A) = \frac{P(AB)}{P(A)} = \frac{6/8}{7/8} = \frac{6}{7}.$$

3、解: (1) M 件产品中有 m 件废品,M-m 件正品。设 A={两件有一件是废品},B={两件都是废品},显然 $A \supset B$,则 $P(A) = \left(C_m^1 C_{M-m}^1 + C_m^2\right)/C_m^2$ $P(B) = C_m^2/C_M^2$,题中欲求的概率为

$$P(B \mid A) = P(AB)/P(A) = P(B)/P(A) = \frac{C_m^2/C_M^2}{(C_m^1 C_{M-m}^1 + C_m^2)/C_M^2} = \frac{m-1}{2M-m-1}.$$

(2) 设 A={两件中有一件不是废品},B={两件中恰有一件废品},显然 $B \subset A$,则 $P(A) = \left(C_{M-m}^2 + C_m^1 C_{M-m}^1\right)/C_M^2, \quad P(B) = C_m^1 C_{M-m}^1/C_M^2.$ 题中欲求的概率为

$$P(B \mid A) = P(AB)/P(A) = P(B)/P(A) = \frac{C_m^1 C_{M-m}^1 / C_M^2}{(C_{M-m}^2 + C_m^1 C_{M-m}^1) / C_M^2} = \frac{2m}{M + m - 1}.$$

(3) P{取出的两件中至少有一件废品}=
$$\left(C_{m}^{1}C_{M-m}^{1}+C_{m}^{2}\right)/C_{M}^{2}=\frac{m(2M-m-1)}{M(M-1)}$$

$$P(B) = P(A)P(B \mid A) + P(\overline{A})P(B \mid \overline{A})$$
$$= \frac{b}{a+b} \cdot \frac{b-1}{a+b-1} + \frac{a}{a+b} \cdot \frac{b}{a+b-1} = \frac{b}{a+b}$$

甲, 乙取球的情况共有四种, 由全概率公式得

$$P(C) = P(AB)P(C \mid AB) + P(A\overline{B})P(C \mid A\overline{B}) + P(\overline{A}B)P(C \mid \overline{A}B) + P(\overline{A}\overline{B})P(C \mid \overline{A}B)$$

$$= \frac{b(b-1)}{(a+b)(a+b-1)} \cdot \frac{b-2}{a+b-2} + \frac{ab}{(a+b)(a+b-1)} \cdot \frac{b-1}{a+b-2} + \frac{ab}{(a+b)(a+b-1)} \cdot \frac{b-1}{a+b-2} + \frac{a(a-1)}{(a+b)(a+b-1)} \cdot \frac{b}{a+b-2} = \frac{b(a+b-1)(a+b-2)}{(a+b)(a+b-1)(a+b-2)} = \frac{b}{a+b}.$$

5、解: 设B={两数之和大于 10}, A_i ={第一个数取到i}, $i = 0,1,\cdots,9$ 。则 $P(A_i) = \frac{1}{10}$, $P(B \mid A_0) = P(B \mid A_1) = 0$, $P(B \mid A_i) = (i-1)/9$, $i = 2,3,\cdots 5$; $P(B \mid A_j) = (j-2)/9$,i = 6,7,8,9。由全概率公式得欲求的概率为

$$P(B) = \sum_{i=0}^{9} P(A_i)P(B \mid A_i) = \frac{16}{45} = 0.356.$$

6、解:设 A_1 ={从甲袋中取出 2 只白球}, A_2 ={从甲袋中取出一只白球一只黑球}, A_3 ={从 甲袋中取出 2 只黑球},B={从乙袋中取出 2 只白球}。则由全概率公式得

$$\begin{split} P(B) &= P(B \mid A_1) P(A_1) + P(B \mid A_2) P(A_2) + P(B \mid A_3) P(A_3) \\ &= \frac{C_a^2 C_{a+2}^2}{c_{A+B}^2 c_{\alpha+\beta+2}^2} + \frac{c_a^1 C_b^1 C_{\alpha+1}^2}{C_{a+b}^2 C_{\alpha+\beta+2}^2} + \frac{c_b^2 C_a^2}{C_{a+b}^2 C_{\alpha+\beta+2}^2} \,. \end{split}$$

7、解: A_1 ={从第一袋中取出一球是黑球}, ……, A_{i} ={从第一袋中取一球放入第二袋中, …, 再从第i-1袋中取一球放入第i袋中,最后从第i袋中取一球是黑球}, $i=1,\dots,N$ 。则

$$P(A_1) = \frac{a}{a+b}, \quad P(\overline{A}_1) = \frac{b}{(a+b)}.$$

一般设
$$P(A_k) = \frac{a}{(a+b)}$$
,则 $P(\overline{A}_k) = \frac{b}{(a+b)}$,得

$$P(A_{k+1}) = P(A_{k+1} \mid A_k) P(A_k) + P(A_{k+1} \mid \overline{A}_k) P(\overline{A}_k) = \frac{a}{(a+b)}.$$

由数学归纳法得 $P(A_N) = \frac{a}{(a+b)}$.

8、解: 设 A_1 ={飞机第一部分中两弹}, A_2 ={飞机第二部分中两弹}, A_3 ={飞机第一部分中一弹}, A_4 ={其它情况},则

$$A_i A_j = \phi \ (i \neq j), \quad A_1 + A_2 + A_3 + A_4 = \Omega.$$

$$P(A_1) = 0.1 \times 0.1 = 0.01, P(A_2) = 0.2 \times 0.2 = 0.04.$$

A₃={第一弹中第一部分且第二弹中第二部分,或第一弹中第一部分且第二弹中第三部分,或第一弹中第二部分且第二弹中第一部分,或第一弹中第三部分且第二弹中第一部分},

$$P(A_3) = 0.1 \times 0.2 + 0.1 \times 0.7 + 0.2 \times 0.1 + 0.7 \times 0.1 = 0.18$$

$$P(A_4) = 1 - [P(A_1) + P(A_2) + P(A_3)] = 0.77.$$
 设 B={飞机被击落},则
$$P(B \mid A_i) = 1 \quad (I = 1,2,3), \quad P(B \mid A_4) = 0.$$
 由全概率公式得
$$P(B) = \sum_{i=1}^4 P(B \mid A_i) P(A_i) = 0.01 + 0.04 + 0.18 = 0.23.$$

9、解:设 A_{i} ={第i回出正面},记 $p_{i}=P(A_{i})$,则由题意利用全概率公式得

$$P(A_{i+1}) = P(A_{i+1} | A_i)P(A_i) + P(A_{i+1} | \overline{A_i})P(\overline{A_i})$$

= $pp_1 + (1-p)(1-p_1) = (2p-1)p_1 + (1-p)$.

已知 $p_i = c$, 依次令 $i = n-1, n-2, \dots, 1$ 可得递推关系式

$$P_n = (2p-1)p_{n-1} + (1-p),$$
 $P_{n-1} = (2p-1)p_{n-2} + (1-p), \cdots,$
 $P_2 = (2p-1)p_1 + (1-p) = (2p-1)c + (1-p).$

解得

$$P_n = (1-p)[1+(2p-1)+(2p-1)^2+\cdots+(2p-1)^{n-2}]+c(2p-1)^{n-1},$$
 当 $p \neq 1$ 时利用等比数列求和公式得

$$p_n = (1-p)\frac{1-(2p-1)^{n-1}}{1-(2p-1)} + c(2p-1)^{n-1} = \frac{1}{2} - \frac{1}{2}(2p-1)^{n-1} + c(2p-1)^{n-1}.$$
 (*)

(1) 若
$$p=1$$
,则 $p_n\equiv C$, $\lim_{n\to\infty}p_n=C$;

(2) 若
$$p=0$$
,则当 $n=2k-1$ 时, $p_n=c$;当 $n=2k$ 时, $p_n=1-c$ 。 若 $c=\frac{1}{2}$,则 $p_n\equiv\frac{1}{2}, \lim_{n\to\infty}p_n=\frac{1}{2}$ 若 $c\neq\frac{1}{2}1$,则 $c\neq 1-c$, $\lim_{n\to\infty}p_n$ 不存在。

(3) 若0 ,则由(*)式可得

$$\lim_{n\to\infty} p_n = \lim_{n\to\infty} \left[\frac{1}{2} - \frac{1}{2} (2p-1)^{n-1} + c(2p-1)^{n-1} \right] = \frac{1}{2}.$$

10、解: 令 A_i , B_i , C_i 分别表示第 i 次交换后,甲袋中有两只白球,一白一黑,两黑球的事件,则由全概率公式得

$$\begin{split} p_{n+1} &= P(A_{n+1}) = P(A_n)P(A_{n+1} \mid A_n) + P(B_n)P(A_{n+1} \mid B_n) + P(C_n)P(A_{n+1} \mid C_n) \\ &= 0 \cdot p_n + \frac{1}{4}q_n + 0 \cdot r_n = \frac{1}{4}q_n \,, \\ q_{n+1} &= P(B_{n+1}) = P(A_n)P(B_{n+1} \mid A_n) + P(B_n)P(B_{n+1} \mid B_n) + P(C_n)P(B_{n+1} \mid C_n) \\ &= 1 \cdot p_n + \frac{1}{2}q_n + 1 \cdot r_n = p_n + \frac{1}{2}q_n + r_n \,, \\ r_{n+1} &= P(C_{n+1}) = P(A_n)P(C_{n+1} \mid A_n) + P(B_n)P(C_{n+1} \mid B_n) + P(C_n)P(C_{n+1} \mid C_n) \end{split}$$

$$=0\cdot p_n+\frac{1}{4}q_n+0\cdot r_n=\frac{1}{4}q_n.$$

这 里 有 $p_{n+1}=r_{n+1}$, 又 $p_{n+1}+q_{n+1}+r_{n+1}=1$, 所 以 $q_{n+1}=1-2p_{n+1}$, 同 理 有 $q_n=1-2p_n$, 再由 $p_{n+1}=\frac{1}{4}q_n$ 得 $p_{n+1}=\frac{1}{4}(1-2p_n)$ 。所以可得递推关系式为

$$\begin{cases}
r_{n+1} = p_{n+1} = \frac{1}{4}(1 - 2p_n), \\
q_{n+1} = 1 - 2p_{n+1}
\end{cases}$$

初始条件是甲袋一白一黑,乙袋一白一黑,即 $p_0=r_0=0,\;q_0=1$,由递推关系式得

$$r_{n+1} = p_{n+1} = \frac{1}{4}(1 - 2p_n) = \frac{1}{4} - \frac{1}{2}p_n = \frac{1}{4} - \frac{1}{2}(\frac{1}{4} - \frac{1}{2}p_{n-1}) = \frac{1}{4} - \frac{1}{8} + \frac{1}{4}p_{n-1} = \cdots$$

$$= \frac{1}{2^{2}} - \frac{1}{2^{3}} + \dots + \frac{(-1)^{n+2}}{2^{n+2}} + \frac{(-1)^{n+1}p_{0}}{2^{n+1}} = \frac{\frac{1}{4}\left[1 - \left(-\frac{1}{2}\right)^{n+1}\right]}{1 - \left(-\frac{1}{2}\right)}$$

$$= \frac{1}{6} \left[1 - (-1)^{n+1} \cdot \left(\frac{1}{2} \right)^{n+1} \right] = \frac{1}{6} + (-1)^n \cdot \frac{1}{3} \cdot \left(\frac{1}{2} \right)^{n+2},$$

$$q_{n+1} = 1 - 2p_{n+1} = \frac{2}{3} + (-1)^{n+1} \cdot \frac{1}{3} \cdot \left(\frac{1}{2}\right)^{n+1}$$
.

$$\lim_{n\to\infty} p_n = \lim_{n\to\infty} r_n = \frac{1}{6}, \quad \lim_{n\to\infty} q_n = \frac{2}{3}.$$

11、解: 设 A_n ={家庭中有n个孩子},n=0,1,2,…,B={家庭中有k个男孩}。注意到生男孩与生女孩是等可能的,由二项分布($p = \frac{1}{2}$)得

$$P(B \mid A_n) = C_n^k \left(\frac{1}{2}\right)^k \left(\frac{1}{2}\right)^{n-k} = C_n^k \left(\frac{1}{2}\right)^n.$$

由全概率公式得

$$P(B) = \sum_{n=k}^{\infty} P(A_n) P(B \mid A_n) = \sum_{n=k}^{\infty} a p_n C_n^k \left(\frac{1}{2}\right)^n = a \sum_{i=0}^{\infty} C_{k+1}^1 \left(\frac{p}{2}\right)^{k+1} \quad (\sharp \oplus i = n-k)$$

$$= a \left(\frac{p}{2}\right)^k \sum_{i=0}^{\infty} C_{k+1}^1 \left(\frac{p}{2}\right)^1 = a \left(\frac{p}{2}\right)^k \left(1 - \frac{p}{2}\right)^{-k-1} = \frac{2ap^k}{(2-p)^{k+1}}.$$

12、解: (1) 设 A={至少有一男孩}, B={至少有 2 个男孩}。 $A \supset B, AB = B$, 由

$$0 < \frac{p}{(2-p)} < 1$$
 得

$$P(A) = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{2ap^{k}}{(2-p)^{k+1}} = \frac{2a}{2-p} \cdot \frac{\frac{p}{(2-p)}}{\frac{1-p}{(2-p)}} = \frac{ap}{(2-p)(1-p)},$$

$$P(B) = \sum_{k=2}^{\infty} \frac{2ap^{k}}{(2-p)^{k+1}} = \frac{2a}{2-p} \cdot \frac{\frac{p^{2}}{(2-p)^{2}}}{\frac{1-p}{(2-p)}} = \frac{ap^{2}}{(2-p)^{2}(1-p)^{2}},$$

$$P(B \mid A) = \frac{P(AB)}{P(A)} = \frac{P(B)}{P(A)} = \frac{p}{2-p}.$$

(2) $C=\{$ 家中无女孩 $\}=\{$ 家中无小孩,或家中有n个小孩且都是男孩,n是任意正整数 $\}$,则

$$P(C) = 1 - \frac{ap}{1 - p} + \sum_{a=1}^{\infty} ap^{n} \left(\frac{1}{2}\right)^{n}$$

$$= 1 - \frac{ap}{1 - p} + \frac{\frac{ap}{2}}{1 - \frac{p}{2}} = 1 - \frac{ap}{1 - p} + \frac{ap}{2 - p} = \frac{2 - 3p - ap + p^{2}}{(1 - p)(2 - p)}$$

 A_1 ={家中正好有一个男孩}={家中只有一个小孩且是男孩},则

$$P(A_1) = ap \cdot \frac{1}{2} = \frac{1}{2}ap \; , \quad \mathbb{H} A_1 \subset C \; ,$$

所以在家中没有女孩的条件下,正好有一个男孩的条件概率为

$$P(A_1 \mid C) = \frac{P(A_1C)}{P(C)} = \frac{P(A_1)}{P(C)} = \frac{1}{2} \frac{ap}{\frac{2-3p-ap+p^2}{(1-p)(2-p)}} = \frac{ap(1-p)(2-p)}{2(2-3p-ap+p^2)}.$$

13、解: 设 A={产品确为合格品},B={检查后判为合格品}。已知 $P(B \mid A) = 0.98$, $P(B \mid \overline{A}) = 0.05$,P(A) = 0.96,求 $P(A \mid B)$ 。由贝叶斯公式得

$$P(A \mid B) = \frac{P(AB)}{P(B)} = \frac{P(A)P(B \mid A)}{P(A)P(B \mid A) + P(\overline{A})P(B \mid \overline{A})}$$
$$= \frac{0.96 \times 0.98}{0.96 \times 0.98 + 0.04 \times 0.05} = \frac{0.9408}{0.9428} = 0.9979.$$

14、解:设 A_1, A_2, A_3 分别为自250米,200米,150米处射击的事件,B为"命中目标"事件,则 $P(A_1) = 0.1, P(A_2) = 0.7, P(A_3) = 0.2, P(B|A_1) = 0.05, P(B|A_2) = 0.1,$

 $P(B \mid A_3) = 0.2$,求 $P(A_1 \mid B)$ 。 A_i 间互不相容,B 能且只能与 A_i 中之一同时发生,由 贝叶斯公式得

$$P(A_1 \mid B) = \frac{P(B \mid A_1)P(A_1)}{P(B \mid A_1)P(A_1) + P(B \mid A_2)P(A_2) + P(B \mid A_3)P(A_3)}$$
$$= \frac{0.05 \times 0.1}{0.05 \times 0.1 + 0.1 \times 0.7 + 0.2 \times 0.2} = \frac{1}{23} = 0.0435.$$

15、解:记事件"发AAAA"为A⁴,事件"发BBBB"为B⁴,事件"发CCCC"为C⁴,事件"收ABCA"为D,则 $P(A^4) = 0.3$, $P(B^4) = 0.4$, $P(C^4) = 0.3$,为求 $P(D \mid A^4)$,考虑到发AAAA,而收到ABCD,有两个字母被准确收到,另两个字母被误收,故 $P(D \mid A^4) = 0.6^2 \times 0.2^2 = 0.0144$ 。同理可求得 $P(D \mid B^4) = P(D \mid A^4) = 0.6 \times 0.2^3 = 0.0048$,欲求的概率是 $P(A^4 \mid D)$,而事件 A^4 , B^4 , C^4 间两两互不相容,又 D 能且只能与 A^4 , B^4 , C^4 之一同时发生,由贝叶斯公式得欲求的概率为

$$P(A^{4} | D) = \frac{P(A^{4})P(D | A^{4})}{P(A^{4})P(D | A^{4}) + P(B^{4})P(D | B^{4}) + P(C^{4})P(D | C^{4})}$$
$$= \frac{0.3 \times 0.0144}{0.3 \times 0.0144 + 0.4 \times 0.0048 + 0.3 \times 0.0048} = \frac{9}{16} = 0.5625.$$

16、证:

(1)
$$P((A \cup B) \cap C) = P(AC \cup BC) = P(AC) + P(BC) - P(ABC)$$

= $P(A)P(C) + P(B)P(C) - P(A)P(B)P(C)$
= $P(C)[P(A) + P(B) - P(AB)] = P(C)P(A \cup B)$,

∴ *A* ∪ *B* 与 C 独立。

(2)
$$P(ABC) = P(A)P(B)P(C) = P(AB)P(C)$$
∴ AB 与 C 独立。

(3)
$$P((A-B)C) = P(A\overline{B}C) = P(AC(\Omega - B)) = P(AC) - P(ABC)$$

= $P(A)P(C) - P(A)P(B)P(C)$
= $P(C)[P(A) - P(AB)] = P(C)P(A - B)$,

∴ A – B 与 C 独立。

17.
$$i$$
E: $P(\overline{A}\overline{B}) = P(\overline{A} \cup \overline{B}) = 1 - P(A \cup B) = 1 - [P(A) + P(B) - PAB)]$
 $= 1 - P(A) - P(B) + P(A)P(B) = (1 - P(A))(1 - P(B))$
 $= P(\overline{A})P(\overline{B})$,

同理可证 $P(\overline{A}\overline{C}) = P(\overline{A})P(\overline{C}),$ $P(\overline{B}\overline{C}) = P(\overline{B})P(\overline{C}).$

又有

$$P(\overline{A}\overline{B}\overline{C}) = P(\overline{A \cup B \cup C}) = 1 - P(A \cup B \cup C)$$
$$= 1 - [P(A) + P(B) + P(C) - P(AB) - P(AC) - P(BC) + P(ABC)]$$

$$= 1 - P(A) - P(B) - P(C) + P(A)P(B) + P(A)P(C) + P(B)P(C) + P(A)P(B)P(C) + P(A)P(B)P(C)$$

$$= (1 - P(A))(1 - P(B))(1 - P(C)) = P(\overline{A})P(\overline{B})P(\overline{C}),$$

所以 \overline{A} , \overline{B} , \overline{C} 相互独立。

18、证:必要性。事件 A_1, A_2, \dots, A_n 相互独立,用归纳法证。不失为一般性,假设总是前连续 \mathbf{m} 个集 \hat{A}_i 取 \overline{A}_i 的形式。当 m=1 时,

$$P(\overline{A}_1 A_2 \cdots A_n) = P(A_2 \cdots A_n) - P(A_1 \cdots A_n) - P(A_1 \cdots A_n)$$

$$= P(A_2) \cdots P(A_n) - P(A_1) \cdots P(A_n) = P(\overline{A}_1) P(A_2) \cdots P(A_n) .$$

设当m = k时有

$$P(\overline{A}_1 \cdots A_k A_{k+1} \cdots A_n) = P(\overline{A}_1) \cdots P(\overline{A}_k) P(A_{k+1} \cdots A_n),$$

则当m = k + 1时

$$\begin{split} P(\overline{A}_{1}\cdots\overline{A}_{k+1}A_{k+2}\cdots A_{n}) &= P(\overline{A}_{1}\cdots\overline{A}_{k}A_{k+2}\cdots A_{n}) - P(\overline{A}_{1}\cdots\overline{A}_{k}A_{k+1}\cdots A_{n}) \\ &= P(\overline{A}_{1})\cdots P(\overline{A}_{k})P(A_{k+2})\cdots P(A_{n}) - P(\overline{A}_{1})\cdots P(\overline{A}_{k})P(A_{k+1})\cdots P(A_{n}) \\ &= P(\overline{A}_{1})\cdots P(\overline{A}_{k})(1-P(A_{k+1}))P(A_{k+2})\cdots P(A_{n}) \\ &= P(\overline{A}_{1})\cdots P(\overline{A}_{k})P(\overline{A}_{k+1})P(A_{k+2})\cdots P(A_{n}) \end{split}$$

从而有下列 2ⁿ式成立:

$$P(\hat{A}_1 \hat{A}_2 \cdots \hat{A}_n) = P(\hat{A}_1) P(\hat{A}_2) \cdots P(\hat{A}_n),$$

其中 \hat{A}_i 取 A_i 或 \overline{A}_i 。

充分性。设题中条件成立,则

$$P(A_1 \cdots A_n) = P(A_1) \cdots P(A_n), \tag{1}$$

$$P(A_1 \cdots A_{n-1} \overline{A}_n) = P(A_1) \cdots P(A_{n-1}) P(\overline{A}_n). \tag{2}$$

$$: A_1 \cdots A_{n-1} A_n \cap A_1 \cdots A_{n-1} \overline{A}_n = \phi,$$

$$\therefore P(A_1 \cdots A_{n-1}) = P(A_1 \cdots A_{n-1} A_n \bigcup A_1 \cdots A_{n-1} \overline{A}_n).$$

$$(1) + (2) 得 P(A_1 \cdots A_{n-1}) = P(A_1) \cdots P(A_{n-1}) \circ$$
(3)

同理有

$$\begin{split} P(A_1 \cdots A_{n-2} \overline{A}_{n-1} A_n) &= P(A_1) \cdots P(A_{n-2}) P(\overline{A}_{n-1}) P(A_n) \,, \\ P(A_1 \cdots A_{n-2} \overline{A}_{n-1} \overline{A}_n) &= P(A_1) \cdots P(A_{n-2}) P(\overline{A}_{n-1}) P(\overline{A}_n) \end{split}$$

两式相加得

$$P(A_1 \cdots A_{n-2} \overline{A}_{n-1}) = P(A_1) \cdots P(A_{n-2}) P(\overline{A}_{n-1}). \tag{4}$$

(3)+(4)得

$$P(A_1 \cdots A_{n-2}) = P(A_1)P(A_2) \cdots P(A_{n-2}) \circ$$

同类似方法可证得独立性定义中 $2^n - n + 1$ 个式子,

$$A_1, \dots, A_n$$
相互独立。

19、证:
$$P(\phi\phi) = P(\phi) = 0 \times 0 = P(\phi)P(\phi)$$
, $P(\Omega\phi) = 0 = P(\Omega)P(\phi)$, $P(\Omega\Omega) = 1 = P(\Omega)P(\Omega)$, $P(\Omega B) = P(B) = P(\Omega)P(B)$, $P(\Omega A) = P(A) = P(\Omega)P(A)$, $P(\overline{AB}) = P(\overline{A})P(\overline{B})$ (见本章第 17 题), $P(A\overline{B}) = P(A - AB) = P(A) - P(AB) = P(A) - P(A)P(B) = P(A)(1 - P(B)) = P(A)P(B)$,

同理可得 $P(\overline{A}B) = P(\overline{A})P(B)$ 。证毕。

20、解: P{三次射击恰击中目标一次}=

$$= 0.4(1-0.5)(1-0.7) + (1-0.4)0.5(1-0.7) + (1-0.4)(1-0.5)0.7$$

= 0.36

P{至少有一次命中}=1-P{未击中一次}

$$= 1 - (1 - 0.4)(1 - 0.5)(1 - 0.7) = 0.91$$

21、解: (1) P{所有的事件全不发生} = $P\{\overline{A}_1 \cdots \overline{A}_n\}$

$$= P(\overline{A}_1) \cdots P(\overline{A}_n) = \prod_{k=1}^n (1 - p_k) \circ$$

(2) $P{\text{至少发生其}-} = P(A_1 \cup \cdots \cup A_n)$

$$P(\overline{A_1 \cdots A_n}) = 1 - P(\overline{A_1} \cdots \overline{A_n}) = 1 - \prod_{k=1}^{n} (1 - p_n) \circ$$

(3) $P\{ 恰好发生其一 \} = p_1(1-p_2)\cdots(1-p_n)+(1-p_1)p_2(1-p_3)\cdots(1-p_n)+\cdots+(1-p_1)\cdots(1-p_{n-1})p_n$

$$= \sum_{i=1}^{n} p_{i} - 2 \sum_{n \geq i > i \geq 1} p_{i} p_{j} + \dots + (-1)^{n-1} n \prod_{i=1}^{n} p_{i} .$$

22、解: 本题中认为各元件发生故障是相互独立的。记 A_0 = {元件 k 发生故障} , A_1 = {元件 k_1 发生故障} , A_2 = {元件 k_2 发生故障} 。则

$$P\{电路断开\} = P(A_0 \cup A_1A_2) = P(A_0) + P(A_1A_2) - P(A_0A_1A_2)$$
$$= 0.3 + 0.2 \times 0.2 - 0.3 \times 0.2 \times 0.2 = 0.328.$$

23、解:以 A_k 表事件 "A 于第 k 次试验中出现", $P(A_k) = \varepsilon$,由试验的独立性得,前 n 次试验中 A 都不出现的概率为

$$P(\overline{A}_1 \overline{A}_2 \cdots \overline{A}_n) = P(\overline{A}_1) P(\overline{A}_2) \cdots P(\overline{A}_n) = (1 - \varepsilon)^n$$

于是前 n 次试验中, A 至少发生一次的概率为

$$1 - P(\overline{A}_1 \overline{A}_2 \cdots \overline{A}_n) = 1 - (1 - \varepsilon)^n \to 1 \quad (n \to \infty) \ .$$

这说明当重复试验的次数无限增加时,小概率事件 A 至少发生一次的概率可以无限地向 1 靠近,从而可看成是必然要发生的。

24、解: 我们认为各车床或同一车床制造的各个零件的好坏是相互独立的,由此可得 $P\{$ 所有零件均为一级品 $\} = 0.8^3 \times 0.7^2 = 0.2509$ 。

25、解:利用的二项分布可得

 $P{\text至少有一个甲类细菌} = 1 - P{2n个全是乙类细菌}$

$$=1-C_{20}^0\left(\frac{1}{2}\right)^0\left(\frac{1}{2}\right)^{2n}=1-2^{-2n}\ .$$

$$P\{$$
甲,乙两类细菌各占一半 $\}=C_{2n}^{n}\left(\frac{1}{2}\right)^{n}\left(\frac{1}{2}\right)^{n}=C_{2n}^{n}\left(\frac{1}{2}\right)^{2n}$ 。

26、解:利用二项分布得

P{至少出现一次正面} = 1 - P{n次全部出现反面} = 1 - $(1-p)^n$ 。 P{至少出现两次正面} = 1 - $(1-p)^n$ - $C_n^1 p (1-p)^{n-1}$ = 1 - $(1-p)^n$ - $np(1-p)^{n-1}$ 。

27、解: (1) 设 A,B,C 分别表示每局比赛中甲,乙丙获胜的事件,这是一个 $P(A) = P(B) = P(C) = \frac{1}{3}$ 的多项分布。欲丙成为整场比赛的优胜者,则需在未来的三次中,丙获胜三次;或在前三次中,丙获胜两次乙胜一次,而第四次为丙获胜。故本题欲求的概率为

$$p = \frac{3!}{3! \ 0! \ 0!} \left(\frac{1}{3}\right)^3 \left(\frac{1}{3}\right)^0 \left(\frac{1}{3}\right)^0 + \frac{3!}{2! \ 1! \ 0!} \left(\frac{1}{3}\right)^2 \left(\frac{1}{3}\right) \left(\frac{1}{3}\right)^0.$$

28、解:利用两个的二项分布,得欲副省长的概率为

$$p = \sum_{i=0}^{n} P\{$$
甲掷出 i 次正面,乙掷出 i 次正面}

$$=\sum_{i=0}^{n}C_{n}^{i}\left(\frac{1}{2}\right)^{i}\left(\frac{1}{2}\right)^{n-1}\cdot C_{n}^{i}\left(\frac{1}{2}\right)^{i}\left(\frac{1}{2}\right)^{n-1}=\left(\frac{1}{2}\right)^{2n}\sum_{i=0}^{n}\left(C_{n}^{i}\right)^{2}=C_{2n}^{n}\left(\frac{1}{2}\right)^{2n}.$$

29、解:事件 A 出现奇数次的概率记为 b, 出现偶数次的概率记为 a, 则

$$a = C_n^0 p^0 q^n + C_n^2 p^2 q^{n-2} + \cdots,$$

$$b = C_n^1 p \ q^{n-1} + C_n^3 p^3 q^{n-3} + \cdots$$

利用 $a+b=(p+q)^n=1$, $a-b=(q-p)^n$, 可解得事件 A 出现奇数次的概率为

$$b = \frac{1}{2} \left[1 - (p - q)^n \right] = \frac{1}{2} - \frac{1}{2} (1 - 2p)^n.$$

顺便得到,事件 A 出现偶数次的概率为 $a = \frac{1}{2} + \frac{1}{2}(1-2p)^n$ 。

30、解: 事件 "在出现 m 次 \overline{A} 之前出现 k 次 A",相当于事件 "在前 k+m-1 次试验中出现 k 次 A, m-1 次 \overline{A} , 而第 m+k 次出现 \overline{A} ", 故所求的概率为

$$C_{k+m-1}^{k} p^{k} q^{m-1} \cdot q = C_{k+m-1}^{k} p^{k} q^{m}$$

注:对事件"在出现 m 次 \overline{A} 之前出现 k 次 A",若允许在出现 m 次 \overline{A} 之前也可以出现 k+1 次 A, k+2 次 A 等,这就说不通。所以,事件"在出现 m 次 \overline{A} 之前出现 k 次 A" 的等价事件,是"在出现 m 次 \overline{A} 之前恰出现 k 次 A"。而对事件"在出现 m 次 \overline{A} 之前出现 k 次 A之前"(记为 B)就不一样,即使在出现 m 次 \overline{A} 之前出现了 k+1次 A, k+2 次 A 等,也可以说事件 B 发生,所以事件 B 是如下诸事件的并事件:"在出现 m 次 \overline{A} 之前恰出现 i 次 A", $i=k,k+1,\cdots$ 。

31、解: 设 $A_n = \{$ 经 n 次试验后,黑球出现在甲袋中 $\}$, $\overline{A}_n = \{$ 经 n 次试验后,黑球出现在乙袋中 $\}$, $C_n = \{$ 第 n 次从黑球所在的袋中取出一个白球 $\}$ 。记 $p_n = P(A_n)$, $c_n = P(\overline{A}_n) = 1 - p_n$, $n = 0,1,2,\cdots$ 。当 $n \ge 1$ 时,由全概率公式可得递推关系式:

$$\begin{split} p_n &= P(A_n \mid A_{n-1}) P(A_{n-1}) P(A_n \mid \overline{A}_{n-1}) P(\overline{A}_{n-1}) \\ &= P(C_n \mid A_{n-1}) P(A_{n-1}) + P(\overline{C}_n \mid \overline{A}_{n-1}) P(\overline{A}_{n-1}) \\ &= p_{n-1} \cdot \frac{N-1}{N} + q_{n-1} \cdot \frac{1}{N} = \frac{N-1}{N} p_{n-1} + \frac{1}{N} (1 - p_{n-1}), \\ p_n &= \frac{N-2}{N} p_{n-1} + \frac{1}{N} \quad (n \ge 1) \,. \end{split}$$

初始条件 $p_0 = 1$,由递推关系式并利用等比级数求和公式得

$$p_{n} = \frac{1}{N} + \frac{1}{N} \cdot \frac{N-2}{N} + \dots + \frac{1}{N} \left(\frac{N-2}{N} \right)^{n-1} + \left(\frac{N-2}{N} \right)^{n}$$

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

若 N=1,则 n=2k+1时 p=0, 当 n=2k 时 $p_n=1$ 。

若
$$N = 2$$
,则对任何 n 有 $p_n = \frac{1}{2}$ 。

32、解:利用普阿松逼近定理, $\lambda = 1000 \times 0.005 = 5$,查表计算得

$$P\{$$
至少有两件废品 $\} = \sum_{i=2}^{1000} C_{1000}^{i}(0.005)^{i}(0.995)^{1000-1} \approx 1 - e^{-5} - 5e^{-5} = 0.9596$,

$$P\{$$
不超过5件废品 $\} = \sum_{i=2}^{5} C_{1000}^{i}(0.005)^{i}(0.995)^{1000-1} \approx \sum_{i=0}^{5} \frac{5^{i}}{i!} e^{-5} = 0.6160$ 。

设以90%的概率希望废品件数不超过k,则

$$\sum_{i=2}^{k} C_{1000}^{i} (0.005)^{i} (0.995)^{1000-1} \approx \sum_{i=0}^{k} \frac{5^{i}}{i!} e^{-5} = 0.90,$$

解得k=8。

33、解: P={有 10 个或更多个终端同时操作}=P{有 10 个或不足 10 个终端不在操作}

$$=\sum_{i=0}^{10} C_{20}^{j} (0.3)^{j} (0.7)^{20-j} = 0.9829.$$

34、解:利用普阿松逼近定理计算 $\lambda = 5000 \times 0.001 = 5$,则打中两弹或两终以上的概率为

$$p = 1 - (0.999)^{5000} - 5000(0.999)^{4999} \times 0.001 \approx 1 - e^{-5} - 5e^{-5} = 0.9596$$

35、解:设A表事件"某事实际上是可行的", \overline{A} 表事件"某事实际上是不可行的",B表"多数人说可行", \overline{B} 表"多数人说不可行",利用二项分布得

$$P(B \mid A) = P(\overline{B} \mid \overline{A}) = \sum_{i=4}^{7} C_{7}^{i} (0.6)^{i} (0.4)^{7-i} = 0.7102$$

所以作出正确决策的概率为

$$p = P(A)P(B \mid A) + P(\overline{A})P(B \mid \overline{A})$$

= $p(B \mid A)[P(A) + P(\overline{A})] = P(B \mid A) = 0.7102$.

36、解:(1)由题意得,产生了 k 个细菌,且这 k 个细菌全部是甲类细菌的概率为 $\frac{\lambda^k}{k!}e^{-\lambda}\left(\frac{1}{2}\right)^k$,所以产生了甲类细菌而无乙类细菌的概率为

$$p = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{\lambda^k}{k!} e^{-\lambda} \left(\frac{1}{2}\right)^k = e^{-\lambda} \left(e^{\frac{\lambda}{2}} - 1\right).$$

(2)产生乙类细菌而无甲类细菌的概率与(1)中概率相同,所以欲求的条件概率为

$$P\{有 2 \land Z 类细菌|产生的细菌中无甲类\} = \frac{\frac{1}{2!}\lambda^2 e^{-\lambda} \left(\frac{1}{2}\right)^2}{\left[e^{-\lambda} \left(e^{\frac{1}{2}\lambda} - 1\right)\right]} = \frac{\frac{1}{8}\lambda^2}{\left(e^{\frac{1}{2}\lambda} - 1\right)}.$$

37、解:事件"有两个以上的人生于元旦"的对立事件是"生于元旦的人不多于两个" 利用 $p-\frac{1}{365}$ 的二项分布得欲求的概率为

$$p = 1 - \sum_{50}^{2} C_{50}^{i} \left(\frac{1}{365} \right)^{i} \left(1 - \frac{1}{365} \right)^{50-1}$$
$$= \frac{1 - (364^{2} + 50 \times 364 + 25 \times 49)364^{48}}{365^{50}} = 0.00037.$$

38、解: 每个错字出现在每页上的概率为 $p = \frac{1}{500}$, 500 个错字可看成做 500 次努

里试验,利用普阿松逼近定理计算, $\lambda = 500 \times \frac{1}{500} = 1$, 得

P{某页上至少有三个错字}=1-1-P{某页上至多有两个错字}

$$= 1 - \sum_{i=0}^{2} C_{500}^{1} \left(\frac{1}{500} \right)^{i} \left(1 - \frac{1}{500} \right)^{500-1}$$

$$\approx 1 - (e^{-1} + e^{-1} + \frac{1}{2}e^{-1}) = 0.0803.$$

39、解: 设月初库存 k 件,则应有

$$\sum_{i=0}^{k} \frac{7^{i}}{i!} e^{-7} \ge 0.999, \quad \exists \exists p = \sum_{i=k+1}^{\infty} \frac{7^{i}}{i!} e^{-7} \le 0.001.$$

当k+1=17时,p=0.000958;k+1=16时,p=0.002407。所以在月初进货时要库存k=16件才行。

40、解: 设每盒装 100+k 只,为使每盒有 100 只以上的好钉,每盒次品数应当 $\leq k-1$,

则应有
$$p = \sum_{i=0}^{k-1} C_{100+k}^i (0.015)^i (0.985)^{100+k-i} \ge 0.80.$$

由于 k 值不大,有

$$(100 + k)0.015 \approx 100 \times 0.015 = 1.5$$

利用普阿松逼近定理计算, $\lambda = 1.5$,上式可以写成

$$p = \sum_{i=0}^{k-1} \frac{(1.5)^i}{i!} e^{-1.5} \ge 0.80.$$

查表得当k-1=2时,p=0.808847;当k-1=1时,p=0.557825。取k-1=2,k=3,。所以一盒应装 103 只,才能保证每盒中有 100 只以上好钉的概率小于 80%。

41、解:每一毫升平均含一个细菌,每 2 毫升含 2 个,所以每只试管中含有细菌数 服从 $\lambda = 2$ 的普阿松分布。由此可得

P{5 个试管中都有细菌} =
$$(1-e^{-2})^5 = 0.4833$$
;

$$P{\{至少有三个试管中有细菌}\}=\sum_{i=2}^{5}C_{5}^{1}(1-e^{-2})^{i}(e^{-2})^{5-i}=0.9800.$$

计算时利用了 $p=1-e^{-2}$ 的二项分布。

42、解:设一分钟内通过某交叉路口的汽车数服从 λ 的普阿松分布,则

P{1 分钟内无车} =
$$e^{-\lambda_1} = 0.2$$
, $\lambda_i = -\ln 0.2 = 1.61$

由此得,2 分钟内通过的汽车数服从 $\lambda=\lambda_i\times 2=3.22$ 的普阿松分布,从而 2 分钟内多于一车的概率为

$$p = 1 - e^{-3.22} - 3.22 \times e^{-3.22} = 0.831$$
.

43、解:若蚕产 i 个卵,则这 i 个卵变为成虫数服从概率为 p,n=i 的二项分布,所

的概率为

P{蚕养出 n 只小蚕} =
$$\sum_{i=k}^{\infty} \frac{\lambda^{i}}{i!} e^{-\lambda} C_{i}^{k} p^{k} (1-p)^{1-k}$$
 (令 $m = i - k$)
$$= \frac{p^{k} e^{-\lambda}}{k!} \sum_{m=0}^{\infty} \frac{\lambda^{k+m}}{m!} (1-p)^{m} = \frac{1}{k!} (\lambda p)^{k} e^{-\lambda}$$

44、解:设 s={该分子在时刻 s 还没有再受到碰撞},则 $1-P(\Delta\tau)=\lambda(\Delta\tau)+o(\Delta\tau),$ $P(\tau+\Delta\tau)=P(\tau)P(\Delta\tau)=P(\tau)(1-\lambda\Delta\tau-o(\Delta\tau)),$ $\frac{P(\tau+\Delta\tau)-P(\tau)}{\Delta\tau}=-\lambda p(\tau)-\frac{P(\tau)o(\Delta\tau)}{\Delta\tau},$ 令 $\Delta\tau\to 0$ 得 $\frac{dP(\tau)}{d\tau}=-\lambda P(\tau), \quad \frac{P'(\tau)}{P(\tau)}=-\lambda,$ 积分得 $P(\tau)=ce^{-\lambda\tau}.$ 当 $\tau\to 0$ 时, $P(\tau)\to 1$,所以 c=1,从而

 $P(\tau) = e^{-\lambda \tau}$

45、证: 可利用巴纳赫氏问题证明。某数学家带着两盒火柴,每次用时他在两盒中任意 抓一盒,从中取出一根,因此连续地抽取构成了一串 $p=\frac{1}{2}$ 的贝努里试验。假定最初每盒火柴恰巧包含 N 根,我们考虑:数学家第一次发现空盒子地时刻。在这一时刻,另一盒火柴可能还有 r 为 0,1,…,N 根火柴。设从第一盒中选取为"成功"。"当发现第一盒火柴空时,第二盒中尚有 r 根火柴"这一事件,等价于"恰有 N-r次失败发生在第 N+1 次成功之前",这个事件的概率为 $f(2N-r+1;N+1,\frac{1}{2})$ (见巴斯卡分布)。考虑 到两盒火柴所处的地位相同,可得事件"发现一盒空,另一盒中尚有 r 根火柴"(记为 A.)

$$2f\left(2N-r+1;N+1,\frac{1}{2}\right)=2\binom{2N-r}{N}2^{-2N+r-1}=\binom{2N-r}{N}2^{-2N+r}.$$

r 取 0 到 N 的诸事件 A_r 之和显然是必然事件,由此可得

$$\sum_{r=0}^{N} \binom{2N-r}{N} 2^{-2N+r} = 1,$$

两边同乘以2^N 并利用组合性质变形得

$$\sum_{r=0}^{N} {2N-r \choose N-r} 2^{-(N-r)} = 2^{N} ,$$

令N-r=k, 并注意到对应r从0变到N, 而k是从N变到0, 即得要证的等式

$$\sum_{r=0}^{N} \binom{N+k}{k} 2^{-k} = 2^{N} .$$

46、证:任何一个非 1 的自然数,皆可唯一地(不计次序时)分解为素数的乘积,要证两数互素,只需验证这两数没有公共素因子就行了。为此,把素数排列为 $p_1 < p_2 < \cdots$,对任何 t,N (自然数)定义事件

 $A_{N,t}=\{$ 在1,2,…,N 中独立地取两整数 ξ,η , ξ 与 η 不含公因子 $p_1,p_2,…,p_t\}$ 。 把所要求的"事件"的概率定义为

$$\lim_{t\to\infty} \left(\lim_{N\to\infty} P(A_{N,t})\right).$$

为计算 $P(A_{n,t})$, 定义

 $m_{i_1\cdots i_k}=P\{\$ 自 1,2,···,N 中独立地取两整数 ξ,η ,它们有公因子 $p_{i_1},p_{i_2},\cdots,p_{i_k}\}$ 。则由事件容许的和的概率公式得

$$P(A_{N,t}) = 1 - \sum_{i=1}^{t} m_i + \sum_{t \ge j > i \ge 1} m_{ij} - \dots + (-1)^t m_{12 \dots t}$$
 (1)

显然有
$$m_{i_1\cdots i_k} = \left(\frac{1}{N}\left[\frac{N}{p_{i_1}\cdots p_{i_k}}\right]\right)^2$$
,
$$\left(\frac{1}{p_1\cdots p_1} - \frac{1}{N}\right)^2 \le m_{i_1\cdots i_k} \le \left(\frac{1}{p_1\cdots p_1}\right)^2$$
,

因而

$$\sum_{1 \le i_1 < \dots < i_k \le t} \frac{1}{p_{i_1} \cdots p_{i_k}} - \frac{2C_t^k}{N} \le \sum_{1 \le i_1 < \dots < i_k \le t} m_{i_1 \cdots i_k} \le \sum_{1 \le i_1 < \dots < i_k \le t} \frac{1}{p_{i_1} \cdots p_{i_k}}$$

$$\tag{2}$$

(2) 式左端的 $\frac{2C_t^k}{N}$ 的来由是,

$$\left(\frac{1}{p_{i_1}\cdots p_{i_k}} - \frac{1}{N}\right)^2 \ge \frac{1}{p_{i_1}^2\cdots p_{i_k}^2} - \frac{1}{N} \cdot \frac{2}{p_{i_2}^2\cdots p_{i_k}^2} \ge \frac{1}{p_{i_2}^2\cdots p_{i_k}^2} - \frac{2}{N},$$

而和式中一共有 C_t^k 项。由(1),(2)得

$$1 - \sum_{i=1}^{t} \frac{1}{p_i^2} + \sum_{t \ge j > i \ge 1} \frac{1}{p_i^2 p_j^2} - \dots - \frac{2}{N} \sum_{k=1}^{t} C_t^k$$

$$\leq P(A_{N,t}) \leq 1 - \sum_{i=1}^{t} \frac{1}{p_i^2} + \sum_{t \ge j > i \ge 1} \frac{1}{p_i^2 p_j^2} - \dots + \frac{2}{N} \sum_{k=1}^{t} C_t^k$$
(3)

在(3)中令 $N \rightarrow \infty$ 得

$$\lim_{N\to\infty} P(A_{N,t}) = 1 - \sum_{i=1}^{t} \frac{1}{p_i^2} + \sum_{t\geq i>i\geq 1}^{t} \frac{1}{p_i^2 p_i^2} - \cdots - (-1)^t \frac{1}{p_1^2 \cdots p_t^2} = \prod_{i=1}^{t} \left(1 - \frac{1}{p_i^2}\right),$$

再令 $t\to\infty$,并利用黎曼函数 $\xi(2)=\frac{6}{\pi^2}$ (参看华罗庚著"数论导引"P236, 225)得,欲求的概率为

$$\lim_{t \to \infty} \left[\lim_{N \to \infty} P(A_{N,t}) \right] = \prod_{i=1}^{\infty} \left(1 - \frac{1}{p_i^2} \right) = \xi(2) = \frac{6}{\pi^2}$$

47、解: 假设产品合格率 $p \ge 0.99$,不妨设 p = 0.99。现从 10000 件中抽 100 件,可 视为放回抽样。而 100 件产品中次品件数服从二项分布,利用普阿松逼近定理得,次品件数不小于两件的概率为

$$p = 1 - (0.99)^{100} - 100 \times 0.01 \times 0.99^{99} \approx 1 - e^{-1} - e^{-1} = 0.2642$$

此非小概率事件,所以不能据此断定该车间谎报合格率。(注意,这并不代表可据此断定,该车间没有谎报合格率。)

 $\mathbf{m}^{\mathbf{z}}$

第三章 随机变量与分布函数

1、解: 令 ξ_n 表在 n 次移动中向右移动的次数,则 ξ_n 服从二项分布,

$$P\{\xi_n = k\} = C_n^k p^k (1-p)^{n-k}, \ k = 0,1,\dots n$$

以 S_n 表时刻时质点的位置,则

$$S_n = \xi_n - (n - \xi_n) = 2\xi_n - n$$
.

 ξ_n 的分布列为

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 & \cdots & n \\ (1-p)^n & C_n^1 p (1-p)^{n-1} & C_n^2 p^2 (1-p)^{n-2} & \cdots & p^n \end{pmatrix}$$

 S_n 的分布列为

$$\begin{pmatrix} -n & -n+2 & -n+4 & \cdots & n \\ (1-p)^n & C_n^1 p (1-p)^{n-1} & C_n^2 p^2 (1-p)^{n-2} & \cdots & p^n \end{pmatrix}^{\circ}$$

2、解: $P\{\xi=1\} = P\{失成\} + P\{成失\} = pq + qp$,

 $P\{\xi=2\}=P\{$ 失失成 $\}+P\{$ 成成失 $\}=ppq+qqp=p^2q+q^2p,\cdots$ 所以 ξ 的概率分布为

$$p{=k} = p^k q + q^2 p, k = 1,2,\dots$$

3、解: (1)
$$1 = \sum_{k=1}^{N} f(k) = \frac{c}{N} \cdot N$$
, $\therefore c = 1$.
(2) $1 = c \sum_{k=1}^{\infty} \frac{\lambda^{k}}{k!} = c(e^{\lambda} - 1)$, $\therefore c = (e^{\lambda} - 1)^{-1}$.

4、证: $f(x) \ge 0$,且

$$\int_{-\infty}^{\infty} f(x) dx - \int_{-\infty}^{\infty} \frac{1}{2} e^{-|x|} dx = \int_{-\infty}^{\infty} e^{-|x|} dx = -e^{-x} \Big|_{0}^{\infty}$$

 $\therefore f(x)$ 是一个密度函数。

5. **A**: (1)
$$P(6 < \xi < 9) = P\left\{\frac{1}{2}(6-10) < \frac{1}{2}(\xi - 10) < \frac{1}{2}(9-10)\right\}$$

$$= P\left\{-1 < \frac{1}{2}(\xi - 10) < \frac{1}{2}\right\} = \Phi\left(\frac{1}{2}\right) - \Phi(-2) = 0.285788$$
(2) $P(7 < \xi < 12) = P\left\{\frac{1}{2}(7-10) < \frac{1}{2}(\xi - 10) < \frac{1}{2}(12-10)\right\}$

$$= P\left\{-1\frac{1}{2} < \frac{1}{2}(\xi - 10) < 1\right\} = \Phi(1) - \Phi(-1\frac{1}{2}) = 0.774538$$

(3)
$$P(13 < \xi < 15) = P\left\{\frac{1}{2}(13 - 10) < \frac{1}{2}(\xi - 10) < \frac{1}{2}(15 - 10)\right\}$$

= $P\left\{1\frac{1}{2} < \frac{1}{2}(\xi - 10) < 2\frac{1}{2}\right\} = \Phi\left(2\frac{1}{2}\right) - \Phi(1\frac{1}{2}) = 0.060597$

6、解: 7+24+38+24+7=100, $P\{\xi < x_4\} = (100-7)/100 = 0.93$, $P\{\xi < x_3\} = P\{\xi < x_3\} = (7+24+38)/100 = 0.69$, 查表得 $\Phi(1.5) \approx 0.93$, $\Phi(0.5) \approx 0.69$ 。 由题设得

$$\Phi(x) = P\left\{\frac{1}{3}(\xi - 60) < \frac{1}{3}(y - 60) = x\right\} = P\{\xi < y\}$$

令 $x = \frac{1}{3}(y - 60) = 1.5$,解得 y = 64.5 ,即 $x_4 = 64.5$ 。由对称性得 $x_1 = 60 - (64.5 - 60) = 55.5$ 。再令 $\frac{1}{3}(y - 60) = 0.5$,解得 y = 61.5,即 $x_3 = 61.5$ 。由对

称性得 $x_2 = 60 - (61.5 - 60) = 58.5$ 。

7、解: (1)
$$\Phi(1.3) = 0.90$$
,而 $P\{\xi < a\} = P\left\{\frac{1}{2}(\xi - 5) < \frac{1}{2}(a - 5)\right\} = \Phi\left(\frac{1}{2}(a - 5)\right)$, $\Rightarrow \frac{1}{2}(a - 5) = 1.3$ 解得 $a = 7.6$ 。

(2) 由
$$P\{|\xi-5|>a\}=0.01$$
 得 $P\{\xi-5>a\}=0.005$,从而 $P\left\{\frac{1}{2}(\xi-5)\leq \frac{1}{2}a\right\}$

=0.995,而 $\Phi(2.6) = 0.995$ 所以 $\frac{1}{2}a = 2.6$,a = 5.2。

8、证: (1) 设 $x_2 > x_1$, $F(x_2) - F(x_1) = P\{x_1 < \xi \le x_2\} \ge 0$,所以 $F(x_2) \ge F(x_1)$, F(x) 非降。

(2) 设 $x < \cdots < x_n < x_{n-1} < \cdots < x_1 < x_0$, $x_1 \downarrow x$ 由概率的可加性得

$$P\left\{\prod_{i=0}^{\infty} (x_{i+1} < \xi \le x_i)\right\} = P\{x < \xi \le x_0\}$$

$$\sum_{i=0}^{\infty} [F(x_i) - F(x_{i+1})] = F(x_0) - F(x) .$$

由此得 $F(x_0) - F(x) = \lim_{n \to \infty} [F(x_0) - F(x)],$

 $\therefore F(x) = \lim_{n \to \infty} F(x_n) = F(x+0), F(x) 右连续.$

(3)
$$1 = P\{-\infty < \xi < \infty\} = \sum_{n \to \infty}^{\infty} P\{n < \xi \le n+1\}$$

$$= \sum_{n\to\infty}^{\infty} [F(n+1) - F(n)] = \lim_{n\to\infty} F(n) = \lim_{m\to-\infty} F(m) .$$

由单调性得 $\lim_{x\to\infty} F(x)$ 与 $\lim_{x\to\infty} F(x)$ 均存在且有穷,由 $0 \le F(x) \le 1$ 及上式得 $F(-\infty) = 0$, $F(\infty) = 1$.

9、证:
$$P\{x_1 \le \xi \le x_2\} = P\{\xi \le x_2\} - P\{\xi < x_1\} = P\{\xi \le x_2\} - (1 - P\{\xi \le x_2\})$$

= $P\{\xi \le x_2\} + P\{\xi \ge x_1\} - 1 \ge (1 - \beta) + (1 - \alpha) - 1 = 1 - (\alpha + \beta)$.
∴ 不等式成立。

10、证法一: 定义
$$F(x) = \begin{cases} 0, & x \in (-\infty, 0] \\ P\{0 \le \xi < x\}, & x \in (0, 1] \quad \text{则 } F(x) 是 \xi \text{ 的分布函数。由题} \\ 1, & x \in (1, \infty) \end{cases}$$

设得,对任意 $2x \in [0,1]$ 有 $P\{0 \le \xi < x\} = P\{x \le \xi < 2x\}$,即有

 $P\{0 \le \xi < 2x\} = 2P\{0 \le \xi < x\}$ 。由此得 F(2x) = 2F(x)。逐一类推可得,若 $nx \in [0,1]$,

则
$$F(nx) = nF(x)$$
 , 或者 $\frac{1}{n}F(x) = F(\frac{x}{n})$ 。从而对有理数 $\frac{m}{n}$,若 $\frac{m}{n}x$ 与 x 都属于[0,1]

则 F(nx) = nF(x), 或者 $\frac{1}{n}F(x) = F(\frac{x}{n})$ 。 从而对有理数 $\frac{m}{n}$, 若 $\frac{m}{n}x$ 与 x 都属于[0,1],则有 $F(\frac{m}{n}x) = \frac{m}{n}F(x)$ 。 再由 F(x) 的左连续性可得,对任意无理数 a,若 ax 与 x 都属 于[0,1], 则 F(ax) = aF(x)。

因为区间[0,1)与[0,1]的长度相等,由题设得

$$F(1) = P\{0 \le \xi < 1\} = P\{0 \le \xi \le 1\} = 1.$$

由此及上段证明得,对任意 $x \in [0,1]$ 有 F(x) = xF(1) = x,即 F(x)为

$$F(x) = \begin{cases} 0, & x \le 0 \\ x, & 0 < x \le 1 \\ 1, & x > 1 \end{cases}$$

: *と*服从[0,1]上均匀分布。

证法二: 如同证法一中定义 ξ 的分布函数F(x),由F(x)单调知它对[0,1]上的L一测 试几乎处处可微。设 $x_1, x_2 \in (0,1)$, 当 $x_1 + \Delta x \in [0,1]$ (i = 1,2)时,由题设得

$$F(x_1 + \Delta x) - F(x_1) = P\{x_1 \le \xi < x_1 + \Delta x\}$$

= $P\{x_2 \le \xi < x_2 + \Delta x\} = F(x_2 + \Delta x\} - F(x_2)$

等式两端都除以 Δx ,再令 $\Delta x \rightarrow 0$ 可得,由 $F'(x_1)$ 存在可推得 $F'(x_2)$ 也存在,而且 $F'(x_2) = F'(x_1)$ 。从而对任意 $x \in (0,1)$ 有 $F'(x) \equiv c$ 。当 $x \in [0,1]$ 时显然有 F'(x) = 0。 一点的长度为 0, 由题设得 $P\{\xi=0\}=P\{\xi=1\}=0$ 。由上所述可知 ξ 是连续型随机变 量,F'(x) 是其密度函数,从而定出c=1。至此得证 ξ 服从[0,1]均匀分布。

11.
$$\text{iii:} (1) \quad f_{\sigma}(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma}} exp \left\{ -\frac{(x-m)^2}{2\sigma^2} \right\}$$

$$= \exp\left\{-\frac{1}{2\sigma^{2}}(x - m_{0})^{2} + \ln\frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma}}\right\} = \exp\left\{-\frac{(x - m)^{2}}{2\sigma^{2}} - \ln\sigma - \ln\sqrt{2\pi}\right\}$$

若令
$$Q(\sigma) = \frac{-1}{(2^2)}$$
, $T(x) = (x - m_0)^2$, $D(\sigma_- = -\ln \sigma_-)$, $S(x) = -\ln \sqrt{2\pi}$, 则有

$$f_{\sigma}(x) = \exp\{Q(\sigma)T(x) + D(\sigma) + S(x)\}\$$

这就证明了正态分布 $M(m_0, \sigma^2)$ 是单参数 $\sigma(\sigma > 0)$ 的指数族。

(2)
$$f_m(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma_0}} \exp\left\{-\frac{(x-m)^2}{2\sigma_0^2}\right\}$$

$$= \frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma_0}} \exp\left\{-\frac{x^2 - 2mx + m^2}{2\sigma^2}\right\} = \exp\left\{\frac{mx}{\sigma_0^2} - \frac{m^2}{2\sigma_0^2} - \frac{x^2}{2\sigma_0^2} + \ln\frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma_0}}\right\}$$

$$\stackrel{\text{discrete}}{=} \frac{m}{\sigma_0^2}, \quad T(x) = x, \quad D(m) = \frac{-\frac{1}{2}m^2}{\sigma_0^2}, \quad S(x) \equiv \frac{x^2}{2\sigma_0^2} + \ln\frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma_0}}, \quad \text{for } x = 1, \dots, x = 1, \dots,$$

$$F(x) = x, D(m) = \frac{2}{\sigma_0^2}, S(x) = \frac{2}{2\sigma_0^2} + \ln \frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma_0}}, \text{ [m]}$$

$$f_m(x) = \exp\{Q(m)T(x) + D(m) + S(x)\}$$

所以正态分布 $N(m, \sigma_0^2)$ 是单参数 $m(-\infty < m < \infty)$ 的指数族。

(3)
$$p(k;\lambda) = \frac{\lambda^k}{k!} e^{-\lambda} = \exp\{k \ln \lambda - \lambda - \ln k!\}$$
.

若令 $O(\lambda) = \ln \lambda$, T(k) = k, $D(\lambda) = -\lambda$, $S(k) = -\ln k!$, 则

 $p(k;\lambda) = \exp\{Q(\lambda)T(k) + D(\lambda) + S(k)\}$,所以 $p(k;\lambda)$ 是单参数 $\lambda(\lambda > 0)$ 的指数族。

(4) 关于
$$[0,\theta]$$
上的均匀分布,其密度函数为 $f_{\theta}(x) = \begin{cases} 1/\theta, & 0 \le x \le \theta \\ 0, & x > \theta$ 或 $x > 0 \end{cases}$

 $f_{a}(x)$ 是定义在 $-\infty < x < \infty$ 的函数,由于它是x的分段表示的函数,所以无法写成形 $f_{\theta}(x) = \exp\{Q(\theta)T(x) + D(\theta) + S(x)\}$. 故 $f_{\theta}(x)$ 关于 θ 不是一个单参数的指数 族。

12、证:分别对固定的 x_0 和 y_0 有

$$F(x_0, y) = \begin{cases} 1, & y > -x_0 \\ 0, & y \le -x_0 \end{cases}, \quad F(x, y_0) = \begin{cases} 1, & x > -x_0 \\ 0, & x \le -y_0 \end{cases}$$

由上式显然可得F(x,y)对每个变元非降,左连续,而且满足(2.6)及(2.7),即 $F(-\infty, y) = 0$, $F(x, -\infty) = 0$, $F(+\infty, +\infty) = 1$ 但有

$$F(1,1) - F(1,0) - F(0,1) + F(0,0) = -1$$
,

这说明当取 $a_1 = a_2 = 0, b_1 = b_2 = 1$ 时(2.5)式不成立。所以F(x, y)不是分布函数。 13、证: 必要性:

$$\iint f(x,y)dxdy = \iint ke^{-a(x+\frac{b}{a}y)^2} \cdot e^{-\frac{ac-b^2}{a}y}dxdy$$

$$\Leftrightarrow u = x + \frac{b}{a}y, \quad v = y, \quad \Leftrightarrow y = v, \quad x = u - \frac{b}{a}v, \quad J = 1. \quad \Leftrightarrow$$

$$\iint f(x,y)dxdy = \int_{-\infty}^{\infty} ke^{-au^2}du \int_{-\infty}^{\infty} e^{-\frac{ac-b^2}{a}v^2}dv$$

要积分收敛,必须 a>0, $(ac-b^2)/a>0$, 由此得应有 $ac-b^2>0$ 以及 c>0 。利用 $\int_{-\infty}^{\infty} e^{-u^2} du = \sqrt{\pi} \ \text{可得}$

$$\int_{-\infty}^{\infty} k e^{-au^{2}} du \int_{-\infty}^{\infty} e^{-\frac{ac-b^{2}}{a}v^{2}} dv = k \cdot \frac{1}{\sqrt{a}} \sqrt{\pi} \cdot \frac{\sqrt{a}}{\sqrt{ac-b^{2}}} \sqrt{\pi} = 1$$

$$\therefore \qquad k = \frac{\sqrt{ac - b^2}}{\pi}$$

从而题中所列条件全部满足。

以上诸步可逆推,充分性显然。

14、**解**: 设 $f(x,y) = f_1(x)f_2(y) + h(x,y)$ 是密度函数,则由 $f(x,y) \ge 0$ 得 $h(x,y) \ge -f_1(x)f(2(y))$ 。又

$$1 = \iint f(x,y) dx dy = \int f_1(x) dx \int f_2(y) dy + \iint h(x,y) dx dy = 1 + \iint h(x,y) dx dy ,$$
 所以应有 $\iint h(x,y) dx dy = 0$ 。

反之,若 $h(x,y) \ge -f_1(x)f2(y)$, h(x,y) 可积且 $\iint h(x,y)dxdy = 0$,显然有 $f(x,y) \ge 0$ 且 $\iint f(x,y)dxdy = 1$,即 f(x,y) 是密度函数。

所以为使 f(x,y) 是密度函数, h(x,y) 必须而且只需满足 $h(x,y) \ge -f_1(x)f(2(y))$ 且 $\iint h(x,y)dxdy=0$ 。

15. **解**: (1)
$$1 = \int_0^\infty Ae^{-2x} dx \int_0^\infty e^{-y} dy = A\left(-\frac{1}{2}e^{-2x}\right)\Big|_0^\infty \cdot \left(-e^{-y}\Big|_0^\infty\right) = \frac{A}{2}, A = 2$$

$$(2) P\{\xi < 2, \eta < 1\} = \int_0^2 2e^{-2x} dx \int_0^1 e^{-y} dy = \left(-e^{-2x} \mid_0^2\right) \left(-e^{-y} \mid_0^1\right) = (1 - e^{-4})(1 - e^{-1}) .$$

(3) ξ 的边际分布, 当 $x \le 0$ 时 $f\xi(x) = 0$, 当x > 0时有

$$f_{\xi}(x) = \int_{0}^{\infty} 2e^{-2x}e^{-y}dy = 2e^{-2x}.$$

(4)
$$P\{\xi + \eta < 2\} = \int_0^2 2e^{-2x} dx \int_0^{2-x} e^{-y} dy$$

$$= \int_0^2 2e^{-2x} (1 - e^{-(2-x)} dx \int_0^2 (2e^{-2x} - 2e^{-(2+x)} dx)$$

= $(1 - e^{-4}) + (2e^{-4} - 2e^{-2}) = 1 + e^{-4} - 2e^{-2} = (1 - e^{-2})^2$.

(5) 当x < 0, y > 0时f(x | y) = 0; 当x > 0, y > 0时有

$$f(x \mid y) = \frac{f(x, y)}{f_n(y)} = \frac{2e^{-(2x+y)}}{e^{-y}} = 2e^{-2x}.$$

(6) $P\{\eta < 1\} = \int_0^1 dy \int_0^\infty 2e^{-(2x+y)} dx = \int_0^1 e^{-y} dy \int_0^\infty 2e^{-(2x+y)} dx = -e^{-y} \Big|_0^1 = 1 - e^{-1},$ 利用 (2) 的结果可得

$$P\{\xi < 2, \eta < 1\} = \frac{P\{\xi < 2, \eta < 1\}}{P\{\eta < 1\}} = \frac{(1 - e^{-4})(1 - e^{-1})}{1 - e^{-1}} = 1 - e^{-4}.$$

16、解:作变换,令 $x-a=\rho\cos\theta$, $y-b=\rho\sin\theta$,则 $|J|=\rho$ 椭圆区域为

$$\rho^{2} \left\{ \frac{\cos^{2} \theta}{\sigma_{1}^{2}} - \frac{2r \sin \theta \cos \theta}{\sigma_{1} \sigma_{2}} + \frac{\sin^{2} \theta}{\sigma_{2}^{2}} \right\} = \lambda^{2}$$

ਪੋਟੋ
$$\frac{\cos^2 \theta}{\sigma_1^2} - \frac{2r \sin \theta \cos \theta}{\sigma_1 \sigma_2} + \frac{\sin^2 \theta}{\sigma_2^2} = s^2$$

则 $\rho = \lambda/s$,且

$$\begin{split} P\{(\xi,\eta) \in D(\lambda)\} &= \frac{1}{2\pi\sigma_1\sigma_2\sqrt{1-r^2}} \times \int_0^{2x} d\theta \int_0^{\frac{\lambda}{s}} e^{-\frac{1}{2(1-r^2)}\rho^2 S^2} \rho d\rho \\ &= \frac{1}{2\pi\sigma_1\sigma_2\sqrt{1-r^2}} \times \int_0^{2x} -\frac{(1-r^2)}{S^2} e^{-\frac{S^2}{2(1-r^2)}\rho^2} \bigg|_0^{\frac{\lambda}{S}} d\theta \\ &= \frac{\sqrt{1-r^2}}{2\pi\sigma_1\sigma_2} \times \left(1-e^{-\frac{\lambda^2}{2(1-r^2)}}\right) \int_0^{2\pi} \frac{1}{S^2} d\theta \end{split}$$

当 $\lambda \to \infty$ 时, $P\{(\xi,\eta) \in D(\lambda)\} \to 1$,由此得 $\int_0^{2\pi} \frac{1}{S^2} d\theta = \frac{2\pi\sigma_1\sigma_2}{\sqrt{1-r^2}}$ 。

17、证: 设多项分布为

$$P\{\xi_1 = k_1, \dots, \xi_r = k_r\} = \frac{n!}{k_1! \dots k_r!} p_1^{k_1} \dots p_1^{k_r}, \tag{1}$$

$$k_i \ge 0, \ \sum_{i=1}^r k_i = n, \ \sum_{i=1}^r p_i = 1.$$
 (2)

利用(2)可以把(1)改写成

$$P\{\xi_1 = k_1, \dots, \xi_{r-1} = k_{r-1}\} =$$

$$= \frac{n!}{k_1! \cdots k_{r-1}! (n - k_1 - \cdots - k_{r-1})!} p_1^{k_1} \cdots p_1^{k_r} \times (1 - p_1 - \cdots - p_{r-1})^{n - k_1 - \cdots - k_{r-1}}$$
(3)

由边际分布的定义并把(3)代入得

$$P\{\xi_1=k_1,\cdots,\xi_{r-2}=k_{r-2}\}=\sum_{\substack{k_{r-1}\\k_1+\cdots+k_{r-1}\leq n,k_{r-1}\geq 0}}P\{\xi_1=k_1,\cdots,\xi_{r-1}=k_{r-1}\}$$

$$=\frac{n!\,p_1^{k_1}\cdots p_{r-2}^{k_{r-2}}}{k_1!\cdots k_{r-2}!(n-k_1-\cdots-k_{r-2})!}\times \sum_{k_{r-1}=0}^{n-k_1-\cdots-k_{r-2}}\frac{(n-k_1-\cdots-k_{r-2})!}{k_{r-1}!(n-k_1-\cdots-k_{r-1})!}\,p_{r-1}^{k_{r-1}}\times \\ \times (1-p_1-\cdots-p_{r-2}\,p_{r-1})^{n-k_1-\cdots-k_{r-1}}$$

由二项式定理得

$$P\{\xi_{1} = k_{1}, \dots, \xi_{r-2} = k_{r-2}\} = \frac{n!}{k_{1}! \dots k_{r-2}! (n - k_{1} - \dots - k_{r-2})!} p_{1}^{k_{1}} \dots p_{r-2}^{k_{r-2}} \times (1 - p_{1} - \dots - p_{r-2})^{n - k_{1} - \dots - k_{2}}$$
(4)

把(4)与(3)比较知,边际分布仍服从多项分布。多次类推可得

$$P\{\xi_1 = k_1\} = \frac{n!}{k_1!(n-k_1)!} p_1^{k_1} (1-p_1)^{n-k_1}$$

从而知任意边际分布均服从多项分布(包括二项分布)。

18、解: (1) ξ 的密度函数为,当 $x \le 0$ 时 $p_{\xi}(x) = 0$; 当 x > 0 时,注意积分取胜有选取,得

$$p_{\xi}(x) = \int_{-\infty}^{\infty} p(x, y) dy - \int_{x}^{\infty} \frac{1}{\Gamma(k_{1})\Gamma(k_{2})} \times x^{k_{1}-1} (y - x)^{k_{2}-1} \sigma^{-y} dy \quad (\diamondsuit y - x = 1)$$

$$= \frac{x^{k_{1}-1}}{\Gamma(k_{1})\Gamma(2)} \int_{0}^{\infty} t^{k_{2}-1} e^{-x} e^{-t} dt = \frac{x^{k_{1}-1}}{\Gamma(k_{1})} e^{-x}.$$

(2) η 的密度函数为, 当 $y \le 0$ 时 $p_{\eta}(y) = 0$; 当 y > 0 时,

$$p_{\eta}(y) = \int_{-\infty}^{\infty} p(x, y) dx - \int_{x}^{y} \frac{1}{\Gamma(k_{1})\Gamma(k_{2})} \times x^{k_{1}-1} (y - x)^{k_{2}-1} \sigma^{-y} dx$$

令x = yt, 当x = 0时t = 0, 当x = y时t = 1, 所以

$$\begin{split} p_{\eta}(y) &= \frac{e^{-y}}{\Gamma(k_{1})\Gamma(k_{2})} y^{k_{1}-1} y^{k_{2}-1} \times \int_{0}^{1} t^{k_{1}-1} (1-t)^{k_{2}-1} y dt \\ &= \frac{y^{k_{1}+k_{2}-1} e^{-y}}{\Gamma(k_{1})\Gamma(k_{2})} \cdot B(k_{1},k_{2}) = \frac{y^{k_{1}+k_{2}-1} e^{-y}}{\Gamma(k_{1})\Gamma(k_{2})} \cdot \frac{\Gamma(k_{1})\Gamma(k_{2})}{\Gamma(k_{1}+k_{2})} \\ &= \frac{1}{\Gamma(k_{1}+k_{2})} y^{k_{1}+k_{2}-1} e^{-y} \end{split}$$

其中用到 β -函数与 Γ -函数的关系式。

19、证: 我们有

$$0 \le F_i(x_i) \le 1, \qquad 1 \le 2f_i(x_i) - 1 \le 2 - 1 = 1,$$

$$-1 \le [2F_1(x_1) - 1][2F_2(x_2) - 1][2F_3(x_3) - 1] \le 1,$$

代入
$$f_{\alpha}(x_1,x_2,x_3)$$
 的表达式得
$$f_{\alpha}(x_1,x_2,x_3) \geq 0$$
 又有

$$\int_{-\infty}^{\infty} \left[2F_i(x_i) - 1 \right] f_i(x_i) dx_i = \int_{-\infty}^{\infty} \left[2F_i(x_i) - 1 \right] dF_i(x_i) = \left[F_1^2(x_i) - F_i(x_i) \right]_{-\infty}^{\infty} = 0$$

$$\therefore \iiint f_{\alpha}(x_1, x_2, x_3) dx_1 dx_2 dx_3 = \int_{-\infty}^{\infty} f_1(x_1) dx_1 \int_{-\infty}^{\infty} f_2(x_2) dx_2 \int_{-\infty}^{\infty} f_3(x_3) dx_3 = 1 \quad (2)$$

由 (1),(2) 知 $f_{\alpha}(x_1,x_2,x_3)$ 是密度函数。用与上面类似的方法计算可得边际密度函数为

$$\iiint f_{\alpha}(x_{1}, x_{2}, x_{3}) dx_{2} dx_{3} = f_{1}(x_{1}), \qquad \iiint f_{\alpha}(x_{1}, x_{2}, x_{3}) dx_{1} dx_{2} = f_{3}(x_{3})$$

$$\iiint f_{\alpha}(x_{1}, x_{2}, x_{3}) dx_{1} dx_{3} = f_{2}(x_{2}).$$

20、解:

(1) 为求(ζ , ξ) 的联合概率分布,分别考虑下列三种情况: $(i,k \ge 1)$ 其中利用到独立性。 (a) i = k

$$P\{\zeta = k, \xi = k\} = P\left\{\bigcup_{j=1}^{k} (\xi = k, \eta = j)\right\} = \sum_{j=1}^{k} P\{\xi = k, \eta = j\}$$
$$= \sum_{j=1}^{k} p^{2} q^{k+j-2} = p^{2} q^{k-1} \cdot \frac{1-q^{k}}{1-q} = pq^{k-1} (1-q^{k});$$

(b) i < k

$$P\{\zeta = k, \xi = i\} = P\{\xi = i, \eta = k\} = p^2 q^{1+k-2};$$

(c) i > k

$$\{\zeta = k, \xi = i\} = \phi, \ P\{\zeta = k, \xi = i\} = 0$$

(2)因为 = $\max(\xi, \eta)$, 所以

$$\{\zeta = k\} = \bigcup_{i=1}^{k-1} \{\xi = i, \eta = k\} \cup \bigcup_{j=1}^{k} \{\xi = k, \eta = j\}$$

$$P\{\zeta = k\} = \sum_{i=1}^{k-1} P\{\xi = i, \eta = k\} + \sum_{j=1}^{k} P\{\xi = k, \eta = j\} = \sum_{i=1}^{k-1} p^2 q^{1+k-2} + \sum_{j=1}^{k} p^2 q^{k+j-2}$$

$$= p^2 q^{k-1} \left[\frac{1 - q^{k-1}}{1 - q} + \frac{1 - q^k}{1 - q} \right] = (2 - q^{k-1} - q^k) p q^{k-1} \qquad (k = 1, 2, \dots)$$

$$(3) \ P\{\xi = i \mid \zeta = k\} = \frac{P\{\xi = i, \zeta = k\}}{P\{\zeta - k\}}$$

$$= \begin{cases} \frac{pq^{k-1}(1 - q^k)}{pq^{k-1}(2 - q^{k-1}q^k)} = \frac{1 - q^k}{2 - q\kappa - 1}q^k, & i = k \\ \frac{p^2q^{1+k-2}}{pq^{k-1}(2 - q^{k-1}q^k)} = \frac{pq^{i-1}}{2 - q\kappa - 1}q^k, & i < k \end{cases}$$

$$i > k, (i, k \ge 1)$$

21、解: (1) 边际分布的密度函数为,当 $x \in [0.1]$ 时 $f_{\xi}(x) = 0$,当 $0 \le x \le 1$ 时,

$$f_{\xi}(x) = \int_{-\infty}^{\infty} f(x, y) dy = \int_{0}^{1} 4xy dy = 2x$$

同理,当 $y \in [0.1]$ 时 $f_{\eta}(y) = 0$; 当 $0 \le y \le 1$ 时 $f_{\eta}(y) = 2y$ 。 $f(x, y) = f_{\xi}(x)f_{\eta}(y)$,所以 $\xi 与 \eta$ 独立。

(2) 边际密度函数为,当 $x \in [0.1]$ 时 $f_{\xi}(x) = 0$; 当0 < x < 1时

$$f_{\xi}(x) = \int_{-\infty}^{\infty} f(x, y) dy = \int_{0}^{1} 8xy dy = 4x(1 - x^{2})$$

当 $y \in [0.1]$ 时 $f_n(y) = 0$; 当 $0 \le y \le 1$ 时

$$f_{\eta}(y) = \int_{-\infty}^{\infty} g(x, y) dx = \int_{0}^{1} 8xy dx = 4y^{2}$$

在区域0 < y < 1中均有 $g(x, y) \neq f_{\varepsilon}(x) f_{\eta}(y)$,所以 ξ 与 η 不独立。

22、证: 当 $0 \le x \le 2\pi$, $0 \le y \le 2\pi$ 时 , $\xi \le \eta$ 的联合分布密度为

$$p_{\xi\eta}(x,y) = \int_0^{2\pi} \frac{1}{8\pi^3 (1-\sin x \sin y \sin z) dz} = \left[\frac{z}{8\pi^3} - \sin x \sin y (-\cos z) \right]_0^{2\pi} = \frac{1}{4\pi^2};$$

其余 $p_{\xi\eta}(x,y)=0$ 。 当 $0 \le x \le 2\pi$ 时,

$$p_{\xi\eta}(x) = \int_0^{2\pi} dy \int_0^2 \frac{1}{8\pi^3} (1 - \sin x \sin y \sin z) dz = \frac{1}{2\pi};$$

其余 $p_{\xi}(x)=0$ 。由于 ξ,η,ζ 三者在密度函数的表达式中所处地位相同,故得当

 $0 \le x \le 2\pi, \ 0 \le z \le 2\pi \ \text{fit}, \ p_{\xi\zeta}(x,z) = 1/4\pi^2 \, ; \ \ \ \, \pm 0 \le y \le 2\pi, \ 0 \le z \le 2\pi \ \text{fit},$

 $p_{\eta\zeta}(y,z) = 1/4\pi^2$; $\stackrel{\text{def}}{=} 0 \le y \le 2\pi$ 时, $p_{\eta}(z) = 1/2\pi$; $\stackrel{\text{def}}{=} 0 \le z \le 2\pi$ 时,

 $p_{\zeta}(z)=1/2\pi$; 在其余区域内,诸边际密度函数均取 0 值。由于

 $p_{\xi\eta}(x,y) = p_{\xi}(x)p_{\eta}(y), \quad p_{\xi\zeta}(x,z) = p_{\xi}(x)p_{\zeta}(z), \quad p_{\eta\zeta}(y,z) = p_{\eta}(y)p_{\zeta}(z),$ 故 ξ,η,ζ 两两独立,但当 $0 < x < 2\pi, \ 0 < y < 2\pi, \ 0 < z < 2\pi$ 时有

 $p(x, y, z) \neq p_{\xi}(x)p_{\eta}(y)p_{\zeta}(z)$, 故 ξ, η, ζ 不相互独立。

23、证: 当| x |< 1 时,

$$p_{\xi}(x) = \int_{-\infty}^{\infty} p(x, y) dy = \int_{-1}^{1} \frac{1 + xy}{4} dy = \frac{1}{2},$$

其余 $p_{\xi}(x)=0$ 。 同理当 | y | <1 时, $p_{\eta}(y)=1/2$ 其余 $p_{\eta}(x)=0$ 当 0 <| x | <1, 0 < y < 1 时有 $p(x,y)\neq p_{\xi}(x)p_{\eta}(y)$,所以 ξ 与 η 不独立。

现试能动分布函数来证 ξ^2 与 η^2 独立。 ξ^2 的分布函数记为 $F_1(x)$,则当 $0 < x \le 1$ 时,

$$F_1(x) = P\{\xi^2 < x\} = P\{-\sqrt{x} < \xi < \sqrt{x}\} = \int_{-\sqrt{x}}^{\sqrt{x}} \frac{1}{2} dx = \sqrt{x};$$

同理可求得 η^2 的分布函数 $F_2(y)$,得

$$F_1(x) = \begin{cases} 0, & x \le 0 \\ \sqrt{x}, & 0 < x \le 1 \\ 1, & x > 1, \end{cases} \qquad F_2(y) = \begin{cases} 0, & y \le 0 \\ \sqrt{y}, & 0 < y \le 1 \\ 1, & y > 1, \end{cases}$$

 (ξ^2, η^2) 联合分布函数记为 $F_3(x, y)$, 则当 $0 \le x \le 1, y \ge 1$ 时

$$F_3(x, y) = P\{\xi^2 < x, \eta^2 < y\} = P\{\xi^2 < x\} = \sqrt{x}$$

同理得当 $0 \le y \le 1, x \ge 1$ 时 $F_3(x, y) = \sqrt{y}$; 当 $0 \le x \le 1, 0 \le y \le 1$ 时

$$F_{3}(x, y) = P\{\xi^{2} < x, \eta^{2} < y\} = P\{-\sqrt{x} < \xi < \sqrt{x}, -\sqrt{y} < \eta < \sqrt{y}\}\$$
$$= \int_{-\sqrt{x}}^{\sqrt{x}} ds \int_{-\sqrt{y}}^{\sqrt{y}} \frac{1 + st}{4} dt = \sqrt{xy}$$

合起来写得

$$F_{2}(x,y) = \begin{cases} 0, & x \leq 0 \text{ px} \ y \leq 0 \\ \sqrt{x}, & 0 \leq x \leq 1, \ y \geq 1 \\ \sqrt{y}, & 0 \leq y \leq 1, x \geq 1 \\ \sqrt{xy}, & 0 \leq x \leq 1, 0 \leq y \leq 1 \\ 1, & x \geq 1, y \geq 1 \end{cases}$$

不难验证 $F_3(x,y) = F_1(x)F_2(y)$ 对所有 x,y 都成立,所以 ξ^2 与 η^2 独立。 **24、证:** (1) 由褶积公式及独立性得

$$P\{\xi_{1} + \xi_{2} = k\} = \sum_{i=0}^{k} P\{\xi_{1} = i, \xi_{2} = k - i\} = \sum_{i=0}^{k} P\{\xi_{1} = i\} P\{\xi_{2} = k - i\}$$

$$= \sum_{i=0}^{k} \frac{\lambda_{1}^{i}}{i!} e^{-\lambda_{1}} \cdot \frac{\lambda_{2}^{k-1}}{(k-i)!} e^{-\lambda_{2}} = \frac{1}{k!} e^{-(\lambda_{1} + \lambda_{2})} \sum_{i=0}^{k} \frac{k!}{i!(k-1)!} \lambda_{1}^{i} \lambda_{2}^{k-1}$$

$$= \frac{(\lambda_{1} + \lambda_{2})^{k}}{k!} e^{-(\lambda_{1} + \lambda_{2})}$$

$$k = 0,1,2,\cdots$$

这就证明了 $\xi_1 + \xi_2$,具有普阿松分布,且参数为 $\lambda_1 + \lambda_2$

(2)
$$P\{\xi_1 = k \mid \xi_1 + \xi_2 = n\} = \frac{P\{\xi_1 = k, \xi_1 + \xi_2 = n\}}{P\{\xi_1 + \xi_2 = n\}}$$

$$\begin{split} &= \frac{P\{\xi_1 = k, \xi_2 = n - k\}}{P\{\xi_1 + \xi_2 = n\}} = \frac{P\{\xi_1 = k\}P\{\xi_2 = n - k\}}{P\{\xi_1 + \xi_2 = n\}} \\ &= \frac{\lambda_1^k}{k!} e^{-\lambda_1} \cdot \frac{\lambda_2^{n-k}}{(n-k)!} e^{-\lambda_2} \div \frac{(\lambda_1 + \lambda_2)^n}{n!} e^{-(\lambda_1 + \lambda_2)} \\ &= \left(\frac{n}{k}\right) \left(\frac{\lambda_1}{\lambda_1 + \lambda_2}\right)^k \left(\frac{\lambda_2}{\lambda_1 + \lambda_2}\right)^{n-k} \end{split}$$

25、证: 由题设得

$$P\{\xi=1\} = P(\{\xi=1,\eta=1\} \cup (\xi=-1,\eta=-1\}) = \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} + \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} = \frac{1}{2},$$

$$P\{\xi=-1\} = P(\{\xi=1,\eta=-1\} \cup (\xi=-1,\eta=1\}) = \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} + \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2} = \frac{1}{2},$$

$$P\{\xi=1,\zeta=1\} = P(\{\xi=1\} \cap [\{\xi=1,\eta=1\} \cup (\xi=-1,\eta=-1\}])$$

$$= P\{\xi=1,\eta=1\} = P\{\xi=1\} P\{\eta=1\} = \frac{1}{4} = P\{\xi=1\} P\{\zeta=1\},$$

$$P\{\xi=1,\zeta=-1\} = P(\{\xi=1\} \cap [\{\xi=1,\eta=-1\} \cup (\xi=-1,\eta=1\}])$$

$$= P\{\xi=1,\eta=-1\} = P\{\xi=1\} P\{\eta=-1\} = \frac{1}{4} = P\{\xi=1\} P\{\zeta=-1\},$$
同理可证
$$P\{\xi=-1,\zeta=-1\} + P\{\xi=-1\} P\{\zeta=-1\}$$

 $P\{\mathcal{E} = -1, \mathcal{L} = -1\} + P\{\mathcal{E} = -1\}P\{\mathcal{L} = -1\}.$

所以 ξ 与 ζ 相互独立。用同样的方法可片 η 与 ζ 也相互独立。但

$$P\{\xi = 1, \eta = 1, \zeta = 1\} = P(\{\xi = 1, \eta = 1\} \cap [\{\xi = 1, \eta = 1\} \cup \{\xi = -1, \eta = -1\}]),$$

$$P\{\xi = 1\}P\{\eta = 1\}P\{\zeta = 1\} = \frac{1}{9},$$

所以 ξ , η , ζ 只两两独立而不相互独立。

26、解:
$$P\{\xi = k\} = \frac{\lambda^k}{k!} e^{-\lambda}, \quad k = 0,1,2\cdots$$

由此得(1) $P{\eta = ak + b} = \frac{\lambda^k}{k!} e^{-\lambda}, \quad k = 0,1,2\cdots$

(2)
$$P{\eta = k^2} = \frac{\lambda^k}{k!} e^{-\lambda}, \quad k = 0,1,2 \dots$$

27、解: (1) 由 $P\{\xi=0\}=0$ 知, η 以概率 1 取有限值。当 y>0 时,

$$F_{\eta}(y) = P\left\{\frac{1}{\xi} < y\right\} = P\{\xi < 0\} + P\left\{\xi > \frac{1}{y}\right\} = \int_{-\infty}^{0} p(x)dx + \int_{\frac{1}{y}}^{\infty} p(x)dx ;$$

$$\stackrel{\text{def}}{=} y < 0 \text{ if },$$

$$F_{\eta}(y) = P\left\{\frac{1}{\xi} < y\right\} = P\left\{\frac{1}{y} < \xi < 0\right\} = \int_{\frac{1}{y}}^{0} p(x)dx;$$

当 y = 0 时,

$$F_{\eta}(y) = \int_{-\infty}^{0} p(x) dx$$

(2)
$$F_{\eta}(y) = P\{tg\xi < y\} = P\left(\bigcup_{k=-\infty}^{\infty} \{k\pi - \frac{\pi}{2} < \xi < k\pi + arctg \ y\}\right)$$
$$= \sum_{k=-\infty}^{\infty} \int_{\frac{k\pi - \pi}{2}}^{k\pi + arctg \ y} p(x) dx$$

$$F_{\eta}(y) = P\{ | \xi | < y \} = P\{ -y < \xi < y \} = \int_{-y}^{y} p(x) dx$$

28、解:设直径为随机变量 d,则

$$p_d(x) = \begin{cases} \frac{1}{(b-a)}, & a < x < b \\ 0, & 其它 \end{cases}$$

圆面积 $S = \frac{1}{4}\pi d^2$ 。 当 $\frac{1}{4}\pi a^2 < y \le \frac{1}{4}\pi b^2$ 时,

$$F_a(y) = P\{S < y\} + P\left\{\frac{1}{4}\pi d^2 < y\right\} = P\left\{d < \sqrt{\frac{4y}{\pi}}\right\} = \int_a^{\sqrt{\frac{4y}{\pi}}} \frac{1}{b-a} dx;$$

当 $y \le \frac{1}{4}\pi a^2$ 时 $F_a(y) = 0$; 当 $y > \frac{1}{4}\pi b^2$ 时 $F_a(y) = 1$ 。由此对 $F_a(y)$ 求导(利用对参

数积分求导法则)得圆面积的分布密度为,当 $y \le \frac{1}{4}\pi a^2$ 或 $y > \frac{1}{4}\pi b^2$ 时 $p_a(y) = 0$; 当

$$\frac{1}{4}\pi a^2 < y \le \frac{1}{4}\pi b^2$$
 Fix $p_a(y) = F'a(y) = \frac{\sqrt{\pi y}}{(b-a)\pi y}$.

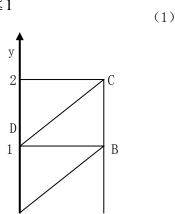
29、解: ξ 与 η 的密度函数为

$$p_{\xi}(x) = p_{\eta}(x) = \begin{cases} 1, & 0 \le x \le 1 \\ 0, & \not\exists \ \ \ \ \end{cases}$$

由卷积公式及独立性得 $\zeta = \xi + \eta$ 的分布密度函数为

$$p_{\zeta}(y) = \int_{-\infty}^{\infty} p_{\xi}(x) p_{\eta}(y - x) dx \tag{2}$$

把 (2) 与 (1) 比较知,在 (2) 中应有 $0 \le x \le 1$, $0 \le y - x \le 1$,满足此不等式组的解 (x, y) 构成 图中平面区域平形四边形 ABCD,当 $0 \le y \le 1$ 时 $0 \le x \le y$,当 $1 \le y \le 2$ 时 $y - 1 \le x \le 1$ 。所以当 $0 \le y \le 1$ 时 (2) 中积分为



$$p_{\zeta}(y) = \int_{0}^{y} 1 \times 1 dx = y$$

A 0 1 x

当 $1 \le y \le 2$ 时,(2) 中积分为

$$p_{\zeta}(y) = \int_{y-1}^{1} 1 \times 1 dx = 2 - y;$$

对其余的 y 有 $p_{\zeta}(y) = 0$ 。

30. M:
$$p_{\xi}(x) = p_{\eta}(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}}e^{-\frac{1}{2}x^2}$$
, $p_{\xi\eta}(x,y) = \frac{1}{2\pi}e^{-\frac{1}{2}(x^2+y^2)}$

由求商的密度函数的公式得

$$p_{\zeta}(y) = \int_{-\infty}^{\infty} |x| p(xy, x) dx = \int_{-\infty}^{\infty} |x| \frac{1}{2\pi} e^{-\frac{1}{2}(x^{2}y^{2} + x^{2})} dx = \frac{2}{2\pi} \int_{0}^{\infty} x e^{-\frac{1}{2}x^{2}(1 + y^{2})} dx$$
$$= \frac{1}{\pi} \cdot \frac{1}{1 + y^{2}} \left[-e^{-\frac{1}{2}x^{2}(1 + y^{2})} \right]_{0}^{\infty} = \frac{1}{\pi(1 + y^{2})}, \qquad -\infty < y < +\infty$$

 $\zeta = \frac{\xi}{\eta}$ 服从柯西分布。

31、解: 作变换,令s = x + y,t = x - y,得 $x = \frac{1}{2}(s + t)$, $y = \frac{1}{2}(s - t)$, $|J| = \frac{1}{2}$ 。由 ξ 与 η 独立知,它们的联合密度应是它们单个密度的乘积,由此得 U,V 的联合密度函数为

$$p_{UV}(s,t) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{1}{2}x^{2}} \cdot \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{1}{2}y^{2}} \cdot |J| = \frac{1}{2\pi} e^{-\frac{1}{2}\left[\left(\frac{s+t}{2}\right)^{2} + \left(\frac{s-t}{2}\right)^{2}\right]} \cdot \frac{1}{2}$$

$$= \frac{1}{4\pi} e^{-\frac{1}{4}(s^{2}+t^{2})} = \frac{1}{\sqrt{2\pi \cdot 2}} e^{-\frac{1}{2}\left(\frac{s}{\sqrt{2}}\right)^{2}} \times \frac{1}{\sqrt{2\pi \cdot 2}} e^{-\frac{1}{2}\left(\frac{t}{\sqrt{2}}\right)^{2}} = p_{U}(s)p_{V}(t)$$

所以 U, V 两随机变量也相互独立, 且均服从 N (0, 2)。

32、解: 当 y > 0 时由独立性得

$$1 - F_{\eta}(y) = P\{\eta \ge y\} = P\{\xi_1 \ge y, \xi_2 \ge y, \dots, \xi_n \ge y\}$$

$$= \coprod_{i=1}^{n} P\{\xi_1 \ge y\} = \coprod_{i=1}^{n} (1 - F_{\xi_i}(y)) = \coprod_{i=1}^{n} (e^{-\lambda_i y}) = \exp(-y \sum_{i=1}^{n} \lambda_i)$$

$$\therefore F_{\eta}(y) = 1 - \exp\left(-y \sum_{i=1}^{n} \lambda_i\right)$$

当时。求导得的密度函数为,当时;当时

33、解:设(0,a)在内任意投两点 ξ_1,ξ_2 ,其坐标分别为x,y,则 ξ_1,ξ_2 的联合分布密度为

$$p(x, y) = \begin{cases} 0, & (x, y) \in (0, a) \times (0, a) \\ \frac{1}{a^2}, & (x, y) \in (0, a) \times (0, a) \end{cases}$$

设 $\eta = |\xi_1 - \xi_2|$,则 η 的分布函数为,当 $z \le 0$ 时 $F_{\eta}(z) = 0$;当z > a时 $F_{\eta}(z) = 1$;当 $0 < z \le a$ 时,

$$F_{\eta}(z) = P\{ | \xi_1 - \xi_2 | < z \} = \iint_{\substack{-z < x - y < z \\ 0 \le x, \ y < a}} p(x, y) dx dy = \frac{1}{a^2} \iint_{\substack{-z < x - y < z \\ 0 \le x, \ y < a}} dx dy = \frac{1}{a^2} S,$$

积分 S 为平面区域 ABCDEF 的面积,其值为

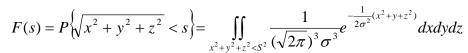
$$a^2 - (a - z)^2 = 2az - z^2$$
, 所以

$$F_{\eta}(z) = (2az - z^2)/a^2$$
.

34、证: 由独立性得,V = (x, y, z)的概率密度为

$$p(x, y, z) = \frac{1}{(\sqrt{2\pi})^3 \sigma^3} e^{-\frac{1}{2\sigma^2}(x^2 + y^2 + z^2)}$$

 $S = \sqrt{x^2 + y^2 + z^2}$ 的分布函数为,当S > 0 时,



作球面坐标变换, $x = \rho \cos \theta \sin \varphi$, $y = \sin \theta \sin \varphi$, $z = \rho \cos \varphi$, 则 $|J| = \rho^2 \sin \varphi$,

$$F(s) = \int_0^{2\pi} d\theta \int_0^{\pi} \sin\varphi d\varphi \int_0^a \frac{1}{(\sqrt{2\pi})^3 \sigma^3} e^{-\frac{1}{2}\rho^2/\sigma^2} \times \rho^2 d\rho$$
$$= 2\pi \cdot 2 \int_0^a \frac{1}{(\sqrt{2\pi})^3 \sigma^3} e^{-\frac{1}{2}\rho^2/\sigma^2} \cdot \rho^2 d\rho$$

由此式对 s 求导可得, 当 s > 0 时, S 的密度函数为

$$F'(s) = f(s) = \sqrt{\frac{2}{\pi}} \frac{s^2}{\sigma^2} \exp\left(-\frac{s^2}{2\sigma^2}\right)$$

35、证: (3.14) 式为

$$p(x) = \frac{1}{2^{\frac{1}{2^n}} \Gamma\left(\frac{1}{2}n\right)} x^{\frac{1}{2^{n-1}}} e^{-\frac{1}{2}x}, \qquad x > 0.$$

令 $y = \sqrt{\frac{x}{n}}$, 则 $x = ny^2$, $x'_y = 2ny$, 由 $p(y) = p[f^{-1}(y)]|[f^{-1}(y)]'|$ 得, $\sqrt{\frac{\eta}{n}}$ 的密 度函数为,当 y > 0 时

$$p_{\sqrt{\eta/n}}(y) = \frac{(ny^2)^{\frac{1n-1}{2}}}{2^{\frac{1}{2}n}} e^{\frac{1}{2}ny^2} \cdot 2ny = \frac{2n^{\frac{1}{2}n}y^{n-1}}{2^{\frac{1}{2}n}} \Gamma\left(\frac{1}{2}\right)$$

 ξ 与 $\sqrt{\frac{\eta}{n}}$ 仍独立。记 $T = \xi/\sqrt{\eta/n}$,则由商的密度函数公式得 T 的密度函数为

$$p_{T}(t) = \int_{-\infty}^{\infty} |y| p_{\xi}(ty) p_{\sqrt{\eta/n}}(y) dy = \int_{0}^{\infty} y \cdot \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{1}{2}t^{2}y^{2}} \times \frac{2n^{\frac{1}{2}n} y^{n-1} e^{-\frac{1}{2}ny^{2}}}{2^{\frac{1}{2}n} \Gamma(\frac{1}{2}n)} dy$$

$$= \int_0^\infty \frac{n^{\frac{1}{2^n}}}{\sqrt{2\pi} 2^{\frac{1}{2^n}} \Gamma\left(\frac{1}{2}n\right)} \times (y^2)^{\frac{1}{2}(n+1)-1} e^{-\frac{1}{2}y^2(n+t^2)} dy^2,$$

$$p_{T}(t) = \frac{n^{\frac{1}{2}^{n}} (n+t^{2})^{-\frac{1}{2}(n+1)}}{\sqrt{2\pi} 2^{\frac{1}{2}^{n}} \Gamma\left(\frac{1}{2}n\right)} \times \int_{0}^{\infty} u^{\frac{1}{2}(n+1)=1} e^{-\frac{1}{2}u} du$$

$$= \frac{n^{\frac{1}{2}}}{\sqrt{2\pi} 2^{\frac{1}{2^{n}}} \Gamma\left(\frac{1}{2}\right)} \times \frac{\Gamma\left(\frac{1}{2}(n+1)\right)}{\left(\frac{1}{2}\right)^{\frac{1}{2}(n+1)}} (n+t^{2})^{\frac{-1}{2}(n+1)}$$

$$\therefore p_T(t) = \frac{\Gamma\left(\frac{1}{2}(n+1)\right)}{\sqrt{n\pi}\Gamma\left(\frac{1}{2}n\right)} \left(1 + \frac{t^2}{n}\right)^{-\frac{1}{2}(n+1)} - \infty < t < \infty$$

36、解: U 的分布函数为,当 $t \le 0$ 时 F(t) = 0; 当t > 0 时有

$$F(t) = \iiint_{x+y+z < t} p(x, y, z) dx dy dz = \int_0^t dx \int_0^{t-x} dy \int_0^{t-x-y} \frac{6}{(1+x+y)^4} dz$$
$$= \frac{-2}{(1+t)^3} \cdot \frac{t^2}{2} + \int_0^t dx \int_0^t \frac{2}{(1+x+y+z)^3} dy$$

$$=\frac{-t^2}{(1+t)^3}-\frac{t}{(1+t)^2}+\int_0^t dx \int_0^t \frac{1}{(1+x)^2}dx=1-\frac{1}{t+1}-\frac{t}{(1+t)^2}-\frac{t^2}{(1+t)^3}$$

对 F(t) 求导可得 U 的密度函数为, 当 $t \le 0$ 时 p(t) = 0; 当 t > 0 时 $p(t) = \frac{3t^2}{(1+t)^4}$ 。

37、证: (U, V) 联合分布函数为

$$F(u,v) = \iint\limits_{\substack{x^2 + y^2 < u \\ \frac{x}{y} < v}} \frac{1}{2\pi} e^{-\frac{1}{2}(x^2 + y^2)} dxdy$$

当 s > 0 时作变换, $s = x^2 + y^2$, $t = \frac{x}{y}$, 反函数有两支

$$\begin{cases} x = t\sqrt{\frac{s}{(1+t^2)}} \\ y = \sqrt{\frac{s}{(1+t^2)}} \end{cases} \qquad \Longrightarrow \qquad \begin{cases} x = -t\sqrt{\frac{s}{(1+t^2)}} \\ y = -s\sqrt{\frac{s}{(1+t^2)}} \end{cases}$$

$$J^{-1} = \begin{vmatrix} 2x & 2y \\ \frac{1}{y} & -\frac{x}{y^2} \end{vmatrix} = -\frac{2x^2}{y^2} - 2 = -2(t^2 + 1), \quad |J| = \frac{1}{2(1 + t^2)}$$

考虑到反函数有两支,分别利用两组

$$F(u,v) = \left\{ \iint\limits_{\substack{x^2 + y^2 < u \\ \frac{x}{\sqrt{v}}, y > 0}} + \iint\limits_{\substack{x^2 + y^2 < u \\ \frac{x}{\sqrt{v}}, y > 0}} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{1}{2}(x^2 + y^2)} dx dy = 2 \int_0^u \int_{-\infty}^v \frac{1}{2\pi} e^{-\frac{1}{2}s} \cdot \frac{1}{2(1+t^2)} dt \right\}$$

对F(u,v)求导,得(U,V)的联合密度为(其余为0)

则 U 服从指数分布,V 服从柯西分布,且 $p(u,v)=p_{_U}(u)\times p_{_V}(v)$,所以 U,V 两随机变量独立。

38、证: 当x > o时, ξ 与 η 的密度函数分别为

$$p_{\xi}(x) = \frac{\lambda^{r_1}}{\Gamma(r_1)} x^{r_1-1} e^{-\lambda x}, \quad p_{\eta}(x) = \frac{\lambda^{r_2}}{\Gamma(r_2)} x^{r_2-1} e^{-\lambda x};$$

当 $x \leq 0$ 时, $p_{\xi}(x) = p_{\eta}(x) = 0$ 。 设 $U = \xi + \eta$, $V = \frac{\xi}{\eta}$ 。 当 $s \leq 0$ 或 $t \leq 0$ 时, (U, V)

联合密度为 p(s,t) = 0; 当 s > 0, t > 0 时,作变换 s = x + y, $t = \frac{x}{y}$, 得 $x = \frac{st}{(1+t)}$,

$$\begin{split} y &= \frac{s}{(1+t)} \,\overline{\,\mathbb{m}\,} |\, J \mid = \frac{s}{(1+t)^2} \,, \quad \text{MW} \\ p(s,t) &= \frac{\lambda^{r_1 + r_2}}{\Gamma(r_1)\Gamma(r_2)} \, x^{r_1 - 1} \, y^{r_2 - 1} e^{-\lambda(x+y)} \mid J \mid \\ &= \frac{\lambda^{r_1 + r_2}}{\Gamma(r_1)\Gamma(r_2)} \left(\frac{st}{1+t} \right)^{r_1 - 1} \left(\frac{s}{1+t} \right)^{r_2 - 1} e^{-\lambda s} \, \frac{s}{(1+t)^2} \\ &= \left[\frac{\lambda^{r_1 + r_2}}{\Gamma(r_1)\Gamma(r_2)} \, s^{r_1 + r_2 - 1} e^{-\lambda s} \, \right] \times \left[\frac{\Gamma(r_1 + r_2)}{\Gamma(r_1)\Gamma(r_2)} \cdot \frac{t^{r_1 - 1}}{(1+t)^{r_1 + r_2}} \right] = p_U(s) \, p_V(t) \end{split}$$

由此知U服从分布服从分布,且U与V相互独立。

39、解: 令
$$U=\xi+\eta$$
, $V=\dfrac{\xi}{(\xi+\eta)}$,当 $s\leq 0$ 或 $t\in (0,1)$ 时,U,V 联合密度 $p(s,t)=0$;

当 s > 0 且 $t \in (0,1)$ 时作变换 s = x + y, $y = \frac{x}{(x+y)}$, 则 x = st, y = s - st, |J| = s,

$$p(s,t) = e^{-x}e^{-y} \mid J \mid = se^{-(x+y)} = se^{-s} \cdot 1 = p_{U}(s)p_{V}(t)$$

由此得 \mathbb{U} 服从 Γ – 分布 G(1,2) , \mathbb{V} 服从 (0,1) 分布,且 \mathbb{U} 与 \mathbb{V} 相互独立。

40、解: (2.22) 式为

$$p(x,y) = \frac{1}{2\pi\sigma_1\sigma_2\sqrt{1-r^2}} \exp\left\{-\frac{1}{2(1-r^2)} \left[\frac{(x-n)^2}{\sigma_1^2} - \frac{2r(x-a)(y-b)}{\sigma_1\sigma_2} + \frac{(y-b)^2}{\sigma_2^2} \right] \right\}$$

设 $U_i=\xi+\eta, V_i=\xi-\eta;\; U=U_1-a-b,\; V=V_1-a+b$ 。作变换s=x+y-a-b, t=x-y-a+b则 $x-a=\frac{1}{2}(s+t),\;\; y-b=\frac{1}{2}(s-t),\; |J|=\frac{1}{2}$ 。U,V 的联合密度函数为

$$f(s,t) = p(x,y) | J |$$

$$= \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2\pi\sigma_1\sigma_2\sqrt{1-r^2}} \exp\left\{-\frac{1}{2(1-r^2)} \left[\frac{(s+t)^2}{4\sigma_1^2} - \frac{2r(s+t)(s-t)}{4\sigma_1\sigma_2} + \frac{(s-t)^2}{4\sigma_2^2} \right] \right\}$$

$$=\frac{1}{4\pi\sigma_{1}\sigma_{2}\sqrt{1-r^{2}}} \exp\left\{-\frac{1}{8(1-r^{2})\sigma_{1}^{2}\sigma_{2}^{2}} \left[s^{2}\left(\sigma_{1}^{2}+\sigma_{2}^{2}-2\sigma_{1}\sigma_{2}\right)+t^{2}\left(\sigma_{1}^{2}+\sigma_{2}^{2}+2\sigma_{1}\sigma_{2}\right)+2st(\sigma_{2}^{2}-\sigma_{1}^{2})\right]\right\}$$
 设 U,V 的边际分布密度函数分别为 $f_{U}(s),f_{V}(t)$,欲 U 与 V 独立,必须且只需

 $f(s,t)=f_U(s)\cdot f_{V(t)}$,由 f(s,t)的表达式可知,这当且仅当 $\sigma_2^2-\sigma_1^2=0$ 时成立。U, V 相互独立与 U_i, V_i 相互独立显然是等价的,所以 $U_i = \xi + \eta, V_i = \xi - \eta$ 相互独立的充 要条件是 $\sigma_1 = \sigma_2$ 。当 $\sigma_1 = \sigma_2 = \sigma$ 时,得

$$\begin{split} f_{U}(s) &= \frac{1}{2\sigma\sqrt{\pi(1+r)}} \exp\left\{-\frac{s^{2}}{4(1+r)\sigma^{2}}\right\}, \ f_{V}(t) = \frac{1}{2\sigma\sqrt{\pi(1-r)}} \exp\left\{-\frac{s^{2}}{4(1+r)\sigma^{2}}\right\} \\ U &\sim N(0,2(1+r)\sigma^{2}), \quad V \sim N(0,2(1-r)\sigma^{2}) \ . \end{split}$$

41、解: (1) 因为指数中二次项 x^2 , y^2 , xy 的系数分别为 -1, $-\frac{1}{2}$, -1,所以与(2.22)式 (见上题解答) 比较知, 可设其配方后的形式为

$$-1 \cdot (x+s)^2 - \frac{1}{2}(y+t)^2 - 1 \cdot (x+s)(y+t) = 0$$

比较系数得
$$\begin{cases} -2s - t = 11 \\ -s - t = 7 \\ -s^2 - \frac{1}{2}t^2 - st = 32\frac{1}{2} \end{cases}$$

此方程组有唯一解 s = -4, t = -3, 由此得

$$p(x,y) = \frac{1}{2\pi} \exp\left\{-\left[x-4\right]^2 + \frac{1}{2}(y-3)^2 + (x-4)(y-3)\right\}$$

$$= \frac{1}{2\pi \cdot 1 \cdot \sqrt{2}\sqrt{1-\frac{1}{2}}} \exp\left\{-\frac{1}{2(1-\frac{1}{2})}\left[(x-4)^2 + \frac{(y-3)^2}{2} + 2\frac{1}{\sqrt{2}} \cdot \frac{(x-4)(y-3)}{1 \cdot \sqrt{2}}\right]\right\}$$

(2) 与 (2.22) 式比较得,
$$a = 4, b = 3, \sigma_1 = 1, \sigma_2 = 2, r = -\frac{1}{\sqrt{2}}$$
。

(3)
$$p_1(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \exp\left\{-\frac{(x-4)^2}{2}\right\}, \quad p_2(y) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \exp\left\{-\frac{(y-3)^2}{4}\right\}.$$

(4)
$$p(x \mid y) = \frac{p(x, y)}{p_2(y)} = \frac{1}{\sqrt{\pi}} \exp\left\{-\left[x - \left(-\frac{1}{2}y + 5\frac{1}{2}\right)\right]^2\right\}$$
,它服从 $N\left(-\frac{1}{2}y + 5\frac{1}{2}, \frac{1}{2}\right)$ 。

42、解:
$$|B^{-1}| = 27$$
, $|B| = \frac{1}{|B^{-1}|} = \frac{1}{27}$.

$$p(x, y, z) = \frac{1}{(2\pi)^{\frac{1}{2}^{n}} |B|^{\frac{1}{2}}} \exp\left\{-\frac{1}{2}(x-a)B^{-1}(x-a)^{\tau}\right\}$$

$$= \frac{1}{(2\pi)^{\frac{1}{2}^{n}} |B|^{\frac{1}{2}}} \exp\left\{-\frac{1}{2}\sum_{j,k=1}^{n} r_{jk}(x_{1}-a_{1})(x_{k}-a_{k})\right\}$$

$$= \frac{1}{(2\pi)^{\frac{3}{2}} \sqrt{\frac{1}{27}}} \exp\left\{-\frac{1}{2}(7x^{2}+4y^{2}+2z^{2}+6xy+4xz+2yz)\right\}.$$

 (ξ_1,ξ_2) 的边际密度函数为(积分时在指数中对 z 配方)

$$p(x,y) = \int_{-\infty}^{\infty} p(x,y,z) dz = \frac{1}{(2\pi)^{\frac{3}{2}} \sqrt{\frac{1}{27}}} e^{-\frac{1}{2}(5x^2 + 3\frac{1}{2}y^2 + 4xy)} \int_{-\infty}^{\infty} e^{-(z+x+\frac{1}{2}y)^2} dz$$

令
$$z + x + \frac{1}{2}y = t$$
,利用 $\int_{-\infty}^{\infty} e^{-t^2} dt = \sqrt{\pi}$ 得

$$p(x, y) = \frac{3\sqrt{6}}{4\pi} \exp\left\{-\frac{1}{2}(5x^2 + 4xy + 3\frac{1}{2}y^2)\right\}$$

43、证: 以 f 记 ξ 的密度函数,则 (ξ, η) 的联合密度为 f(x0f(y))。作变换,令 s = x + y, t = x - y 得 $x = \frac{1}{2}(s + t)$, $y = \frac{1}{2}(s - t)$, $|J| = \frac{1}{2}$ 。 若改记 s 为 x, t 为 y,则由此可得 $(\xi + \eta, \xi - \eta)$ 的联合密度为 $\frac{1}{2}f\left(\frac{1}{2}(x + y)\right)f\left(\frac{1}{2}(x - y)\right)$ 。 另一方面,由卷积公式得 $\xi + \eta$ 和 $\xi - \eta$ 的密度分别为

$$g(x) = \int_{-\infty}^{\infty} f(x-s)f(s)ds, \quad h(y) = \int_{-\infty}^{\infty} f(y+t)f(t)dt.$$

故由 $\xi + \eta$ 与 $\xi - \eta$ 独立得

$$\frac{1}{2}f\left(\frac{1}{2}(x+y)\right)f\left(\frac{1}{2}(x-y)\right) = g(x)h(y).$$

令 $m(x) = \log f(x)$ (此处用了f(x) > 0),则有

$$m\left(\frac{1}{2}(x+y)\right) + m\left(\frac{1}{2}(x-y)\right) = \log g(x) + \log 2h(y) \circ$$

由假定知m(x)有二阶导数,上式对x求导得

$$m'\left(\frac{x+y}{2}\right)\left(\frac{x+y}{2}\right)_{x}+m\left(\frac{x-y}{2}\right)\left(\frac{x-y}{2}\right)_{x}=\left(\log g(x)\right)_{x}$$

再对y求一次导数得

$$\frac{1}{4}m''\left(\frac{1}{2}(x+y)\right) - \frac{1}{4}m''\left(\frac{1}{2}(x-y)\right) = 0.$$

对任意 u, v, 选择 x, y 使 $u = \frac{1}{2}(x+y)$, $v = \frac{1}{2}(x-y)$ 则由上式得 m''(u) - m''(v) = 0.

由 u, v 的任意性得 m''' = 常数,因而 $m(x) = a + bx + cx^2$,即有

 $f(x) = \exp(a + bx + cx^2).$

所以 ξ, η ,从而 $\xi + \eta$, $\xi - \eta$ 均匀正态分布。

44、解:(1)将弦的一端 A 固定,另一端 B 在圆周上等可能分布,记 ξ_1 表示沿逆时针方向 AB 弧长,则 ξ_1 在 $(0,2\pi)$ 上服从均匀分布,

$$P\{\vec{\Xi} : > \sqrt{3}\} = P\left\{\frac{2\pi}{3} < \xi_1 < \frac{4\pi}{3}\right\} = \int_{2\pi/3}^{4\pi/3} \frac{1}{2\pi} dx = \frac{1}{3}$$

(2) 假定弦垂直于某直径,取该直径为 x 轴,圆心为坐标原点,记 ξ_2 表示弦的中点坐标,则 ξ_2 在[-1, 1]上服从均匀分布,

$$P\{\vec{5}\vec{5} \iff \sqrt{3}\} = P\left\{-\frac{1}{2} < \xi_2 < \frac{1}{2}\right\} = \int_{-\frac{1}{2}}^{\frac{1}{2}} \frac{1}{2} dx = \frac{1}{2}$$

(3) 以圆心为原点建立直角坐标系 XOY,记弦中点的坐标为 $\eta = (\eta_1, \eta_2)$,则 η 在圆内 $\{(x,y): x^2+y^2 \leq 1\}$ 2 服从均匀分布,记 $D=\{(x,y): x^2+y^2 \leq \frac{1}{2}\}$,则

$$P\{$$
党长 $> \sqrt{3}\} = P\{\eta \in D\} = \iint_{x^2+y^2<\frac{1}{2}} \frac{1}{\pi} dxdy = \frac{1}{4}$

三种解法的随机变量虽都服从均匀分布,但由于随机变量不同,所以就得出了不同的结论。

45、证: (1) 若 $\omega \in f^{-1}\left(\bigcup_{\lambda \in \Lambda} B_{\lambda}\right)$,则 $f(\omega) \in \bigcup_{\lambda \in \Lambda} B_{\lambda}$,必存在某个 $\lambda_0 \in \Lambda$ 使 $f(\omega) \in B_{\lambda_0}$,亦有 $\omega \in f^{-1}(B_{\lambda_0})$,从而 $\omega \in \bigcup_{\lambda \in \Lambda} f^{-1}(B_{\lambda})$,

$$\therefore \bigcup_{\lambda \in \Lambda} f^{-1}(B_{\lambda}) \supset f^{-1}\left(\bigcup_{\lambda \in \Lambda} B_{\lambda}\right) \tag{1}$$

反之,若 $\omega \in \bigcup_{\lambda \in \Lambda} f^{-1}(B_{\lambda})$,必存在某个 $\lambda_0 \in \Lambda$ 使 $\omega \in f^{-1}(B_{\lambda_0})$ 亦有 $f(\omega) \in B_{\lambda_0}$,即

$$f(\omega) \in \bigcup_{\lambda \in \Lambda} B_{\lambda}$$
, $\lim \omega \in f^{-1} \left(\bigcup_{\lambda \in \Lambda} B_{\lambda} \right)$,

$$\therefore f^{-1}\left(\bigcup_{\lambda\in\Lambda}B_{\lambda}\right)\supset\bigcup_{\lambda\in\Lambda}f^{-1}(B_{\lambda}). \tag{2}$$

由(1),(2)式即得(和集的逆像等于每个集逆像的和)

$$f^{-1}\left(\bigcup_{\lambda\in\Lambda}B_{\lambda}\right)=\bigcup_{\lambda\in\Lambda}f^{-1}(B_{\lambda})$$
.

(2) 若 $\omega \in f^{-1}\left(\bigcap_{\lambda \in \Lambda} B_{\lambda}\right)$, 则 $f(\omega) \in \bigcap_{\lambda \in \Lambda} B_{\lambda}$, 即 $f(\omega)$ 属于每个 $B_{\lambda}(\lambda \in \Lambda)$,得 $\omega \in f^{-1}(B_{\lambda})$ (对任一 $\lambda \in \Lambda$),从而 $\omega \in \bigcap_{\lambda \in \Lambda} f^{-1}(B_{\lambda})$,

$$\therefore \bigcap_{\lambda \in \Lambda} f^{-1}(B_{\lambda}) \supset f^{-1} \left(\bigcap_{\lambda \in \Lambda} B_{\lambda}\right). \tag{3}$$

反之,若 $\omega \in \bigcap_{\lambda \in \Lambda} f^{-1}(B_{\lambda})$,则 ω 属于每个 $f^{-1}(B_{\lambda}) \in (\lambda \in \Lambda)$,亦有 $f(\omega)$ 属于每个

$$B_{\lambda}(\lambda \in \Lambda)$$
,即 $f(\omega) \in \bigcap_{\lambda \in \Lambda} B_{\lambda}$,从而 $\omega \in f^{-1} \left(\bigcap_{\lambda \in \Lambda} B_{\lambda}\right)$,
$$\therefore f^{-1} \left(\bigcap_{\lambda \in \Lambda} B_{\lambda}\right) \supset \bigcap_{\lambda \in \Lambda} f^{-1}(B_{\lambda}) . \tag{4}$$

由(3),(4)式即得(交集的逆像等于每个集逆像的交)

$$f^{-1}\left(\bigcap_{\lambda\in\Lambda}B_{\lambda}\right)=\bigcap_{\lambda\in\Lambda}f^{-1}(B_{\lambda})$$
.

由以上证明可得 $f^{-1}(\overline{B}) = \overline{f^{-1}(B)}$, 即互为对立事件的逆像也是互为对立的事件。

46、证: 必要性。设*ξ* 是随机变量,则对 $C \in B$ 有 $\{\omega : \xi(\omega) \in C\} \in F$,又 $(-\infty, x) \in B_1$, $\therefore \{\omega : \xi(\omega) < x\} = \{\omega : \xi(\omega) \in (-\infty, x) \in F$.

充分性。记 $M = \{A : A \subset R^1, (\omega : \xi(\omega) \in A) \in F\}$,现证 $M \neq R^1 + \sigma -$ 域。

- (1) $\{\omega : \xi(\omega) \in R^1\} = \Omega \in F$, $\text{th } R^1 \in M$.
- (2) 若 $C \in M$,由上题 $f^{-1}(\overline{C}) = \overline{f^{-1}(C)}$ 得

 $(\omega : \xi(\omega) \in \overline{C}) = \Omega - (\omega : \xi(\omega) \in C) \in F$,故 $\overline{C} \in M$ 对余集运算封闭。

(3) 设 $C_i \in M, \cdots$,由上题(1)中结论得 $\bigcup_{i=1}^{\infty} C_i \in M$,M 关于可列并集运算封闭。

由(1)一(3)知,M 是 σ - 域的集类。由条件知, $M \supset \{(-\infty,x): x \in R^1\}$, $\therefore M \supset S\{(-\infty,x): x \in R^1\} = B_1,$ 其中 S{A}表示由集类 A 产生的 σ - 域。由此得证 ξ 是一随机变量。

第四章 数字特征与特征函数

1. **M**:
$$E\xi = \sum_{k=0}^{\infty} k, \frac{a^k}{(1+a)^{k+1}} = \frac{1}{1+a} \left[\sum_{k=1}^{\infty} \left(\frac{a}{1+a} \right)^k \right], \quad \diamondsuit \frac{a}{(1+a)} = p, \quad \emptyset \ 0$$

$$\mathbb{E} \sum_{k=1}^{\infty} k p^{k} = p \left(\sum_{k=1}^{\infty} p^{k} \right)' = p \left(\frac{a}{1+a} \right)' = \frac{p}{\left(1-p\right)^{2}}, \quad \therefore E \xi = \frac{1}{1+a} \cdot \frac{\frac{a}{1+a}}{\left(1-\frac{a}{1+a}\right)^{2}} = a.$$

采用同样的方法并利用 $E\xi = a$ 得

$$E\xi^{2} = \frac{1}{1+a} \left[\sum_{k=1}^{\infty} k^{2} \left(\frac{a}{1+a} \right)^{k} \right] = \frac{1}{1+a} \sum_{k=1}^{\infty} k \left[(k-1) + 1 \right] p^{k}$$

$$= \frac{1}{1+a} \sum_{k=1}^{\infty} k p^{k} + \frac{1}{1+a} \sum_{k=1}^{\infty} k (k-1) p^{k}$$

$$= a + \frac{p^{2}}{1+a} \left(\sum_{k=1}^{\infty} p^{k} \right)^{n} = a + \frac{p^{2}}{1+a} \left[\frac{p}{(1-p)} \right]^{n} = a + \frac{p^{2}}{1+a} \cdot \frac{2}{(1-p)^{3}} = a + 2a^{2}$$

$$D\xi = E\xi^{2} - (E\xi)^{2} = (a+2a^{2}) - a^{2} = a(1+a)$$

2、解:设
$$\mu = \mu_1 + \mu^2 + \dots + \mu_n$$
,其中 $\mu_i = \begin{cases} 1, & \text{若第}i$ 次试验A出现,则

 $E\mu = \sum_{i=1}^{n} E\mu_{i} = \sum_{i=1}^{n} p_{i}$,由试验独立得诸 μ_{i} 相互独立,由此得

$$D\mu = \sum_{i=1}^{n} D\mu_{i} = \sum_{i=1}^{n} p_{i} (1 - p_{i}) .$$

- 3、解: η 服从两占分布,由第二章第 29 题得, $P\{\eta=1\}=P$ {事件 A 出现奇数次}= $\frac{1}{2}-\frac{1}{2}(1-2p)^n$, $P\{\eta=0\}=P\{$ 事件 A 出现偶数次}= $\frac{1}{2}+\frac{1}{2}(1-2p)^n$,所以 $E\eta=\frac{1}{2}-\frac{1}{2}(1-2p)^n$, $D\eta=\left[\frac{1}{2}-\frac{1}{2}(1-2p)^n\right]\left[\frac{1}{2}+\frac{1}{2}(1-2p)^n\right]=\frac{1}{4}-\frac{1}{4}(1-2p)^{2n}$.
- **4、解**: 设*ξ*表取一球的号码数。袋中球的总数为 $1+2+\cdots+n=\frac{1}{2}n(n+1)$,所以

$$P\{\xi = k\} = \frac{k}{\frac{1}{2}n(n+1)} = \frac{2k}{n(n+1)}, \qquad k = 1, 2, \dots, n.$$

$$E\xi = \sum_{k=1}^{n} \frac{2k}{n(n+1)} \cdot k = \frac{2}{n(n+1)} \cdot \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} = \frac{1}{3}(2n+1).$$

5、解:由于 μ 是分布,所以应有 $\sum_{n=0}^{\infty} P\{\mu = n\} = \sum_{n=0}^{\infty} A \cdot \frac{B^n}{n!} = 1$,即 $Ae^B = 1$, $A = e^{-B}$ 。

又由已知
$$E\mu = \sum_{n=0}^{\infty} n \cdot \frac{AB^n}{n!} = a$$
,即 $AB\sum_{n=0}^{\infty} \frac{B^{n-1}}{(n-1)!} = a$, $ABe^B = a$, $\therefore B = a$,

 $A=e^{-B}=e^{-a}.$

6、解: μ 表示摸出 c 个球中白球个数,摸 c 个球可视为不放回地摸 c 次。记

$$\xi_i = \begin{cases}
1, & \text{第}i$$
次摸到白球 $0, & \text{$\beta$i}$ 次摸到黑球 β_i 则 β_i 是 β_i

$$\frac{a}{(a+b)}$$
, $i=1,2,\cdots,c$ 。 所以 $E\xi_i=\frac{a}{(a+b)}$,

$$E\mu = \sum_{i=1}^{c} E\xi_i = c \cdot \frac{a}{a+b} = \frac{ac}{a+b}.$$

7、解:设 μ 表示抽出 k 张卡片的号码和, ξ_i 表示第 i 次抽到卡片的号码,则 $\mu = \xi_1 + \xi_2 + \cdots + \xi_k$,因为是放回抽取,所以诸 ξ_i 独立。由此得,对 $i = 1,2,\cdots,k$ 。

$$E\xi_i = \sum_{i=1}^n j \cdot \frac{1}{n} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n j = \frac{1}{n} \cdot \frac{n(n+1)}{2} = \frac{n+1}{2},$$

$$E\mu = E\xi_1 + E\xi_2 + \dots + E\xi_k = \frac{1}{2}k(n+1);$$

$$E\xi_i^2 = \sum_{i=1}^n j^2 \cdot \frac{1}{n} = \frac{1}{n} \cdot \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} = \frac{1}{6}(n+1)(2n+1)$$

$$D\xi_i = E{\xi_i}^2 - \left(E\xi_i\right)^2 = \frac{1}{6}(n+1)(2n+1) - \frac{1}{4}(n+1)^2 = \frac{1}{12}(n^2-1),$$

$$D\mu = D\xi_1 + D\xi_2 + \dots + D\xi_n = \frac{1}{12}k(n^2 - 1)$$
.

8 、 **解** : 设 μ 为 所 得 k 张 卡 片 上 号 码 之 和 。 对 $1 \le i_1 < \dots < i_k \le n$ 有 $P\{\mu = i_1 + i_2 + \dots + i_k\} = \frac{1}{C^k}, \text{ 由定义得}$

$$E\mu = \sum_{1 \le i_1 < \dots < i_k \le n} (i_1 + i_2 + \dots + i_k) \frac{1}{C_n^k} = \frac{C_{n-1}^{k-1}}{C_n^k} \sum_{m=1}^n m$$
 (*)

每次抽卡片 k 张称为一组,对于每个固定的卡片 m,在卡片 m 所在的组中,其余 k-1 张

卡片可以从剩下n-1张卡片中任意抽取,所以 m 总共被抽到的次数(或所在的组数)为 C_{n-1}^{k-1} ,转换成对 m 求和就得到上式。由此得

$$E\mu = \frac{k}{n} \cdot \frac{n(n+1)}{2} = \frac{k(n+1)}{2}.$$

为求方差, 先求 $E\mu^2$, 由定义得

$$E\mu^{2} = \sum_{1 \le i_{1} < \dots < i_{k} \le n} (i_{1} + i_{2} + \dots + i_{k})^{2} \cdot \frac{1}{C_{n}^{k}} = \frac{1}{C_{n}^{k}} \sum_{1 \le i_{1} < \dots < i_{k} \le n} \left[(i_{1}^{2} + \dots + i_{k}^{2}) + 2 \sum_{1 \le i < j \le k} i_{j} i_{j} \right]$$

$$= \frac{C_{n-1}^{k-1}}{C_{n}^{k}} \sum_{m=1}^{n} m^{2} = 2 \frac{C_{n-2}^{k-2}}{C_{n}^{k}} \sum_{1 \le i < j \le n} ij$$

其中前一个和式得来的理由同(*)式。为获得后一和式,仍考虑每次抽得的一组 k 张卡片。在卡片 i 和 j 所在的组中,其余 k-2 张卡片可以从其余 n-2 张卡片中任意抽取,所以卡片 i 和 j 同时被抽到的次数为 C_{n-2}^{k-2} ,即得第二个和式的系数。继续运算得

$$E\mu^{2} = \frac{k}{n} \sum_{m=1}^{n} m^{2} + \frac{2C_{n-2}^{n-2}}{C_{n}^{k}} \left[l(2+\cdots+n) + 2(3+\cdots+n) + \cdots + (n-1)n \right]$$

$$= \frac{k}{n} \cdot \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} + \frac{2k(k-1)}{n(n-1)} \sum_{m=1}^{n-1} m \left[\frac{n(n+1)}{2} - \frac{m(m+1)}{2} \right]$$

$$= \frac{k(n+1)(2n+1)}{6} + \frac{2k(k-1)}{n(n-1)} \left[\frac{n(n+1)}{2} \cdot \frac{n(n-1)}{2} - \frac{1}{2} \sum_{m=1}^{n-1} m^{3} - \frac{1}{2} \sum_{m=1}^{n-1} m^{2} \right]$$

$$= \frac{k(n+1)(2n+1)}{6} + k(k-1) \left[\frac{n(n+1)}{2} - \frac{(n-1)^{2}n^{2}}{4n(n-1)} - \frac{(n-1)n(2n-1)}{6n(n-1)} \right]$$

$$= \frac{1}{6}k(n+1)(2n+1) + k(k-1) \left[\frac{1}{2}n(n+1) - \frac{1}{4}n(n-1) - \frac{1}{6}(2n-1) \right]$$

$$= \frac{1}{6}k(n+1)(2n+1) + \frac{1}{12}k(k-1)(n+1)(3n+2)$$

$$\therefore D\mu = E\mu^{2} - (E\mu)^{2} = \frac{1}{12}k(n+1)(n-k).$$
9. i.e.
$$\sum_{k=1}^{\infty} P\{\xi \ge k\} = \sum_{k=1}^{\infty} \sum_{j=k}^{\infty} P\{\xi = j\}$$

$$= \{\xi = 1\} + P\{\xi = 2\} + P\{\xi = 3\} + \cdots + P\{\xi = 2\} + P\{\xi = 3\} + \cdots + P\{\xi = 3\} + \cdots$$

$$= \sum_{k=1}^{\infty} kP\{\xi = k\} = E\xi.$$

10、解:此题属于有放回抽样的情形,利用允许重复的排列计算。若 n 辆车的车牌号中最大号码为 k,则其中应至少有一个牌号为 k,所以有利场合数应为, k"与那些 n 个牌号中没有号码 k 的种数 (k-1)"之差,从而有

$$P\{\xi = k\} = \frac{\left[k^{n} - (k-1)^{n}\right]}{N^{n}}, \qquad k = 1, 2, \dots, N.$$

$$\therefore \qquad E\xi = \sum_{i=1}^{N} k \cdot \frac{k^{n} - (k-1)^{n}}{N^{n}} = N - \sum_{i=1}^{N-1} \frac{k^{n}}{N^{n}}.$$

11. **AP**:
$$E\xi = \int_{-\infty}^{\infty} \frac{1}{2\lambda} x e^{\frac{-|x-\mu|}{\lambda}} dx$$
 $(-x)t = \frac{(x-\mu)}{\lambda}$)
$$= \int_{-\infty}^{\infty} \frac{\lambda t + \mu}{2} e^{-|t|} dt = \int_{-\infty}^{\infty} \frac{\lambda t}{2} e^{-|t|} dt + \int_{-\infty}^{\infty} \frac{\mu}{2} e^{-|t|} dt = 0 + \mu = \mu.$$

$$D\xi = \int_{-\infty}^{\infty} \frac{1}{2\lambda} (x - \mu)^2 e^{\frac{-|x-\mu|}{\lambda}} \qquad (-x)t = \frac{(x - \mu)}{\lambda})$$

 $= \lambda^{2} \int_{-\infty}^{\infty} t^{2} e^{-t} dt = \lambda^{2} t^{2} (-e^{-t}) \Big|_{0}^{\infty} + 2\lambda^{2} \int_{0}^{\infty} t e^{-t} dt$ $= 2\lambda^{2} t (-e^{-t}) \Big|_{0}^{\infty} + 2\lambda^{2} \int_{0}^{\infty} t e^{-t} dt = 2\lambda^{2} (-e^{-t}) \Big|_{0}^{\infty} = 2\lambda^{2}.$

12、解:分子平均速度为

$$E\xi = \int_0^\infty x \frac{4x^2}{a^3 \sqrt{\pi}} e^{\frac{-x^2}{a^2}} dx \qquad (\diamondsuit t = \frac{x}{a})$$

$$= \int_0^\infty \frac{4t^3}{\sqrt{\pi}} e^{-t^2} \cdot a dt = \frac{2at^2}{\sqrt{\pi}} \left(-e^{-t^2} \right)_0^\infty + \frac{2a}{\sqrt{\pi}} \int_0^\infty 2t e^{-t^2} dt = \frac{2a}{\sqrt{\pi}} .$$

分子平均动能为

$$E\left(\frac{1}{2}m\xi^{2}\right) = \int_{0}^{\infty} \frac{1}{2}mx^{2} \frac{4x^{2}}{a^{3}\sqrt{\pi}} e^{\frac{-x^{2}}{a^{2}}} dx \qquad (\stackrel{\triangle}{\Rightarrow} t = \frac{x}{a})$$

$$= \int_{0}^{\infty} \frac{2ma^{2}}{\sqrt{\pi}} t^{4} e^{-t^{2}} dt = \frac{ma^{2}}{\sqrt{\pi}} t^{3} \left(-e^{-t^{2}}\right)_{0}^{\infty} + \frac{3ma^{2}}{2\sqrt{\pi}} \int_{0}^{\infty} e^{-t^{2}} dt$$

$$= \frac{3ma^{2}}{2\sqrt{\pi}} \times \frac{\sqrt{\pi}}{2} = \frac{3ma^{2}}{4} .$$

13、证:
$$\xi_1 \xi_2$$
 的联合密度为 $p(x,y) = \exp \left\{ -\frac{(x-a)^2}{2\sigma^2} - \frac{(y-a)^2}{2\sigma^2} \right\}$

$$\therefore E \max(\xi_1, \xi_2) = \iint \max(x, y) p(x, y) dx dy
= \int_{-\infty}^{\infty} dx \int_{-\infty}^{x} x p(x, y) dy + \int_{-\infty}^{\infty} dx \int_{x}^{\infty} y p(x, y) dy$$

(利用密度函数的积分值为1,减a再加a)

$$= \int_{-\infty}^{\infty} dx \int_{-\infty}^{x} (x-a) p(x,y) dy + \int_{-\infty}^{\infty} dx \int_{x}^{\infty} (y-a) p(x,y) dy + a$$

(在前一积分中交换积分次序,在后一积分中交换 x 与 y 的记号)

$$= \int_{-\infty}^{\infty} dy \int_{y}^{\infty} (x - a) p(x, y) dx + \int_{-\infty}^{\infty} dy \int_{y}^{\infty} (y - a) p(x, y) dx + a$$

$$= a + 2 \int_{-\infty}^{\infty} \frac{1}{2\pi\sigma^{2}} e^{-\frac{(y - a)^{2}}{2\sigma^{2}}} dy \int_{y}^{\infty} (x - a) e^{-\frac{(x - a)^{2}}{2\sigma^{2}}} dx$$

$$(\diamondsuit \frac{(y-a)}{\sigma} = t)$$

$$= a + \frac{1}{\pi} \int_{-\infty}^{\infty} \sigma e^{-t^2} dt = a + \frac{\sigma}{\pi} \sqrt{\pi} = a + \frac{\sigma}{\sqrt{\pi}}.$$

14.
$$i E: E \xi = \int_{-\infty}^{\infty} x dF(x) = \int_{-\infty}^{\infty} x dF(x) + \int_{0}^{\infty} x dF(x) = \int_{-\infty}^{0} x dF(x) - \int_{0}^{\infty} x d(1 - F(x))$$

$$= xF(x)\Big|_{-\infty}^{0} - \int_{-\infty}^{0} F(x) dx - x(1 - F(x))\Big|_{0}^{\infty} + \int_{0}^{\infty} (1 - F(x)) dx$$

由均值存在得 $\int_{-\infty}^{\infty} |x| dF(x) < \infty$,

$$\therefore \quad 0 \le AF(-A) \le \int_{-\infty}^{-A} |x| \, dF(x) \to 0 \quad (\stackrel{\text{\tiny M}}{=} A \to +\infty) \,,$$

$$0 \le B(1 - F(B)) \le \int_{B}^{\infty} |x| \, dF(x) \to 0 \quad (\stackrel{\text{de}}{=} B \to +\infty)$$

以此代入
$$E\xi$$
的计算式即得 $E\xi = \int_0^\infty (1 - F(x)) dx - \int_{-\infty}^0 F(x) dx$ 。