### 引例

从同一型号同一批次的反坦克弹中任抽一发反坦克弹射击目标,观测命中情况。设A代表"命中"这一事件,求P(A)?





## 频率的定义

在相同条件下,进行了n次试验,

在这n次试验中,事件A发生的次数 $n_A$ 称为事件A发生的**频数**.

比值  $n_A/n$  称为事件A发生的**频率**, 记为  $f_n(A)$ 



# 频率的性质

$$\square$$
  $0 \le f_n(A) \le 1$ 

$$\Box f_n(S) = 1$$

 $\Box$  事件A,B互斥,则

可推广到有限个两两互斥事件的和事件

# 下面我们从几个试验入手,揭示随机事件一个极其重要的特征:

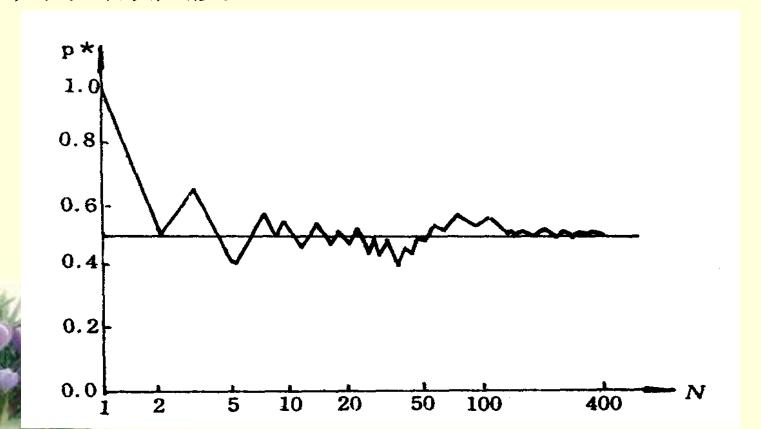
# 频率稳定性



### 例1

## 掷硬币试验

掷一枚均匀硬币,记录前400次掷硬币试验中频率 P\*的波动情况。 掷一枚硬币,正面出现频率的趋势(横轴为对数尺度)



### 例2

Dewey G. 统计了约438023个英语单词中各字母出现的频率,发现各字母出现的频率,发现各字母出现的频率不同:

A: 0.0788 B: 0.0156 C: 0.0268 D: 0.0389

E: 0.1268 F: 0.0256 G: 0.0187 H: 0.0573

I: 0.0707 J: 0.0010 K: 0.0060 L: 0.0394

M: 0.0244 N: 0.0706 O: 0.0776 P: 0.0186

Q: 0.0009 R: 0.0594 S: 0.0634 T: 0.0987

U: 0.0280 V: 0.0102 W: 0.0214 X: 0.0016

Y: 0.0202 Z: 0.0006

# 频率稳定性

在充分多次试验中,事件的频率总在一个定值附近摆动,而且,试验次数越多,一般来说摆动越小.这个性质叫做频率的稳定性.



## 概率的频率定义

在一组不变的条件下,重复作n次试验,记m是n次试验中事件A发生的次数。

当试验次数n很大时,如果频率m/n稳定地 在某数值p附近摆动,而且一般地说,随着 试验次数的增加,这种摆动的幅度越来越小,

称数值p为事件A在这一组不变的条件

下发生的概率,记作P(A)=p.

### 对概率的频率定义评价

### 缺点



不可能对每一个事件都做大量试验,以求得频率



无法给出确切的概率值





提供了估计事件发生可能性大小的方法:



提供了一种检验理论正确与否的准则.

# 频率的性质

 $\square$   $0 \le f_n(A) \le 1$ 

一 非负性

规范性

 $\Box$  事件A,B互斥,则

$$f_n(A \cup B) = f_n(A) + f_n(B) \quad ---$$

可加性

可推广到有限个两两互斥事件的和事件

由频率稳定性和频率性质得到启发

### 概率的公理化定义

设试验E的样本空间为Ω,事件域为3,P为 定义在事件域3上的一维实函数

 $P: \mathfrak{I} \to \mathbb{R}^1$ 

$$A \rightarrow P(A)$$

该一维实函数满足下面条件

非负性:对任一事件A,有 $P(A) \ge 0$ ;

规范性:对必然事件 $\Omega$ ,有 $P(\Omega)=1$ ;

可列可加性: 若事件 $A_1,A_2,...,A_k,...$ 互不相容,则

$$P(igcup_{k=1}^{\infty}A_k)=\sum_{k=1}^{\infty}P(A_k)$$

那么称P(A)为事件A的概率, 称(Ω, Σ, P)为一概率空间

概率的公理化理论由前苏联数学家柯尔莫 哥洛夫(А.Н.Колмогоров)1933年建立.



# 思考

概率的公理化定义是否给出了概率的计算方法



### 概率的性质

$$(1) P(\phi) = 0$$

(2) 有限可加性:

 $若A_1$ ,  $A_2$ , ...,  $A_n$ 互不相容,

则

$$P(\bigcup_{k=1}^{n} A_k) = \sum_{k=1}^{n} P(A_k)$$

### 证明

$$1. P(\phi) = 0$$

曲可列可加性知:
$$P(\phi) = P(\bigcup_{n=1}^{\infty} A_n) = \sum_{n=1}^{\infty} P(A_n) = \sum_{n=1}^{\infty} P(\phi)$$
  
∴  $P(\phi) = 0$ 



### 证明

2. 有限可加性 若
$$A_1, A_2, ..., A_n$$
互不相容 , 则 $P(\bigcup_{k=1}^n A_k) = \sum_{k=1}^n P(A_k)$ 

证明: 
$$\diamondsuit A_{n+1} = A_{n+2} = \dots = \phi$$
 则有 $A_i A_j = \phi, i \neq j, i, j = 1, 2, \dots$ 

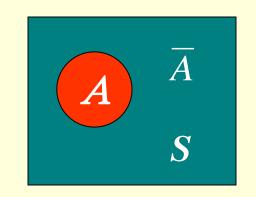
曲可列可加性知:
$$P(\bigcup_{i=1}^{n} A_i)$$
 
$$= P(\bigcup_{i=1}^{\infty} A_i) = \sum_{n=1}^{\infty} P(A_n)$$
 
$$= \sum_{i=1}^{n} P(A_i) + \sum_{i=n+1}^{\infty} P(A_i) = \sum_{i=1}^{n} P(A_i) + 0 = \sum_{i=1}^{n} P(A_i)$$



### (3) 逆事件的概率

对事件A,有

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



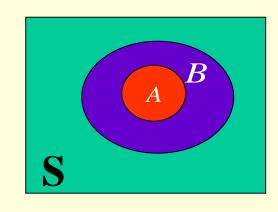


### (4) 若A⊂B,则有

$$P(B-A) = P(B)-P(A)$$

$$P(A) \le P(B)$$

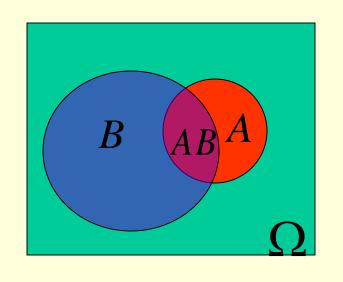
特别地,对任何事件A,都有P(A)≤1;





### (5) (加法公式)对任何两个事件A, B, 都有

$$P(A \cup B) = P(A) + P(B) - P(AB)$$



$$A \cap (B - AB) = \phi$$

$$P(A \cup B) = P(A \cup (B - AB))$$
$$= P(A) + P(B - AB)$$

又因  $AB \subset B$ 

再由性质 3便得

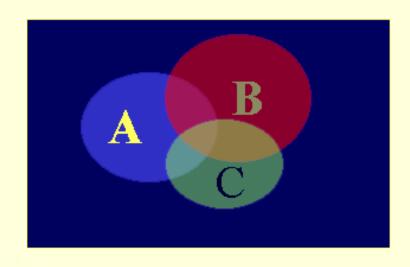
$$P(A \cup B) = P(A) + P(B) - P(AB)$$

### 推广到多个事件

三个事件和的概率为

$$P(A \cup B \cup C) = P(A) + P(B) + P(C) - P(AB) - P(BC)$$

$$-P(AC) + P(ABC)$$



# (6) 对任何n个事件 $A_1$ , $A_2$ , ..., $A_n$ , 都有

$$P(\bigcup_{k=1}^{n} A_{k}) = \sum_{k=1}^{n} P(A_{k}) - \sum_{1 \le k_{1} < k_{2} \le n} P(A_{k_{1}} A_{k_{2}}) + \dots + \\ + (-1)^{m-1} \sum_{1 \le k_{1} \le \dots \le k_{m} \le n} P(A_{k_{1}} A_{k_{2}} \dots A_{k_{m}}) + \\ + \dots + (-1)^{n-1} P(\bigcap_{k=1}^{n} A_{k})$$

### 例1

设
$$P(A)=1/3$$
,  $P(B)=1/2$ 

(1) 若事件A与B互不相容,求 P(BA)

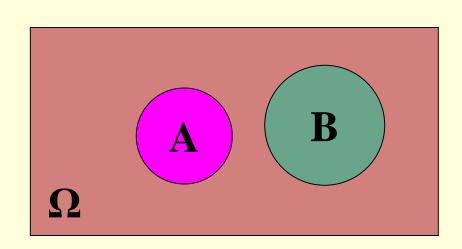
(2) 若 $A \subset B$ ,求  $P(B\overline{A})$ 

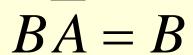
(3) 若P(AB)=1/8, 求  $P(B\overline{A})$ 



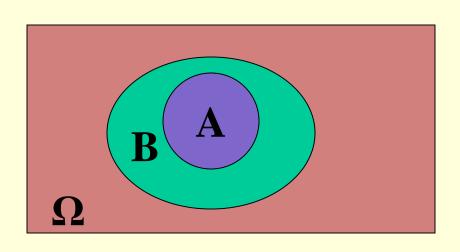
设P(A)=1/3, P(B)=1/2

(1) 若事件A与B互不相容,求  $P(B\overline{A})$ 



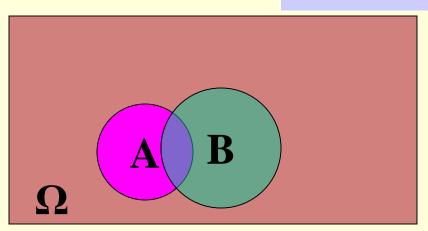


(2) 若 $A \subset B$ ,求  $P(B\overline{A})$ 



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

(3) 若P(AB)=1/8, 求  $P(B\overline{A})$ 



$$BA = B - AB$$

$$P(BA) = P(B) - P(AB)$$

例2 设元件盒中装有50个电阻,20个电感,30个 电容,从盒中任取30个元件,求所取元件中 至少有一个电阻同时至少有一个电感的概率.

解:设 $A=\{$ 所取元件中至少有一电阻 $\}$ 

 $B=\{$  所取元件中至少有一电感 $\}$ 

所求概率为P(AB)

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

$$=1-[\boldsymbol{P}(\overline{A})+\boldsymbol{P}(\overline{B})-\boldsymbol{P}(\overline{A}\ \overline{B})]$$

$$P(AB) = 1 - [P(\overline{A}) + P(\overline{B}) - P(\overline{A} \overline{B})]$$

$$= 1 - \frac{\binom{50}{30} + \binom{80}{30} - 1}{\binom{100}{30}}$$



# 例3 甲、乙两人先后从52张牌中各抽取13张, 求甲或乙拿到4张A的概率.

- 1) 甲抽后不放回,乙再抽;
- 2) 甲抽后将牌放回,乙再抽

解: 设 $A = \{ \text{甲拿到4张A} \}$ ,  $B = \{ \text{乙拿到4张A} \}$ 

所求为P(AUB)

1)A、B互斥

$$P(A \cup B) = P(A) + P(B)$$

$$=\frac{C_{48}^9}{C_{52}^{13}} + \frac{C_{48}^{13}C_{35}^9}{C_{52}^{13}C_{39}^{13}}$$

计算P(A)和P(B)时用古典概型

解:设 $A=\{\mathbb{P}_{1}\}$  和  $B=\{\mathbb{Z}_{2}\}$  和  $B=\{\mathbb{Z}_{3}\}$  的  $B=\{\mathbb{Z}_{4}\}$  的

2) A、B相容

$$P(A \cup B)=P(A)+P(B)-P(AB)$$

$$=\frac{2C_{48}^9}{C_{52}^{13}}-\frac{C_{48}^9C_{48}^9}{C_{52}^{13}C_{52}^{13}}$$



休息片刻继续

例4









某人将三封写好的信随机装入三个写好 地址的信封中,问没有一封信装对地址 的概率是多少?

 $\mathcal{L}_{A=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcal{L}_{A}=\{\mathcalL}_{A}=\{\mathcalL}_{A}=\{\mathcalL_{A}=\{\mathcalL_{A}=\{\mathcalL}_{A}=\{\mathcal$ 

 $\overline{A}$ ={至少有一封信装对地址} 则

设 $A_i = \{ \hat{\mathbf{x}} : \hat{\mathbf{$ 





$$\overline{A} = A_1 \cup A_2 \cup A_3$$

#### 应用加法公式

$$P(\overline{A}) = P(A_1 \cup A_2 \cup A_3)$$

$$= P(A_1) + P(A_2) + P(A_3) - P(A_1 A_2)$$

$$- P(A_1 A_3) - P(A_2 A_3) + P(A_1 A_2 A_3)$$

$$\not = P(A_1) = P(A_2) = P(A_3) = \frac{2!}{3!} = \frac{1}{3}$$

$$P(A_1 A_2) = P(A_1 A_3) = P(A_2 A_3) = \frac{1}{3!} = \frac{1}{6}$$

$$P(A_1 A_2 A_3) = \frac{1}{3!} = \frac{1}{6}$$

代入计算  $P(\overline{A})$  的公式中

$$P(\overline{A}) = P(A_1 + A_2 + A_3)$$

$$= 3 \cdot \frac{2!}{3!} - 3 \cdot \frac{1}{3!} + \frac{1}{3!}$$

$$= 1 - \frac{1}{2!} + \frac{1}{3!} = \frac{2}{3}$$

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

$$=\frac{1}{2!}-\frac{1}{3!}=\frac{1}{3}$$

推广到n封信,用类似的方法可得: 把n 封信随机地装入n个写好地 址的信封中,没有一封信配对的 概率为:

$$1 - \left(1 - \frac{1}{2!} + \frac{1}{3!} - \dots + (-1)^{n-1} \frac{1}{n!}\right)$$

$$= \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \dots + (-1)^n \frac{1}{n!}$$

实际中的各种配对问题

学生和学习证配对;

人和自己的帽子配对;

两副扑克牌配对;

球箱号码配对...

你还可以举出其它配对问题,并提出其中要回答的概率问题,留作课下练习.