

需要熟练掌握的算法理论基础

Hailiang Zhao @ ZJU.CS.CCNT

<http://hliangzhao.me>

当前版本：2021年6月22日

一 概率论、数理统计与信息论

1 正确区分概率空间、样本点、事件、事件的组合、随机变量等概念。

(1) 概率空间：离散概率空间 (Ω, \Pr) 由⁽¹⁾一个非空可数集合 Ω 和⁽²⁾定义在其上的概率质量函数 (pmf) $\Pr: \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ 组成。要求 $\forall \omega \in \Omega, \Pr[\omega] \geq 0$ 且 $\sum_{\omega \in \Omega} \Pr[\omega] = 1$ 。每一个 $\omega \in \Omega$ 称为样本点。

同理可定义连续概率空间。如无特别指出，下文的内容定义在离散概率空间上。

(2) 事件的定义及其性质：

事件是非空可数集合 Ω 的一个子集（因此必然也是可数的），事件 A 发生的概率定义为：

$$\Pr[A] := \sum_{\omega \in A} \Pr[\omega]$$

事件的组合通常用逻辑运算符号来描述，如 $A \wedge B$ 、 $A \vee B$ 、 $\neg A$ 等。

（相交）如果 $A \wedge B = \emptyset$ ，那么我们称事件 A 和 B 是不相交的（disjoint as sets）；

（独立）事件 A 和 B 是独立的（independent）当且仅当 $\Pr[A \wedge B] = \Pr[A] \cdot \Pr[B]$ ；

（相互独立）事件的集合 $\{A_i | i \in I\}$ 相互独立（fully/mutually independent）当且仅当

$$\Pr \left[\bigwedge_{i=1}^n A_i \right] = \prod_{i=1}^n \Pr[A_i]$$

（成 k 对独立）事件的集合 $\{A_i | i \in I\}$ 是 k -wise independent 如果 $\{A_i | i \in I\}$ 的每一个由 k 个事件组成的子集都是相互独立的；当 $k = 2$ 时，我们称 $\{A_i | i \in I\}$ 是成对独立的（pairwise independent）。

若对于任意的 k 均有 $\{A_i | i \in I\}$ 是 k -wise independent，则 $\{A_i | i \in I\}$ 是相互独立的。

（条件概率）对于任意两个事件 A 和 B 且 $\Pr[B] > 0$ ，则在 B 发生的条件下 A 发生的概率为

$$\Pr[A|B] = \frac{\Pr[A \wedge B]}{\Pr[B]}$$

组合事件的一些恒等式：

• Union bound：对于任意事件 A_1, A_2, \dots, A_n 有

$$\Pr \left[\bigwedge_{i=1}^n A_i \right] \leq \prod_{i=1}^n \Pr[A_i]$$

• Disjoint union：如果 A_1, A_2, \dots, A_n 是成对不相容的，即 $\forall i \neq j, A_i \cap A_j = \emptyset$ ，则

$$\Pr \left[\bigvee_{i=1}^n A_i \right] = \sum_{i=1}^n \Pr[A_i]$$

• The principle of inclusion-exclusion：对于任意有穷事件集合 $\{A_1, A_2, \dots, A_n\}$ ，有

$$\Pr\left[\bigvee_{i=1}^n A_i\right] = 1 - \sum_{I \subseteq \{1, \dots, n\}} (-1)^{|I|} \Pr\left[\bigwedge_{i \in I} A_i\right]$$

$n = 2$ 的时候有

$$\Pr[A \vee B] = \Pr[A] + \Pr[B] - \Pr[A \wedge B]$$

- Independent union: 如果 $\{A_1, A_2, \dots, A_n\}$ 是相互独立的, 则

$$\Pr\left[\bigvee_{i=1}^n A_i\right] = 1 - \prod_{i=1}^n (1 - \Pr[A_i])$$

$n = 2$ 的时候有

$$\Pr[A \vee B] = 1 - (1 - \Pr[A])(1 - \Pr[B])$$

- Bayes' Theorem: 对于任意事件 A 和 B , 如果 $\Pr[A] \neq 0, \Pr[B] \neq 0$, 则根据条件概率的定义可得

$$\Pr[A|B] \Pr[B] = \Pr[A \wedge B] = \Pr[B|A] \Pr[A]$$

- Law of total probability: 设 $\{B_n: n = 1, 2, \dots\}$ 是概率空间 Ω 的有限或可数无限的分割, 且每个集合可数, 则对任意事件 A 有:

$$\Pr[A] = \sum_n \Pr[A \wedge B_n] = \sum_n \Pr[A|B_n] \Pr[B_n]$$

- (3) (随机变量) 随机变量 X 是一个从 Ω 到某个数值集合 V 的一个映射($X(\omega \in \Omega) = x \in V$)。随机变量既不随机, 也不是一个变量, 而是一个函数。显然 $\Pr[X = x] = \Pr[A := \{\omega \in \Omega | X(\omega) = x\}]$ 。定义在随机变量上的任意概念总应当回归到事件这一底层概念上去理解。

随机变量 X 的(累积)分布函数 CDF 如下:

$$\text{CDF}_X(X \leq x) = \Pr[X \leq x] = \Pr[A := \{\omega \in \Omega | X(\omega) \leq x\}]$$

- (4) (期望) 定义在随机变量上的期望:

$$E[X] = \sum_x x \cdot \Pr[X = x] \quad (\text{离散})$$

$$E[X] = \int_{-\infty}^{\infty} x f_X(x) dx \quad (\text{连续})$$

其中 f_X 是随机变量 X 的概率密度函数。

若 X 为任意整数随机变量, 则

$$E[X] = \sum_{x \geq 1} (\Pr[X \geq x] - \Pr[X \leq -x])$$

(通过等价代换 $\Pr[X = x] = \Pr[X \geq x] - \Pr[X \geq x + 1]$ 证明)

(条件期望) 事件 A 发生的情况下随机变量 X 的条件期望:

$$E[X|A] := \sum_x x \cdot \Pr[X = x|A] = \sum_x \frac{x \cdot \Pr[X = x \wedge A]}{\Pr[A]} = \sum_x \frac{x \cdot \Pr[\{\omega \in A | X(\omega) = x\}]}{\Pr[A]}$$

(离散-全期望展开) 对于任意事件 A (随机变量 A), 下面两个式子成立:

$$E[X] = E[X|A] \cdot \Pr[A] + E[X|\neg A] \Pr[\neg A]$$

$$E[X] = \sum_a E[X|A = a] \cdot \Pr[A = a]$$

(连续-全期望展开) 我先给出联合概率密度相关的定义, 再阐述全期望展开公式。

- ◆ 设二元随机变量 (X, Y) 的分布函数为 $CDF(x, y)$, 其联合概率密度函数为 $f(x, y)$, 显然根据定义有

$$CDF(x, y) = \Pr[X \leq x, Y \leq y] = \int_{-\infty}^x \int_{-\infty}^y f(u, v) dudv$$

$$CDF(\infty, \infty) = 1$$

- ◆ 边缘分布函数:

$$CDF_X(x) = \Pr[X \leq x] = \int_{-\infty}^x \int_{-\infty}^{\infty} f(u, v) dudv = CDF(x, \infty)$$

$$CDF_Y(y) = \Pr[Y \leq y] = \int_{-\infty}^{\infty} \int_{-\infty}^y f(u, v) dudv = CDF(\infty, y)$$

- ◆ 边缘密度函数:

$$f_X(x) = \lim_{\Delta x \rightarrow \infty} \frac{CDF_X(x + \Delta x) - CDF_X(x)}{\Delta x} = \lim_{\Delta x \rightarrow \infty} \frac{\int_x^{x+\Delta x} \int_{-\infty}^{\infty} f(u, v) dudv}{\Delta x} = \int_{-\infty}^{\infty} f(x, v) dv$$

$$f_Y(y) = \int_{-\infty}^{\infty} f(u, y) du$$

- ◆ 条件密度函数: 在 $Y = y$ 的条件下, X 的条件密度函数记为 $f_{X|Y}(x|y)$, 则

$$f_{X|Y}(x|y) = \lim_{\Delta x \rightarrow \infty} \frac{\Pr[x \leq X \leq x + \Delta x | Y = y]}{\Delta x} = \lim_{\Delta x \rightarrow \infty} \lim_{\Delta y \rightarrow \infty} \frac{\Pr[x \leq X \leq x + \Delta x, y \leq Y \leq y + \Delta y]}{\Delta x \Pr[y \leq Y \leq y + \Delta y]}$$

$$= \lim_{\Delta x \rightarrow \infty} \lim_{\Delta y \rightarrow \infty} \frac{\int_x^{x+\Delta x} \int_y^{y+\Delta y} f(u, v) dudv}{\Delta x \int_{-\infty}^{\infty} \int_y^{y+\Delta y} f(u, v) dudv} = \lim_{\Delta y \rightarrow \infty} \frac{\int_y^{y+\Delta y} f(x, v) dv}{\int_{-\infty}^{\infty} \int_y^{y+\Delta y} f(u, v) dudv}$$

$$= \lim_{\Delta y \rightarrow \infty} \frac{\int_y^{y+\Delta y} f(x, v) dv}{\int_{-\infty}^{\infty} \int_y^{y+\Delta y} f(u, v) dudv} = \frac{f(x, y)}{\int_{-\infty}^{\infty} f(u, y) du} = \frac{f(x, y)}{f_Y(y)}$$

因此, 对于两个连续的随机变量 X 和 Y , 它们的联合概率密度为

$$f(x, y) = f_{X|Y}(x|y)f_Y(y) = f_{Y|X}(y|x)f_X(x)$$

因此条件期望 $E[X|Y = y]$ 为

$$E_X[X|Y = y] = \int_{-\infty}^{\infty} x f_{X|Y}(x|y) dx = \int_{-\infty}^{\infty} x \frac{f(x, y)}{f_X(x)} dx$$

且有

$$\begin{aligned}
 E_Y[E_X[X|Y]] &= \int_{-\infty}^{\infty} E_X[X|y] f_Y(y) dy = \int_{-\infty}^{\infty} \int_{-\infty}^{\infty} x f_{X|Y}(x|y) dx f_Y(y) dy \\
 &= \int_{-\infty}^{\infty} x \int_{-\infty}^{\infty} f_{X|Y}(x|y) f_Y(y) dy dx = \int_{-\infty}^{\infty} x \left[\int_{-\infty}^{\infty} f(x, y) dy \right] dx = \int_{-\infty}^{\infty} x [f_X(x)] dx \\
 &= E_X[X]
 \end{aligned}$$

所以可以得到全期望展开式：

$$E_Y[E_X[X|Y]] = E_X[X]$$

(5) 随机变量的独立性 (由事件的独立性引申而来)：

(定义) 如果对于任意的 x 和 y ，事件 $\{\omega \in \Omega | X(\omega) = x\}$ 和事件 $\{\omega \in \Omega | Y(\omega) = y\}$ 是独立的，即

$$\Pr[X = x \wedge Y = y] = \Pr[X = x] \cdot \Pr[Y = y] \text{ 或 } \Pr[X = x | Y = y] = \Pr[X = x]$$

对任意的 x 和 y 恒成立，则随机变量 X 和 Y 是独立的。这意味着，知道其中一个随机变量的取值不会对知道另一个随机变量的分布有任何帮助。一组随机变量 X_1, X_2, \dots, X_n 相互独立当且仅当对于任意的 x_1, x_2, \dots, x_n 有

$$\Pr \left[\bigwedge_{i=1}^n (X_i = x_i) \right] = \prod_{i=1}^n \Pr [X_i = x_i]$$

(对期望的影响) 如果定义在实数域的随机变量 X 和 Y 是独立的，则

$$E[X \cdot Y] = \sum_x \sum_y xy \Pr[X = x, Y = y] = \sum_x x \Pr[X = x] \cdot \sum_y y \Pr[Y = y] = E[X] \cdot E[Y]$$

且对于任意给定函数 f ，都有 $f(X)$ 和 $f(Y)$ 独立。反之不一定成立。同理，如果定义在实数域的一组随机变量 X_1, X_2, \dots, X_n 相互独立，则

$$E \left[\prod_{i=1}^n X_i \right] = \prod_{i=1}^n E[X_i]$$

且对于任意给定函数 f ，都有 $\{f(X_1), f(X_2), \dots, f(X_n)\}$ 相互独立。反之不一定成立。

不论 X_1, X_2, \dots, X_n 是否独立，总有

$$E \left[\sum_{i=1}^n (\alpha_i \cdot X_i) \right] = \sum_{x_1, \dots, x_n} \sum_{i=1}^n \alpha_i x_i \Pr[X_i = x_i] = \sum_{i=1}^n (\alpha_i \cdot E[X_i])$$

- 2 一种常见的问题是：已知随机变量 X 的 pdf 且 $Y = f(X)$ ，求解随机变量 Y 的 pdf。利用 pdf 和 CDF 之间的转换关系以及 $Y = f(X)$ 这个等价代换即可求解。
- 3 需要记住一些常用的概率分布的随机变量的定义、pmf/pdf 以及期望的计算。包括均匀分布、伯努利分布、二项分布、几何分布、泊松分布、指数分布。
- 4 推导泊松分布和指数分布的 pdf:

(1) 泊松分布：将一个时间段切分成等大小的时间片，每个时间片内事件只有“发生”和“不发生”两种情形（伯努利分布），泊松分布的随机变量就是该二项分布在时间片个数趋于无穷时事件发生的个数；

将该随机变量记为 X ，事件发生的概率为 p ，则 $P(X = k) = \lim_{n \rightarrow \infty} \binom{n}{k} p^k (1-p)^{n-k}$ 。因为二项分布

的期望值 $E[X] = np$ ，不妨记为 μ ，则 $p = \frac{\mu}{n}$ ，带回上式可得 $P(X = k) = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\mu^k}{k!} e^{-\mu}$ 。

- (2) 指数分布：若某事件在给定时间段内发生的次数服从泊松分布，那么指数分布的随机变量就是该事件前后两次发生的时间间隔。

引入时间参数 t ：令 $\mu = \lambda t$ ，当 $t = 1$ 时表示一个单位时间段内事件发生的次数， $t = \frac{1}{2}$ 则是半个单

位时间段内事件发生的次数。此时 $P(X = k, t) = \frac{(\lambda t)^k}{k!} e^{-\lambda t}$ 。令 $Y =$ 两个事件发生的时间间隔，则

$Y > t$ 的概率等价于 t 时间内事件发生0次的概率。所以

$$P_Y(Y \leq t) = 1 - P_Y(Y > t) = 1 - P(X = 0, t) = 1 - e^{-\lambda t}$$

因为 t 是定义在非负数上的，所以 $t < 0$ 时 $P_Y(Y \leq t) = 0$ 。基于此CDF可以写出pdf。

- 5 指数分布（连续）和几何分布（离散）具有无记忆性。即

$$P(X > s + t | X > s) = P(X > t)$$

本公式依据指数分布的pdf和条件概率可以直接得到。

这意味着，事件发生的概率并不会伴随着等待的时间变长而增加，事件第 $n + 1$ 次发生与第1次发生概率一样，不会因为已经发生了 n 次而改变。这一结论与人类的本能“赌徒心理”正好相反。比特币基于PoW的共识机制正是利用了这种无记忆性。在任意时刻加入对nonce的猜测，都不会改变猜中的概率。这就给予了矿工们“与算力成比例的”优势。

- 6 使用贝叶斯定理求解问题的关键：正确地识别问题中的条件概率。

- 7 学会使用概率论解决实际问题：

- (1) 对应任意硬币（可能被做假，不妨假设正面落下的概率为 p ），通过如下方法总能产生公平的抛硬币效果：

```
VonNeumannCoin():
  x ← BiasedCoin()
  y ← BiasedCoin()
  if x ≠ y
    return x
  else
    return VonNeumannCoin()
```

Proof: 若停机，则必然有 $x \neq y$ ，所以 $\Pr[x = 0 \wedge y = 1 | x \neq y] = \Pr[x = 1 \wedge y = 0 | x \neq y] = \frac{pq}{2pq} =$

$\frac{1}{2}$ 。令随机变量 T 为 $BiasedCoin()$ 被调用的次数，则

$$E[T] = E[T | x \neq y] \cdot \Pr[x \neq y] + [T | x = y] \cdot \Pr[x = y]$$

其中 $\Pr[x \neq y] = 2pq$ ， $E[T | x \neq y] = 2$ （因为结束了）， $\Pr[x = y] = 1 - 2pq$ ， $E[T | x = y] = 2 + E[T]$ （递归调用），所以可求得 $E[T] = \frac{1}{pq}$ 。

- (2) 假设有 n 种不同的卡，每次买一包干脆面可以抽出一种卡。假设买了 n 包干脆面，可以抽出多少张不同的卡？为了收集到全部种类的卡，至少要买几包干脆面？

对应第 i 种卡，定义随机变量 $X_i \in \{0, 1\}$ 表示我们是否拥有它。定义随机变量 X 表示我们拥有的、不同种类的卡的个数，显然有 $X = \sum_{i=1}^n X_i$ ，所以有 $E[X] = \sum_{i=1}^n E[X_i] = \sum_{i=1}^n \Pr[X_i = 1]$ 。在 n 次购买

中，我们没有抽到第*i*种卡的概率为 $(1 - \frac{1}{n})^n \approx \frac{1}{e}$ （因为每次购买抽出某种卡的概率服从 iid），所以 $E[X] = \frac{n}{e} \approx 0.632n$ 。

设 $T(n)$ 为收集了*n*种卡所购买的干脆面的包数。将购买行为划分为*n*个阶段，第*i*个阶段在抽到第*i*种卡之后停止。用 $T_i(n)$ 表示第*i*个阶段购买的干脆面的包数。则 $T(n) = \sum_{i=1}^n T_i(n)$ 。在第*i*个阶段，抽到一张新卡的概率为 $\frac{n-(i-1)}{n}$ ，此时 $T_i(n)$ 实际上是一个几何分布的随机变量，根据几何分布的期望可知 $E[T_i(n)] = \frac{n}{n-i+1}$ ，所以

$$E[T(n)] = \sum_{j=1}^n \frac{n}{j} = n(1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{n})$$

后面这个几何级数满足 $\ln(n+1) \leq \sum_{j=1}^n \frac{1}{j} \leq \ln(n) + 1$ （借助每段函数 $\frac{1}{j}$ 的上下界函数的积分来计算，具体步骤参见二-6），所以至少要买 $\Theta(n \log(n))$ 包。

8 对于给定的随机变量，和期望值相差给定距离的取值发生的概率是多少？

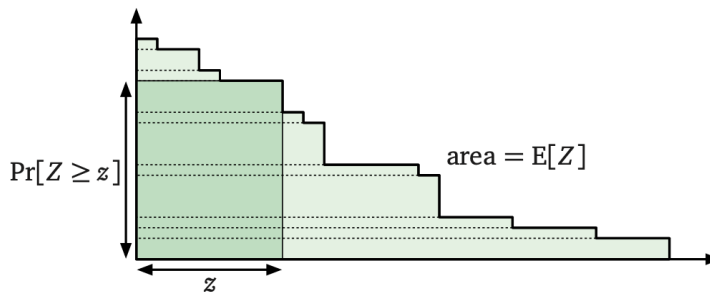
随着对随机变量的独立性的要求越来越高，接下来给出的估计逐步精确。

(1) 马尔科夫不等式 (Markov's Inequality):

令 X 是非负、整数随机变量，则

$$\forall a \in \mathbb{R}^+: P(X \geq a) \leq \frac{E(X)}{a}$$

Proof 1:



根据上图显然有 $z \cdot \Pr[Z \geq z] \leq E[Z]$ 。

Proof 2:

因为 Z 的任意取值 $z \geq 0$ 且 $a > 0$ ，所以 $z \neq 0$ 时有 $\frac{z}{a} \geq 1$ 。所以 $\Pr[Z \geq a] = \int_a^\infty f(z) dz \leq \int_a^\infty \frac{z}{a} f(z) dz$ 。

所以 $\frac{E[Z]}{a} = E\left[\frac{Z}{a}\right] = \int_0^a \frac{z}{a} f(z) dz + \int_a^\infty \frac{z}{a} f(z) dz \geq \int_a^\infty \frac{z}{a} f(z) dz = \Pr[Z \geq a]$ 。Q.e.d.

(推论) 基于马尔科夫不等式，可以得到和期望相差一定距离的随机变量的取值发生的概率的上限：

$$\Pr[X \geq (1 + \delta)E[X]] \leq \frac{1}{1 + \delta}$$

(2) 切比雪夫不等式 (Chebyshev's Inequality):

(形式 1) 对于一组指示 (随机) 变量 $X_1, X_2, \dots, X_n \in \{0, 1\}$, 令 $p_i = E[X_i] = \Pr[X_i = 1]$ 。定义 $X = \sum_i X_i$, 且令 $\mu = E[X] = \sum_i p_i$ 。如果 X_1, X_2, \dots, X_n 成对独立, 则

$$\Pr[(X - \mu)^2 \geq z] < \frac{\mu}{z}$$

Proof:

$\forall i$ 定义 $Y_i = X_i - p_i$, 定义 $Y = \sum_i Y_i = X - \mu$ 。则 $E[Y^2] = E[\sum_{i,j} Y_i \cdot Y_j] = \sum_i E[Y_i^2] + \sum_{i \neq j} Y_i \cdot Y_j = \sum_i E[Y_i^2] + 0$ (因为 pairwise independent)。对 $\sum_i E[Y_i^2]$ 展开可得 $\sum_i E[Y_i^2] = \sum_i (1 - p_i)^2 \cdot p_i + (-p_i)^2 \cdot (1 - p_i) = \sum_i p_i(1 - p_i) < \sum_i p_i = \mu$, 所以 $E[Y^2] < \mu$ 。代入马尔科夫不等式即可得

$$\Pr[Y^2 \geq z] < \frac{E[Y^2]}{z} < \frac{\mu}{z} \text{。 Q.e.d.}$$

(推论) $\forall \Delta, \delta \in \mathbb{R}^+$, 有

$$\begin{aligned} \Pr[X \geq \mu + \Delta] &< \frac{\mu}{\Delta^2} & \Pr[X \geq (1 + \delta)\mu] &< \frac{1}{\delta^2 \mu} \\ \Pr[X \leq \mu - \Delta] &< \frac{\mu}{\Delta^2} & \Pr[X \leq (1 - \delta)\mu] &< \frac{1}{\delta^2 \mu} \end{aligned}$$

(令 $z = \Delta^2$ 、令 $\Delta = \delta\mu$)

(推论) 将随机变量 X_1, X_2, \dots, X_n 解读为 n 次重复独立试验, 即 $\Pr[X_i = 1] = p$, 此时 $\mu = np$ 。令 $\bar{X}_n = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n X_i$ 为前 n 次重复独立试验的样本均值, 则可以得到弱大数定理:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \Pr[|\bar{X}_n - p| \geq \epsilon] = 0$$

(形式 2) 对于随机变量 X , 定义 $u = E[X], \sigma = \sqrt{\text{Var}(X)}$, 则

$$\Pr[|X - \mu| \geq k\sigma] \leq \frac{1}{k^2}, k > 0$$

Proof:

定义 $Y = |X - \mu| > 0$, 则由马尔科夫不等式可得 $\Pr[|X - \mu| \geq a] < \frac{E[|X - \mu|]}{a}$ 。两边同时平方一下得

$$\Pr[|X - \mu| \geq a] \cdot \Pr[|X - \mu| \geq a] < \frac{E[|X - \mu|] \cdot E[|X - \mu|]}{a^2}$$

$X - \mu$ 的本质是样本的测量误差, 每次测量都服从独立同分布 (其实是正态分布, -18 给出了解释), 对于给定的 $f(\cdot) = |\cdot|$ 仍然有 $|X - \mu|$ 服从独立同分布。所以 $E[|X - \mu|] \cdot E[|X - \mu|] = E[(X - \mu)^2] = \sigma^2$ (随机变量独立的性质)。对于前后两次测量, 事件 $\{\omega \in \Omega \mid |X(\omega) - \mu| \geq a\}$ 与事件 $\{\omega \in \Omega \mid |X(\omega) - \mu| \geq a\}$ 独立, 所以 $\Pr[|X - \mu| \geq a] \cdot \Pr[|X - \mu| \geq a] = \Pr[|X - \mu| \geq a \wedge |X - \mu| \geq a] = \Pr[|X - \mu| \geq a]$ 。所以

$$\Pr[|X - \mu| \geq a] < \frac{\sigma^2}{a^2}$$

令 $a = \frac{k}{\sigma}$ 即可得到结论。Q.e.d.

切比雪夫不等式比马尔科夫不等式更加精确。

(3) Higher Moment Inequalities:

切比雪夫不等式成立的条件是要求 X_1, X_2, \dots, X_n 成对独立 ($2k$ -wise independent & $k = 1$)。如果 X_1, X_2, \dots, X_n 满足 $2k$ -wise independent, 则

$$\Pr[(X - \mu)^k \geq z] = O\left(\frac{\mu^k}{z}\right)$$

$O(\cdot)$ 中的隐藏参数与 k 有关。

(推论) $\forall \Delta, \delta \in \mathbb{R}^+$, 有

$$\begin{aligned} \Pr[X \geq \mu + \Delta] &= O\left(\left(\frac{\mu}{\Delta^2}\right)^k\right) & \Pr[X \geq (1 + \delta)\mu] &= O\left(\left(\frac{1}{\delta^2\mu}\right)^k\right) \\ \Pr[X \leq \mu - \Delta] &= O\left(\left(\frac{\mu}{\Delta^2}\right)^k\right) & \Pr[X \leq (1 - \delta)\mu] &= O\left(\left(\frac{1}{\delta^2\mu}\right)^k\right) \end{aligned}$$

(令 $z = \Delta^2$ 、令 $\Delta = \delta\mu$)

(4) 切尔诺夫界 (Chernoff Bounds):

(引理) 如果一组随机指示变量 X_1, X_2, \dots, X_n 相互独立, 则 $\forall \alpha \geq 1, E[\alpha^X] \leq e^{(\alpha-1)\mu}$ 。

Proof:

显然 $E[\alpha^{X_i}] = p_i\alpha + (1 - p_i) = (\alpha - 1)p_i + 1$, 因为 $1 + t \leq e^t$ 恒成立, 所以 $E[\alpha^{X_i}] \leq e^{(\alpha-1)p_i}$ 。根据随机变量 X_1, X_2, \dots, X_n 相互独立的性质可以得到

$$E[\alpha^X] = E[\alpha^{X_1} \cdot \dots \cdot \alpha^{X_n}] = \sum_i E[\alpha^{X_i}] \leq e^{(\alpha-1)\mu}$$

(切尔诺夫界-upper tail) 如果 X_1, X_2, \dots, X_n 相互独立, 则 $\forall x \geq \mu, \Pr[X \geq x] \leq e^{x-\mu} \left(\frac{\mu}{x}\right)^x$ 。

Proof:

当固定住 x 且满足 $\frac{x}{\mu} \geq 1$ 时, 函数 $t \rightarrow \left(\frac{x}{\mu}\right)^t$ 单调增, 所以 $\Pr[X \geq x] = \Pr\left[\left(\frac{x}{\mu}\right)^X \geq \left(\frac{x}{\mu}\right)^x\right]$ 。根据马尔科夫

不等式有 $\Pr\left[\left(\frac{x}{\mu}\right)^X \geq \left(\frac{x}{\mu}\right)^x\right] \leq \frac{E\left[\left(\frac{x}{\mu}\right)^X\right]}{\left(\frac{x}{\mu}\right)^x}$ 。根据引理可得 $E\left[\left(\frac{x}{\mu}\right)^X\right] \leq e^{x-\mu}$, 所以 $\Pr[X \geq x] \leq$

$$e^{x-\mu} \left(\frac{\mu}{x}\right)^x。$$

(切尔诺夫界-lower tail) 如果 X_1, X_2, \dots, X_n 相互独立, 则 $\forall x \leq \mu, \Pr[X \leq x] \leq e^{x-\mu} \left(\frac{\mu}{x}\right)^x$ 。

Proof:

固定住 x 且满足 $\frac{x}{\mu} \leq 1$, 则 $\Pr[X \leq x] = \Pr\left[\left(\frac{x}{\mu}\right)^X \geq \left(\frac{x}{\mu}\right)^x\right]$ 。剩余证明和上文一样。

(推论 1) 将 $\frac{\mu}{x}$ 替换为 α 则有

$$\forall \alpha > 1: \Pr[X \geq x] \leq \frac{e^{(\alpha-1)\mu}}{\alpha^x}$$

$$\forall \alpha < 1: \Pr[X \leq x] \leq \frac{e^{(\alpha-1)\mu}}{\alpha^x}$$

可验证上述二式在 $\alpha = \frac{\mu}{x}$ 时取等。

(推论 2) $\forall \Delta, \delta \in \mathbb{R}^+$, 有

$$\Pr[X \geq \mu + \Delta] \leq e^{\Delta} \left(\frac{\mu}{\mu + \Delta} \right)^{\mu + \Delta} \quad \Pr[X \geq (1 + \delta)\mu] \leq \left(\frac{e^{\delta}}{(1 + \delta)^{1 + \delta}} \right)^{\mu}$$

$$\Pr[X \leq \mu - \Delta] \leq e^{-\Delta} \left(\frac{\mu}{\mu - \Delta} \right)^{\mu - \Delta} \quad \Pr[X \leq (1 - \delta)\mu] \leq \left(\frac{e^{-\delta}}{(1 - \delta)^{1 - \delta}} \right)^{\mu}$$

(分别令 $x = \mu + \Delta$ 和 $\mu - \Delta$, 令 $\Delta = \delta\mu$)

(推论 3) 进一步地, 还有更为松散的上界:

$$\Pr[X \geq (1 + \delta)\mu] \leq \exp\left(-\frac{\delta^2\mu}{3}\right)$$

$$\Pr[X \leq (1 - \delta)\mu] \leq \exp\left(-\frac{\delta^2\mu}{2}\right)$$

Proof:

对函数 $f(x) = \ln(x + 1)$, $x \geq -1$ 在 $x = 0$ 处展开, 得到 $f(x) \geq f(0) + f'(0)(x - 0) + \frac{f''(0)}{2}(x - 0)^2$,

代入可得 $\ln(1 + x) \geq x - \frac{1}{2}x^2$ 。将 x 替换为 $-\delta$ 并限定 $\delta \in [0, 1]$ 得到 $\ln(1 - \delta) \geq -\delta + \frac{\delta^2}{2}$ 。代回推论

2 中右下方公式即可得本推论的公式 2。此外, 又因为 $\frac{1}{\ln(1+x)} \leq \frac{1}{x(1-\frac{1}{2}x)} = \frac{1}{x} + \frac{1}{2-x}$, 将 x 替换为 δ 并

限定 $\delta \in [0, 1]$ 可得 $\frac{1}{\delta} + \frac{1}{2-\delta} \leq \frac{1}{\delta} + \frac{1}{2}$, 所以得到 $\frac{1}{\ln(1+\delta)} \leq \frac{1}{2} + \frac{1}{\delta}$ 。代回推论 2 中右上方公式即可得本

推论的公式 1。

9 理解排列数、组合数并掌握相应的使用方法:

(1) 从 n 个不同元素中取出 k 个元素的排列数:

$$A_n^k = n \cdot (n - 1) \cdot \dots \cdot (n - k + 1) = \frac{n!}{(n - k)!}, k \leq n$$

从 n 个不同元素中取出 k 个元素的组合数: 在排列数的基础上除去同一组数重复出现的排列数

$$C_n^k = \frac{A_n^k}{k!} = \frac{n!}{k! \cdot (n - k)!}, k \leq n$$

显然有 $C_n^k = C_n^{n-k}$ 。

(2) 常用解题方法:

(分步乘法原理) 由 0、1、2、3、4、5 可以组成多少个没有重复数字的五味奇数? 解答: 个位

数只能选 1、3、5，即 C_3^1 ，万位数不能为 0，因此由 C_4^1 中选择，中间三位数在剩余的四个数中任选三个进行排列即可，有 A_4^3 种选择，根据分步乘法原理可得答案 $C_3^1 \times C_4^1 \times A_4^3 = 288$ 。

(分类加法原理) 旅行社有豪华游 5 种，普通游 4 种，某单位欲从中选择 4 种，且豪华游和普通游至少各一种的选择有多少种？解答：根据要求，允许的情况有“1 豪华 3 普通”、“2 豪华 2 普通”、“3 豪华 1 普通”，三种分别有 $C_5^1 \times C_4^3$ 、 $C_5^2 \times C_4^2$ 、 $C_5^3 \times C_4^1$ 种选择，根据分类加法原理，三种选择数相加可得 120。另解： $C_9^4 - C_5^4 - C_4^4$ 。

(相邻问题与捆绑法) 有三个女生四个男生站在一排，要求女生必须相邻，男生必须相邻（即一个人左右两边至少有一个是他的同性），一共有多少种排法？解答：显然，女生和男生需要分别抱团（各自捆绑成为一个整体），一共有两个整体，因此整体而言有 A_2^2 种排列。在每个整体内部，各有 A_3^3 和 A_4^4 种排列（捆绑），因此一共有 $A_2^2 \times A_3^3 \times A_4^4$ 种。

(相邻问题与捆绑法) A、B、C、D、E 五人站一排，AB 必须相邻且 B 必须在 A 的右边，则一共有多少种排法？解答： A_4^4 。不用捆绑。

A、B、C、D、E 五人站一排，B 必须在 A 的右边，则一共有多少种排法？解答：方法一：全排列之后去除 B 在 A 的左边的个数，即 $\frac{A_5^5}{A_2^2}$ ；方法二：使用下面讲到的插空法。首先 CDE 三个人的全排列为 A_3^3 ，三个人左右一共留下 4 个空位，A 和 B 可以相邻也可以不相邻，因此从四个空位中选择一个或两个均可，即 $C_4^1 + C_4^2 = 10$ ，所以答案为 $A_3^3 \times 10 = 60$ 。

(相离问题与插空法) 5 名母亲带领 5 个孩子拍照，孩子不相邻的站法有多少种？解答：5 名母亲一共有 A_5^5 种排列，留下了 6 个空位，一个空位中不能有超过 1 个孩子，因此是 A_6^5 种排法，因此答案为 $A_5^5 \times A_6^5$ 。

(相离与相邻综合) 3 名男生和 4 名女生排队站一排，求排队方法种数。

- 男女各站一起（男生必须相邻、女生必须相邻）： $A_2^2 \times A_3^3 \times A_4^4$ 。
- 男生必须站一起：男生捆绑， $A_3^3 \times A_5^5$ 。
- 男生不能相邻：插空， $A_4^4 \times A_5^3$ 。
- 男女各不相邻：男女生各自以对方为桩插空， $A_3^3 \times A_4^4$ 。

(相离与相邻综合) 8 个节目种有 2 个唱歌、3 个舞蹈、3 个曲艺，求编排方法数。

- 一个唱歌开头，一个唱歌结尾： $A_2^2 \times A_6^6$ 。
- 两个唱歌不相邻： $A_6^6 \times A_2^2$ 。
- 两个唱歌相邻且三个舞蹈不相邻： $A_4^4 \times A_5^3 \times A_2^2$ 。

(相同元素分组与隔板法) 10 各运动员分给 7 个班，每班至少一个，有多少种分配方案？解答：首先，这是一个分配问题，不关心每个班分到的谁，只关心每个班分到几个人。因此使用组合数。10 个班一共有 9 个可以插入 6 个板子的空档（最外面两个非法），因此答案为 C_9^6 。可总结， n 个元素分成 m 份，分配方案一共有 C_{n-1}^{m-1} 种。

(相同元素分组与隔板法) 将 6 个相同的小球放入 4 个盒子，求分配方案种数。

- 每个盒子都不为空：直接 C_5^3 。

- 恰有一个空盒子：首先随意插入两个板子 C_5^2 ，最后一个板子的插入要产生一个空盒，因此只能选最左外侧、最右外侧或者前两个板子所在的位置，即 C_4^1 ，所以答案为 $C_5^2 \times C_4^1$ 。
- 恰有两个空盒子：思路 1：首先随意插入一个板子 C_5^1 ，然后在三个可选的位置中选择两个(C_3^2)或一个(C_3^1)插入剩下的两个板子，因此答案为 $C_5^1 \times (C_3^2 + C_3^1)$ 。思路 2：首先选择两个不为空的盒子 C_4^2 ，然后问题变成了将 6 个小球放入 2 个盒子，直接 C_5^1 ，因此答案为 $C_4^2 \times C_5^1$ 。

(平均分组问题/不同元素分组与除量法) 6 本不同的书平均分成 3 堆，每堆 2 本共有多少种分法？解答：如果直接 $C_6^2 \times C_4^2 \times C_2^2$ 的话，会造成重复计算。例如，(AB, CD, EF)和(AB, EF, CD)其实是一样的，因为堆事没有编号的，当我们使用 $C_6^2 \times C_4^2 \times C_2^2$ 时，不自觉地给三个堆排了序。因此需要除以相同量的策略种数，答案为 $\frac{C_6^2 \times C_4^2 \times C_2^2}{A_3^3}$ 。

(平均分组问题与除量法) 将 13 个球队分成 3 组，一组 5 个队，其他两组 4 个队，有多少种分法？解答：队数相同的两组需要去掉排序，因此答案为 $\frac{C_{13}^5 \times C_8^4 \times C_4^4}{A_2^2}$ 。

(平均分组问题与除量法) 高三年级一共有 6 个班，现从外地转入 4 名学生，要安排到该年级的两个班级且每个班级安排 2 名，一共有几种安排方法？解答：首先相当于四个不同元素分成两组，使用除量法可得 $C_4^2 \times \frac{C_2^2}{A_2^2}$ 种，然后将这两个组作为两个整体安排到 6 个班中，即 A_6^2 ，所以答案为 $\frac{C_4^2 \times C_2^2}{A_2^2} \times A_6^2$ 。

(平均分组问题与除量法) 6 本不同的书，分为 3 组，求分配方法个数。

- 每组 2 本：这是平均分组，因此得 $\frac{C_6^2 \times C_4^2 \times C_2^2}{A_3^3}$ 。
- 一组 1 本，一组 2 本，一组 3 本：没有重复数量的分组，直接 $C_6^1 \times C_5^2 \times C_3^3$ 。
- 一组 4 本，两外两组各 1 本：这是部分平均分组，因此得 $\frac{C_6^4 \times C_2^1 \times C_2^1}{A_2^2}$ 。

(选排问题与先取后排队法) 四个不同的球放入编号为 1、2、3、4 的四个盒子中，恰有一个空盒的放法有多少种？解答：因为球不同，所以不能使用隔板法。分析可知满足条件的放法必须有某个盒子放两个球，某两个盒子放一个球，最后一个盒子没有球。先从 4 个球里面选择两个 C_4^2 放入某个盒子中，然后通过“三个被选中的盒子的全排列”确定(2, 1, 1, 0)对应的盒子编号，即 A_4^3 ，因此答案为 $C_4^2 \times A_4^3$ ，这里用到了“先选择后排序”的思路。

(选排问题与先取后排队法) 9 名运动员，其中男 5 名，女 4 名，有多少种混合双打的分组方法？解答：首先需要各选择两人，即 $C_5^2 \times C_4^2$ ，然后男 1 有两种选择(女 1 或女 2, A_2^2)，男 1 的选择确定后男 2 的选择自动确定，因此答案为 $C_5^2 \times C_4^2 \times A_2^2$ 。

(选排问题与先取后排队法) 电视台有 8 个节目准备分两天播出，每天播出 4 个，其中某电视剧和某专题报道必须在第一天播出，某谈话节目必须在第二天播出，供有多少种播出方案？解答：不妨将 8 个节目分别记为 ABCDEFGH，必须在第一天播出的是 AB，必须在第二天播出的是 C，

则第一天还需要在剩下的 5 个节目中选择 2 个 (C_5^2)，然后第一天的节目全排列 A_4^4 ；第二天在剩余的 3 个节目中选 3 个，然后全排列，即 $C_3^3 \times A_4^4$ ，因此答案为 $C_5^2 \times A_4^4 \times C_3^3 \times A_4^4$ 。

(选排问题与先取后排队) 用数字 1、2、3、4、5、6 组成没有重复数字的四位数，其中个位、十位和百位上的数字之和为偶数的四位数共有多少个？解答：对于个十百这三个位置，要么是那个全是偶数，要么一个偶数两个奇数，即 $C_3^3 + C_3^1 C_3^2$ 中组合，然后对这三个数排序 (A_3^3)，最后，千位数从剩余的 3 个里面选择一个，即 C_3^1 ，所以答案为 $(C_3^3 + C_3^1 \times C_3^2) \times A_3^3 \times C_3^1$ 。

10 理解多元概率分布：多元概率分布就是考察一组随机变量同时取值的情况。下面谈一谈典型的多元概率分布：多项分布和多元正态分布。

(1) 多项分布：就是二项分布推广到多元的情形。

设一个袋子中很多球，一共有 K 种颜色。从袋子中有放回地取出 n 个球 (保证每次取样服从独立同分布)，令 $X = (X_1, \dots, X_K)$ ，其中 X_k 表示颜色为 k 的球的个数，那么 X 服从多项分布：

$$P((X_1, \dots, X_K) = (x_1, \dots, x_K) | \mu_1, \dots, \mu_K) = \frac{n!}{x_1! \dots x_K!} \mu_1^{x_1} \dots \mu_K^{x_K}$$

其中 μ_k 为每次抽取的球的颜色为 k 的概率， $\sum_{k=1}^K x_k = n$ 。 $\frac{n!}{x_1! \dots x_K!}$ 是因为要从 n 个球的排列数中去除同一个颜色的球重复的排列数。

Gamma 函数被定义为 $\Gamma(z) = \int_0^\infty \frac{t^{z-1}}{\exp(t)} dt$ ，是阶乘扩展到实数域的版本 (可通过 $\Gamma(z+1) =$

$(z+1) \cdot \Gamma(z)$ 验证)。将 $\frac{n!}{x_1! \dots x_K!}$ 替换为 Gamma 函数则有

$$P((X_1, \dots, X_K) = (x_1, \dots, x_K) | \mu_1, \dots, \mu_K) = \frac{\Gamma(\sum_{k=1}^K (x_k + 1))}{\prod_{k=1}^K \Gamma(x_k + 1)} \mu_1^{x_1} \dots \mu_K^{x_K}$$

(2) 多元正态分布：就是正态分布推广到多元的情形。

$$P((X_1, \dots, X_K) = (x_1, \dots, x_K) | \mu, \Sigma) = \frac{1}{(2\pi)^{\frac{K}{2}} |\Sigma|^{\frac{1}{2}}} \exp\left(-\frac{1}{2}(x - \mu)^\top \Sigma^{-1}(x - \mu)\right)$$

其中 $\mu = (\mu_1, \dots, \mu_K)$ 为各个随机变量的均值， Σ 为协方差矩阵。 Σ 作为对称阵是一定可以正交对角化的，故 Σ^{-1} 必然存在 (后面会详细谈到如何理解正交对角化)。若 $\Sigma = \sigma^2 I$ (各维随机变量相互独立且方差相同)，则是各向同性多元正态分布。

11 从极大似然估计的角度理解贝叶斯公式：

$$P(A|B) = P(A) \frac{P(B|A)}{P(B)}$$

$P(A)$ 是原本 A 发生的概率 (先验)， $\frac{P(B|A)}{P(B)}$ 是新信息带来的调整 (其中 $P(B|A)$ 是似然； $P(B)$ 是标准化项，让 $P(A|B)$ 仍在 0 到 1 之间)， $P(A|B)$ 是调整后 A 发生的概率 (后验)。

在一-1-(2) 最后我提到了全概率公式 $\Pr[A] = \sum_n \Pr[A \wedge B_n] = \sum_n \Pr[A|B_n] \Pr[B_n]$ 。该公式还可以表示为

$$\Pr[A] = E[\Pr[A|N]]$$

此处 N 是任意随机变量，该式在连续情况下也成立。同样地，该式可以理解为

“ A 的先验概率等于 A 的后验概率的事前期望值”

12 理解最大似然估计 (MLE) 和贝叶斯推断：

- (1) 将某一事件发生的概率称为这个事件的参数，通过证据（已经发生了的观测数据），对该参数进行推断的过程就是似然，通过“最大化证据发生的概率”找到最有可能的参数，就是最大似然估计。
- (2) 为什么“最大化证据发生的概率”是合理的？这是因为我们朴素地认为：

一个合理的参数应该尽可能地让真实发生的事件（观测数据）的概率最大。

- (3) 参数本身也可以看成是一个随机变量，对参数的估计叫做参数学习。许多机器学习算法都隶属于参数学习。在没有证据之前，假设参数服从某一个分布，我们将这个分布称为该参数的先验分布。经过观测数据的修正得到的新的分布，称之为该参数的后验分布。贝叶斯推断就是“先验分布 + 观测数据 → 后验分布”这个过程。

人们为了简化贝叶斯推断过程，喜欢让参数的先验分布和后验分布是同一个分布（这个分布当然是手工构造出来的），该分布的系数经过观测数据的洗礼得到了修正。满足这样条件的先验分布和后验分布被称为共轭分布。例如，第 7 条提到的多项分布，其参数的共轭分布是 Dirichlet 分布： $P(u_1, \dots, u_K | \alpha) = \frac{\Gamma(\sum_{k=1}^K \alpha_k)}{\Gamma(\alpha_1) \dots \Gamma(\alpha_K)} \mu_1^{\alpha_1} \dots \mu_K^{\alpha_K}$ 。为什么参数的共轭分布和原始随机变量（向量）的分布如此相似？这是因为参数的共轭分布的参数 α 就是原分布的随机变量（向量）。

- (4) 观测数据越多（证据越多），参数的分布就越集中，修正的效果就越好。这个结论可在 Höfdding's inequality 上观察到：

$$\forall \varepsilon \geq 0, P(|\hat{\theta} - \theta^*| \geq \varepsilon) \leq 2 \exp\{-2N\varepsilon^2\}$$

该不等式常用于执行 Probably Approximate Correct（即 PAC Learning，用于计算满足给定条件的最少样本数）。该不等式其实就是一-8-(4)-推论三。

- (5) 以抛硬币为例，不妨将正面落下的概率为 θ ，我们很自然地会认为 $\theta = \frac{1}{2}$ ，这就是先验。先验通常是人们脑海中对一个事件发生的概率的固有印象。有了这个先验，我们不断地抛硬币获取观测数据，根据这些观测数据来修正 θ 。如果硬币没有造假，那么在观测数据量极为庞大的情况下，后验无限逼近 $\frac{1}{2}$ 。如果硬币造假了，正面落下的次数远多于反面，那么后验就会被修正到一个远小

于 $\frac{1}{2}$ 的位置。以上这个例子中，参数的分布是连续分布 (Beta 分布)。在观测数据足够多的情况下，

再差的先验都可以被很好地修正，先验的存在感微乎其微。传统的统计学习算法强烈依赖于假设空间（先验）的选取，正是因为观测样本无法给出足够合理的修正，因而它们又被称为“小样本学习”。

13 执行贝叶斯推断（先验 → 最大似然估计 → 最大后验近似）：

- (1) 二项分布：以抛硬币为例，设参数为 θ ，表示正面落下的概率（Head）。

先验：

假设 θ 服从如下先验分布（我们称之为 Beta 分布）

$$P(\theta) = \frac{\theta^{\beta_H-1}(1-\theta)^{\beta_T-1}}{B(\beta_H, \beta_T)} \sim \text{Beta}(\theta | \beta_H, \beta_T) = \frac{\Gamma(\beta_H + \beta_T)}{\Gamma(\beta_H)\Gamma(\beta_T)} \theta^{\beta_H-1}(1-\theta)^{\beta_T-1}$$

其中 β_H, β_T 是先验分布的参数。

似然：

抛硬币数次，得到了一组观测数据 D (e.g. $\{H, T, H, H, T, \dots\}$)，其中 Head 个数为 α_H ，Tail 个数为 α_T 。则可以得到似然

$$P(D|\theta) = \theta^{\alpha_H}(1-\theta)^{\alpha_T}$$

之所以是累乘是因为我们假设每次采样都服从 i.i.d.。（根据 MLE 可以得到在观测数据 D 的修正

下, $\hat{\theta} = \frac{\alpha_H}{\alpha_H + \alpha_T}$ 。))

后验:

根据贝叶斯公式, 后验 $P(\theta|D)$ 满足

$$P(\theta|D) \propto P(\theta)P(D|\theta) \sim \text{Beta}(\theta|\beta_H + \alpha_H, \beta_T + \alpha_T)$$

所以后验仍然服从 Beta 分布, 只是 Beta 分布参数发生了变化。因此先验分布和后验分布共轭。此时对真实参数 θ^* 的计算应该是这样的:

$$\theta^* = E[\theta] = \int_0^1 P(\theta|D)\theta d\theta$$

参数 θ 的每个取值发生的概率选取的是后验概率。

如果 $P(\theta|D)$ 的分布已知 (本案例中是已知的, 就是 Beta 分布), 那么硬着头皮计算这个期望就完事了。但是如果 $P(\theta|D)$ 的分布未知, 我们可以用最大化后验的方式去估计后验, 即

$$\theta^* \approx \operatorname{argmax}_{\theta} P(\theta|D)$$

这种估计方法就是最大后验近似 (Maximum A Posteriori approximation, MAP)。对于本问题, 可以验证, MAP 的结果是

$$\operatorname{argmax}_{\theta} P(\theta|D) = \frac{\alpha_H + \beta_H - 1}{\alpha_T + \beta_T + \alpha_H + \beta_H - 2}$$

当观测数量 $N = \alpha_T + \alpha_H \rightarrow \infty$ 时, $\operatorname{argmax}_{\theta} P(\theta|D) \rightarrow \frac{\alpha_H}{\alpha_H + \alpha_T} = \operatorname{argmax}_{\theta} P(D|\theta)$, 而后者就是最大

似然。这就验证了上文陈述过的结论: 当观测样本量足够庞大的时候, 最大似然估计 \approx 最大后验近似, 先验的作用微乎其微。

(2) 多项分布:

二项分布推广到多元随机变量就得到了多项分布, 先验、似然、后验都长得很像。多项分布非常强大, 可用于描述所有离散随机事件。

先验 (我们称之为 Dirichlet 分布):

$$P(\theta) \sim \text{Dir}(\{\theta_1, \dots, \theta_K\}|\{\beta_1, \dots, \beta_K\}) = \frac{\Gamma(\sum_{k=1}^K \beta_k)}{\prod_{k=1}^K \Gamma(\beta_k)} \prod_{k=1}^K \theta_k^{\beta_k - 1}$$

似然:

根据观测数据 $D = \{X_1, \dots, X_N\} = \{N_1, \dots, N_K\}$, 其中 N_k 表示第 k 个颜色的球出现的个数。则似然为

$$P(D|\theta) = \prod_{k=1}^K \theta_k^{N_k}$$

(根据 MLE 可以得到在观测数据 D 的修正下, $\hat{\theta}_k = \frac{N_k}{\sum_{k=1}^K N_k}$ 。)

后验:

$$P(\theta|D) \propto P(\theta)P(D|\theta) \sim \text{Dir}(\{\theta_1, \dots, \theta_K\}|\{\beta_1 + N_1, \dots, \beta_K + N_K\})$$

最大后验近似:

$$\forall k = 1, \dots, K: \theta_k^* = \int \theta_k \text{Dir}(\{\theta_1, \dots, \theta_K\} | \{\beta_1 + N_1, \dots, \beta_K + N_K\}) d\theta_k \approx \operatorname{argmax}_{\theta_k} P(\theta_k | D)$$

$$= \frac{\beta_k + N_k}{\sum_{k=1}^K \beta_k + \sum_{k=1}^K N_k}$$

同样可验证当 $\sum_{k=1}^K N_k \rightarrow \infty$ 时 $\operatorname{argmax}_{\theta_k} P(\theta_k | D) \rightarrow \operatorname{argmax}_{\theta_k} P(D | \theta_k)$ 。

(3) 正态分布：可按照同样的套路描述，此处不再展开。

对正态分布的一组观测数据做 MLE 可得 $\mu = \sum_{i=1}^N x_i$, $\sigma^2 = \frac{1}{N} \sum_{i=1}^N (x_i - \mu)^2$ 。这验证了为什么用

样本均值估计期望是可行的，同时也验证了为什么可以用 $\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n (X_i - \mu)^2$ 近似 σ^2 。我们后面还会再谈及这个问题。

(4) 因为每次采样要求服从独立同分布，所以似然永远都是每次采样概率的累乘。这就是为什么在做 MLE 的时候总会引入对数，就是为了将累乘转化为累加，从而更方便地执行求导运算。

14 样本方差的计算公式为 $S^2 = \frac{1}{n-1} \sum_{i=1}^n (X_i - \bar{X})^2$ ，为什么分母是 $n-1$ ？

(1) 中心极限定理：从均值为 μ ，方差为 σ^2 的任意一个总体中抽取样本量为 n 的样本，当 n 充分大的时候，样本均值 \bar{X} 的抽样分布近似服从均值为 μ ，方差为 $\frac{\sigma^2}{n}$ 的正态分布。

(2) 问题 1：已知随机变量 X 的期望为 μ ，则方差定义为 $\sigma^2 = E[(X - \mu)^2]$ 。当方差 σ^2 未知时，为什么可以用 $S^2 = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n (X_i - \mu)^2$ 近似 σ^2 ？

求解思路：证明 $E[S^2] = \sigma^2$ 。借助中心极限定理，该式表明随机变量 $Y = S^2$ 服从均值为 σ^2 的正态分布，因此选择 $\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n (X_i - \mu)^2$ 来近似 σ^2 是合理的。

(3) 问题 2：当期望 μ 也未知时，用均值 $\bar{X} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n X_i$ 来近似 μ ，为什么 S^2 的计算公式变成了

$$S^2 = \frac{1}{n-1} \sum_{i=1}^n (X_i - \bar{X})^2$$

即，分母变成了 $n-1$ ？

求解思路：作差 $\sum_{i=1}^n (X_i - \bar{X})^2 - \sum_{i=1}^n (X_i - \mu)^2$ ，可发现二者（期望上）相差 $\frac{1}{n} \sigma^2$ 。

15 理解协方差与相关系数的定义由来：

(1) 如何描述两个随机变量 X 和 Y 之间的相关性？观察围起来的矩形面积差的符号！

设随机变量 X 和 Y 的 n 个样本为 $(x_1, y_1), \dots, (x_n, y_n)$ ，则面积差之和为 $A = \sum_{i \leq j} (x_i - x_j)(y_i - y_j)$ ，一共有 C_n^2 个面积差。若 $A < 0$ 则负相关，这表明二者的增长方向是相反的。同理可判断 $A = 0$ 则不相关， $A > 0$ 则正相关。

(2) 计算面积也太麻烦！直接使用期望——

$$A' = \sum_{i=1}^n (x_i - \mu_X)(y_i - \mu_Y)$$

但是每个样本点发生的概率不一样，最好赋予不同的权重，所以还要修改。干脆直接定义在期望上好了：

$$Cov(X, Y) = E[(X - \mu_X)(Y - \mu_Y)] = E[XY] - E[X]E[Y]$$

这就是随机变量 X 和 Y 的协方差。对 Cov 的符号判断和对 A 的一致。将协方差的概念拓展至 n 个随机变量，则 $\Sigma_{n \times n}$ 是协方差矩阵，且 $\Sigma_{n \times n}(X_i, Y_j) = (X_i - \mu_X)(Y_j - \mu_Y)$ 。

显然，若 X 和 Y 相互独立，则 $Cov(X, Y) = 0$ ，即 X 和 Y 不相关。还可得到前文已给出的结论 $E[XY] = E[X]E[Y]$ 。这说明独立性是不相关性的一个充分条件。

(3) 和方差一样，协方差有单位，且无法比较 X 和 Y 哪一个和 Z 更相关。因此引入相关系数去掉量纲：

$$\rho_{XY} = \frac{Cov(X, Y)}{\sqrt{Var(X) \times Var(Y)}}$$

这就是随机变量 X 和 Y 的协方差系数。

16 点估计与区间估计（以正态分布为例，假设随机变量 $X \sim N(\mu, \sigma^2)$ ）

(1) 点估计：做一次抽样 X_1, \dots, X_n ，取样本均值 $\hat{\mu} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n X_i$ 就是我们对期望的一次点估计；

(2) 区间估计：点估计最大的问题在于我们没法判断哪一次估计 $\hat{\mu}_1, \dots, \hat{\mu}_m$ 更好。把点替换为区间会怎样？尝试分析一下——

设随机变量 $M = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n X_i$ 表示每次大小为 n 的抽样的均值，则根据中心极限定理可知 $M \sim N(\mu, \frac{\sigma^2}{n})$ 。

可以算出，以 μ 为中心，面积占比 95% 的区间为 $P(\mu - 1.96 \frac{\sigma}{\sqrt{n}} \leq M \leq \mu + 1.96 \frac{\sigma}{\sqrt{n}})$ 。也就是说，对于

一次采样均值 $\hat{\mu}$ ，如果我们以 $1.96 \frac{\sigma}{\sqrt{n}}$ 为半径作区间，就有 95% 的概率包含 μ （可做图验证）。我们称

95% 为置信水平。显然，构造区间估计需要随机变量的方差已知。

17 理解假设检验：

以抛硬币为例，假设硬币上没有作假，“抛几次，现实世界碰一碰？”就是检验该假设。定义随机变量 X = “抛 n 次，其中正面落下的次数”。例如 $n = 10$ ，正面落下 9 次，则 P 值 $P(X \geq 9) \approx 0.01$ （亦可检测双侧 P 值 $P(X \geq 9 \wedge X \leq 1)$ ）。如将显著水平定为 0.05，则 $P(X \geq 9) < 0.05$ ，说明这个硬币很明显造假了（即“假设显著不成立”）。

18 为什么用算术平均值作为测量/观测的结果是合理的？

(1) 这个问题触及了现代概率论的核心。它和以下几个问题等价：

“最小二乘法的理论依据是什么？”

“为什么测量误差符合正态分布？”

“如何推导正态分布的 pdf？”

(2) 让我们层层递进。

对于真值 y^* ，将我们对其的估计记为 y 。假设测量了 n 次，每次观测结果记为 y_1, \dots, y_n ，则总的误差平方为

$$\epsilon = \sum_{i=1}^n (y - y_i)^2$$

如果误差是随机的，那么就应该围绕着真值上下波动，有正有负（假设我们的观测是无偏的）。

（这其实就是大数定理——服从独立同分布的样本均值收敛于期望值。现在，假设我们不知道这个事实）

那么能够让 ϵ 取值最小的 y 就应该是最接近 y^* 的值。求解该最优化问题（令 $\frac{d\epsilon}{dy} = 0$ 即可），

可以得到

$$y = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n y_i$$

这就是观测的算术平均值。这个求解思路正是最小二乘法 (MSE 最小化)。用最小二乘法做多项式拟合只需要把上述 y 替换成 $f(x) = \sum_{i=1}^{n+1} a_i x^{n+1-i}$ 并依次对 a_i 求偏导即可。

- (3) 如果最小二乘法是对的，那么用算术平均值作为测量/观测的结果就是合理的。可是，为什么最小二乘法就对呢？

我们可以用 MLE 来尝试回答这一问题。设每次一观测值 x_i 和真值 x 之间存在一个误差 ϵ ，假设误差服从概率分布 $p(\epsilon)$ ，则 n 次观测会得到一个联合概率分布，记为

$$L(x) = p(x - x_1) \cdot p(x - x_2) \cdot \dots \cdot p(x - x_n)$$

根据 MLE, $x = \operatorname{argmax}_x L(x) \leftrightarrow \frac{dL(x)}{dx} = 0$ ，又因为最小二乘法认为 $x = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i$ ，联立

$$\begin{cases} \frac{dL(x)}{dx} = 0 \\ x = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i \end{cases}$$

解得 $p(\epsilon) = \frac{1}{\sqrt{(2\pi)\sigma}} \exp(-\frac{\epsilon^2}{2\sigma^2})$ [TODO: 给出推导过程]。这意味着测量误差符合正态分布！（这个

结果是高斯最先发现的。其实那个时候人们还不知道这个 pdf 对后世有着怎样巨大的影响。后来人们直接把 Gaussian 作为 Normal Distribution 的同义词，用于纪念高斯大神的巨大贡献。我这里的因果顺序和历史上知识发现的顺序是反的）

- (4) 如果测量误差符合正态分布（也就是概率分布 $p(\epsilon)$ ）是可接受的，那么最小二乘法就是可接受的。可是，为什么测量误差符合正态分布呢？（套娃中）

后来，拉普拉斯发现，若误差可视为微小量的叠加，则误差服从正态分布。这就是现代概率论历史上最重要的结论——中心极限定理的前身。（套娃结束）

- (5) 中心极限定理的雏形是人们为了求解“二项分布中距离期望一定距离的事件发生的概率近似为多少”这一问题而发现的。后来又被推广到任意分布。而观测误差和最小二乘法的相关研究是从天文学引出的问题。后世的统计学三大分布无不依赖于正态分布而构造。

19 理解线性回归的本质：

- (1) 回归就是根据输入的观测数据 $(x_i, y_i) |_{i=1, \dots, n}$ (x_i 可以是向量)，通过最小二乘法学习目标函数 $f(x)$

的参数。如果目标函数 $f(x)$ 来自如下假设空间： $f(x) = \sum_{j=1}^k \omega_j \cdot h_j(x)$ ，其中 ω_j 和 h_j 均可以是向量

（但是需要维度相同，这样点乘才合法），那么就是线性回归。 $\omega_j |_{j=1, \dots, k}$ 就是目标函数 $f(x)$ 的参数，而 $h_j(x) |_{j=1, \dots, k}$ 则是基函数。上文已经详细描述了最小二乘法的合理性，此处不在展开。

当输入 $x_i \in \mathbb{R}$ ， $h_i(x) = x^i$ 时，假设空间就是全体多项式的集合。此时线性回归问题变成了多项式拟合问题。基函数的选取是多种多样的。注意，线性回归中的“线性”是指目标函数被看作基函数的加法和数乘的结果（在第三章我会提到“线性”的严格定义），而不是指基函数必须是线性函数。后面我们会看到，傅里叶级数也是单位正交基的线性组合。

- (2) 线性回归的重要应用是主成分分析 (PCA)。和一般的回归问题不同的是，PCA 不仅需要学习参数，还要学习基函数。PCA 的目标是用更少的基函数来尽可能地保留原数据最多的信息量。有许多方法可以求解 PCA，以后会撰写新的文档深入分析。

20 理解熵及相关的概念:

- (1) 熵被拿来衡量一个随机事件的不确定性。

接下来的内容将针对离散随机变量展开描述。

对一个随机变量进行编码, 自信息 $I(x)$ 是 $X = x$ 的信息量/编码长度(选择对数函数只是为了描述“事件发生的概率越大, 则编码越容易、所包含的信息量越少”这一现象。你当然可以选择别的, 只要大家认同即可):

$$I(x) = -\log(P(X = x)) = -\log P(x)$$

而熵则是平均编码长度(也是最优编码长度):

$$H(X) = E[I(X = x)] = -\sum_x P(x) \log P(x)$$

一个确定的事件, 对其编码熵为零; 一个不确定的事件(即随机事件), 不确定的程度越大, 熵就越大。显然, 均匀分布的熵最大。

- (2) 由此可定义联合熵和条件熵:

$$\text{联合熵: } H(X, Y) = -\sum_x \sum_y P(x, y) \log P(x, y)$$

$$\text{条件熵: } H(X|Y) = -\sum_x \sum_y P(x, y) \log P(x|y)$$

- (3) 互信息描述了“当一个随机变量已知时, 另一个随机变量的不确定性减少了多少”:

$$I(X; Y) = I(Y; X) = \sum_x \sum_y P(x, y) \log \left(\frac{P(x, y)}{P(x)P(y)} \right)$$

显然 $I(X; Y) = H(X) - H(X|Y) = H(Y) - H(Y|X)$ 。

- (4) 交叉熵与 KL 散度: 对于分布为 p 的随机变量, $H(p) = H(X)$ 是其最优编码长度, 而交叉熵则是“按照概率分布为 q 的最优编码对真实分布为 p 的信息进行编码”的长度:

$$H(p, q) = E_p[-\log(q(x))] = -\sum_x P(x) \log(q(x))$$

相应地, 概率分布 q 来近似 p 进行编码所造成的信息损失量就是 KL 散度:

$$D_{KL}(p||q) = H(p, q) - H(p) = -\sum_x P(x) \log \left(\frac{p(x)}{q(x)} \right) \geq 0$$

二 微积分、复数与优化理论

1 理解微积分的本质:

- (1) 现在, 不要再将导数理解为“瞬时变化率”。取而代之, 请严格记住其定义:

$$\frac{df(x)}{dt} = \lim_{dt \rightarrow 0} \frac{f(x + dt) - f(x)}{dt}$$

这是因为 dt 虽然趋近于0但并非0, 我们称 dt 为无穷小量。无穷小有着极为严谨的定义, 对无穷小的错误理解将会导致无数的悖论。

所有的求导规则均从上式推演而来。作为一种观念上的总结, 它们可以让我们在计算导数时无需每次都按照定义对无穷小量进行操作。需要烂熟于胸的有线性法则、乘法法则、除法法则(可依据乘法法则得到)、导数定则、链式法则。下面给出一些大家不太熟悉但是很有帮助的法则:

(反函数的导数)对于 $f(x)$,令 $g = f^{-1}$,即 $x = g(f(x))$ 。则 $1 = \frac{dg}{dx} = \frac{dg(f)}{df} \cdot \frac{df}{dx}$,且 $\frac{df}{dx} = [g'(f)]^{-1}$ 。

同理 $\frac{dg}{dx} = [f'(g)]^{-1}$ 。

(广义幂的导数) $(f^g)' = (e^{g \ln f})' = f^g (g' \ln f + \frac{g}{f} f')$ 。

(2) 微分的严格定义:

设函数 $y = f(x)$ 在某区间内有定义, x_0 及 $x_0 + \Delta x$ 在此区间内, 若函数增量 $\Delta y = f(x_0 + \Delta x) - f(x_0)$ 可表示为 $\Delta y = A \cdot \Delta x + o(\Delta x)$, 其中 A 是不依赖于 Δx 的常数, 则函数 $y = f(x)$ 在 x_0 处可微。 $A \cdot \Delta x$ 是 $f(x)$ 在 x_0 处相对于自变量增量 Δx 的微分, 记作 dy 。

微分是对差分的近似, 以直代曲。因此微分又被称为“线性近似”。

(3) 一个函数在某一点的全微分是该函数在该点附近关于其全部自变量的最佳线性近似, 这是单变量函数的微分在多变量函数上的推广。

(4) “积分 = $\lim_{n \rightarrow \infty} \sum$ 微分”。

2 理解切线和导数的本质: 切线是割线组成的数列的极限, 导数是割线斜率的极限。

3 掌握三大微分中值定理 (注意条件: 闭区间上连续, 开区间上可导)。

4 区分插值与拟合:

(1) 插值: 函数精确经过每一个数据点;

(2) 拟合: 采用最小二乘法的策略, 做误差平方和最小化。并不要求精确经过每一个点。

5 推导多项式插值与泰勒展开式: 根据观测数据 $(x_0, y_0), (x_1, y_1), \dots, (x_n, y_n)$, 确定 $f(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$ 的各个系数, 保证 $f(x)$ 经过每一个观测数据。常规的计算方法就是带入表达式, 求解线性方程组。弊端是每新增一个数据点全部系数 a_i 都要重新算。

(1) 牛顿插值法: 每新增一个观测数据, 只需计算相关的部分“均差”即可, 计算可以增量式进行, 已经付出的算力没有浪费——

设 $f_1(x)$ 经过 $(x_0, f(x_0))$ 和 $(x_1, f(x_1))$ 并长成这个样子:

$$f_1(x) = f(x_0) + b_1(x - x_0)$$

带入 $(x_1, f(x_1))$ 解得 $b_1 = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0}$ 。从而得到

$$f_1(x) = f(x_0) + \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0}(x - x_0)$$

设 $f_2(x)$ 经过 $(x_i, f(x_i))|_{i=0,1,2}$ 并长成这个样子:

$$f_2(x) = f_1(x) + b_2(x - x_0)(x - x_1)$$

带入 $(x_2, f(x_2))$ 解得 $b_2 = \frac{\frac{f(x_2) - f(x_1)}{x_2 - x_1} - \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0}}{x_2 - x_0}$ 。从而得到

$$f_2(x) = f(x_0) + \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0}(x - x_0) + \frac{\frac{f(x_2) - f(x_1)}{x_2 - x_1} - \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0}}{x_2 - x_0}(x - x_0)(x - x_1)$$

进一步得到 $f_3(x), \dots, f_n(x)$ 。最后的 $f_n(x)$ 就是我们想要的 $f(x)$ 。

定义均差简化描述:

$$\text{一阶均差: } f[x_i, x_j] = \frac{f(x_i) - f(x_j)}{x_i - x_j}$$

$$\text{二阶均差: } f[x_i, x_j, x_k] = \frac{f[x_i, x_j] - f[x_j, x_k]}{x_i - x_k}$$

...

从而得到

$$f(x) = f(x_0) + f[x_0, x_1](x - x_0) + \dots + f[x_0, \dots, x_n](x - x_0) \cdot \dots \cdot (x - x_{n-1})$$

(2) 拉格朗日插值法: 用 $n + 1$ 个 n 次曲线的叠加得到 $f(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$ 。

定义 $f_i(x) = \prod_{j \neq i}^{0 \leq j \leq n} \frac{x - x_j}{x_i - x_j}$, 表示只经过数据点 $(x_i, 1)$ 的 n 次曲线, 则

$$f(x) = \sum_{i=0}^n y_i f_i(x) = \sum_{i=0}^n y_i \prod_{j \neq i}^{0 \leq j \leq n} \frac{x - x_j}{x_i - x_j}$$

(3) 两种插值方法得到的是同一根曲线吗?

因为这两种方法均是线性的 (多项式基的线性组合), 所以可以从范德蒙德行列式入手分析解的唯一性是否成立。 $Ax = b$ 有唯一解的条件是矩阵 A 非奇异, 即行列式不为零 (三-1 会给出更多分析)。代入本问题即可验证是同一根曲线:

$$|A| = \prod_{j \neq i}^{0 \leq i \leq j \leq n} (x_j - x_i), x_j \neq x_i \leftrightarrow |A| \neq 0$$

(4) 多项式插值的本质是利用多项式的强大解释性去逼近任意光滑函数。这一思想促使了泰勒展开式的诞生。

设 $f(x)$ 在 $x_0, x_0 + \Delta x, \dots, x_0 + n\Delta x$ 处的值已知。和牛顿插值相比, 这里的数据点是等间隔的。定义一阶差分:

$$\Delta f(x_0) = f(x_0 + \Delta x) - f(x_0)$$

...

$$\Delta f(x_0 + (n-1)\Delta x) = f(x_0 + n\Delta x) - f(x_0 + (n-1)\Delta x)$$

那么牛顿插值法中的 $f_1(x)$ 变成了

$$f_1(x) = f(x_0) + \frac{\Delta f(x_0)}{\Delta x} (x - x_0)$$

定义二阶差分:

$$\Delta^2 f(x_0) = \Delta f(x_0 + \Delta x) - \Delta f(x_0)$$

...

$$\Delta^2 f(x_0 + (n-2)\Delta x) = \Delta f(x_0 + (n-1)\Delta x) - \Delta f(x_0 + (n-2)\Delta x)$$

那么牛顿插值法中的 $f_2(x)$ 变成了

$$f_2(x) = f(x_0) + \frac{\Delta f(x_0)}{\Delta x} (x - x_0) + \frac{\Delta^2 f(x_0)}{2\Delta x^2} (x - x_0)(x - x_1)$$

可以验证, 最终将会得到

$$f(x) = f_n(x) = f(x_0) + \frac{\Delta f(x_0)}{\Delta x} (x - x_0) + \frac{\Delta^2 f(x_0)}{2\Delta x^2} (x - x_0)(x - x_1) + \dots + \frac{\Delta^n f(x_0)}{2\Delta x^n} (x - x_0) \dots (x - x_{n-1})$$

当 $\Delta x \rightarrow 0$ 时 (此时 $x - x_0 = \dots = x - x_n$), 泰勒预测

$$f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + \dots + \frac{f^{(n)}(x_0)}{n!}(x - x_0)^n + o((x - x_0)^n)$$

也就是 $\frac{\Delta^n f(x_0)}{\Delta x^n} = f^{(n)}(x_0)$, 这就是泰勒展开式。

泰勒展开的本质是充分利用任意曲线上某一点上的“光滑信息”,
用多项式插值这一段局部曲线。

据此, 我们可以直接计算任意曲线 h 在点 x 的 n 阶多项式 p 的近似:

$$\begin{cases} h(x) = p(x) \\ h'(x) = p'(x) \\ \dots \\ h^{(n)}(x) = p^{(n)}(x) \end{cases}$$

求解这个线性方程组即可得到 p 的各个常系数, 从而得到 h 的 n 阶泰勒展开。

- (5) 泰勒展开在计算机内部有许多应用。比如三角函数不方便计算, 但是多项式就好算多了。用泰勒展开估计函数值的合理程度受到收敛圆半径 (展开点 x_0 到最近的奇点的距离) 的影响。例如, 若要求解 $30^{\frac{1}{3}}$, 则对于 $f(x) = x^{\frac{1}{3}}$, 在 $x_0 = 29$ 处展开远比在 $x_0 = 7$ 处展开精确的多。

“收敛圆的存在表明实数是复数的一部分, 即使只研究实数问题, 也会被复数影响到。”

- (6) 记住一些常用的麦克劳林级数, 它们在计算一些数列上下界的时候可能会起到一定帮助:
(几何级数) $\forall |x| < 1$:

$$\frac{1}{1-x} = \sum_{n=0}^{\infty} x^n$$

(二项式级数) $\forall |x| < 1, c \in \mathbb{C}$:

$$(1+x)^c = \sum_{n=0}^{\infty} \binom{c}{n} x^n = \prod_{k=1}^n \frac{c-k+1}{k} x^n$$

(指数函数) $\forall x$:

$$e^x = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!}$$

(对数函数 1) $\forall x \in [-1, 1)$:

$$\ln(1-x) = -\sum_{n=1}^{\infty} \frac{x^n}{n}$$

(对数函数 2) $\forall x \in (-1, 1]$:

$$\ln(1+x) = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(-1)^{n+1} x^n}{n}$$

(三角函数) $\forall x$:

$$\sin(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(-1)^n}{(2n+1)!} x^{2n+1}$$

$$\cos(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(-1)^n}{(2n)!} x^{2n}$$

- 6 利用积分计算级数的上下界：以调和级数 $H_n = \sum_{i=1}^n \frac{1}{i}$ 为例，其中的每一项可以统一被一个如下的分段函数来表示： $h(x) := \frac{1}{i+1}, 0 \leq i < x \leq i+1$ ，可通过积分的方式来理解（小长方形的宽度被限定为 1）。可以给出 $h(x)$ 的上下界：

$$\bar{h}(x) := \begin{cases} 1, & 0 < x < 1 \\ \frac{1}{x}, & x \geq 1 \end{cases}, \quad \underline{h}(x) := \frac{1}{x+1}$$

所以 $\int_0^n \underline{h}(x) dx \leq H_n := \int_0^n h(x) dx \leq \int_0^n \bar{h}(x) dx$ ，可得 $H_n = \Theta(\log(n))$ 。对 $\log(n!)$ 展开并利用上下界积分即可得斯特林公式。

- 7 理解连续和一致连续的概念：

- (1) 连续： $\lim_{x \rightarrow c} (f(x) - f(c)) = 0$ （点）
- (2) 一致连续： $\lim_{x_1 \rightarrow x_2} (f(x_1) - f(x_2)) = 0$ （区间）

- 8 理解卷积运算： $x + y$ 恒等于 n ，从图像上看像卷毛巾一样。

- (1) 离散： $(f * g)(n) = \sum_{\tau=-\infty}^{\tau=\infty} f(\tau) \cdot g(n - \tau)$
- (2) 连续： $(f * g)(n) = \int_{\tau=-\infty}^{\tau=\infty} f(\tau) \cdot g(n - \tau) d\tau$

在卷积神经网络中，卷积常用于平滑图像，即把高频信号和周围的平均一下。

- 9 用牛顿迭代法寻找高次多项式方程的解：

做任意点处的切线，和 x 轴的交点作为迭代得到的新点，继续做该点的切线并寻找和 x 轴的交点。反复执行直到达到收敛条件：

$$x_{n+1} \leftarrow x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$$

将牛顿迭代法推广到任意曲线需要该曲线在给定区间内存在一阶导。该方法不总是收敛，可能会距离解越来越远、反复震荡、漏解。

- 10 理解梯度的概念：梯度是超曲面的函数值增长最快的方向在自变量空间上的“投影”（这个说法并不准确，因为能够选择方向的就是自变量，但是我觉得“投影”这个词很形象）。

- (1) 以一元函数 $y = f(x)$ 为例，自变量空间是一维空间（即 x 轴）。只有两个方向： x 轴正方向和 x 轴负方向。 $f'(x) > 0$ 表明往前走 $f(x)$ 会增大，梯度方向是 x 轴正方向； $f'(x) < 0$ 表明往后走 $f(x)$ 会增大，梯度方向是 x 轴负方向。
- (2) 以二元函数 $z = f(x, y)$ 为例，自变量空间是二维空间（ xy 平面），方向有无数个。梯度为 $\Delta z = \left(\frac{\partial z}{\partial x}, \frac{\partial z}{\partial y}\right)^T$ ，这个向量的方向就是 z 增长最快的方向。
- (3) 梯度与等高线垂直。这是显然的，因为等高线上的函数值相同，只有这样才可以做到“不偏不倚”。

11 理解局部最优性的必要条件:

(1) $\forall x \in \mathbb{R}^n, y = f(x) \in \mathbb{R}$, 若 x^* 为局部最优解且 f 在 x^* 邻域内一阶可导, 则 $\nabla f(x^*) = 0$ 。

证明思路: 将 f 在 x^* 处一阶泰勒展开 $f(x) = f(x^*) + \Delta x^T \nabla f(x^*)$, 要在邻域内 $f(x^*)$ 最小, 则恒有 $\Delta x^T \nabla f(x^*) \geq 0$ 。因为 Δx 可正可负 (左邻域和右邻域), 所以恒有 $\nabla f(x^*) = 0$ 。

(2) $\forall x \in \mathbb{R}^n, y = f(x) \in \mathbb{R}$, 若 x^* 为局部最优解且 f 在 x^* 邻域内二阶可导, 则 $\nabla f(x^*) = 0$ 且 $\nabla^2 f(x^*)$ 为半正定矩阵。

证明思路: 将 f 在 x^* 处二阶泰勒展开 $f(x) = f(x^*) + \frac{1}{2} \Delta x^T \nabla^2 f(x^*) \Delta x$, 要在邻域内 $f(x^*)$ 最小, 则

恒有 $\frac{1}{2} \Delta x^T \nabla^2 f(x^*) \Delta x \geq 0$, 所以 $\nabla^2 f(x^*)$ 半正定。

12 掌握无约束非线性优化算法:

最常用的无约束非线性优化算法是一维搜索, 其核心是找到合适的迭代方向和每次迭代的最优步长。如果没有曲线信息可供利用 (一阶、二阶甚至更高阶的导数), 那么可以用黄金分割法、斐波那契法等方法缩小搜索区间, 也可以借助多项式的强大表示能力执行插值法 (牛顿法就是二点二次插值); 如果有信息可用, 那么通常借助泰勒展开式获得迭代方向。具体地, 如果有一阶信息可供利用, 那么可以采用梯度法 (最速下降法) 及其一系列的改进方法 (泰勒一阶展开); 如果有二阶信息可供利用, 那么可以采用牛顿法及其一系列的改进方法 (泰勒二阶展开)。牛顿法的两大问题分别是 Hessian 矩阵不总正定和 Hessian 矩阵的逆太难算。对于前者, 改进策略是提出各种修正方案保证迭代方向一定是函数下降的方向; 对于后者, 改进策略是各种拟牛顿法 (用别的矩阵来代替 Hessian 矩阵的逆)。此外, 收敛速度介于梯度法和牛顿法之间的重要方法是共轭方向法, 其本质上是保证每一次迭代都是有效的, 即同一个迭代方向不会多次出现 (更多关于共轭方向法的内容请移步 <http://hliangzhao.me/math/CG.pdf>)。

另一类无约束非线性优化的算法是信赖域方法。本质上, 信赖域方法是在局部用二次型插值目标曲线, 仍就是借助多项式的强大表示能力。

无约束非线性优化是一个极为庞大的话题。我会则日撰写相应的文档。

13 理解拉格朗日乘子法 (处理等式约束):

设 $x \in \mathbb{R}^n$, 目标函数为 $f(x)$, 等式约束为 $g(x) = 0, h(x) = 0, \dots$ 。要求 $\min_x f(x)$ 。

(1) 有一个等式约束: 在极值点目标函数曲线和约束函数曲线相切, 根据梯度与等高线垂直这一结论, 二者的梯度相互平行: 即 $\nabla f + \lambda \nabla g = 0$ 。

(2) 有多个等式约束: 在极值点目标函数曲线的梯度是多条约束函数曲线的梯度的线性组合:

$$\nabla f + (\lambda \nabla g + \mu \nabla h + \dots) = 0$$

(3) 因此, 引入拉格朗日函数 $L(x) = f(x) + \lambda g(x) + \mu h(x) + \dots$, 联立

$$\begin{cases} \nabla L(x) = 0 \\ g(x) = 0 \\ h(x) = 0 \\ \dots \end{cases}$$

即可求解极值点和 λ 、 μ 等乘子的最优值。

14 理解 KKT 条件 (可处理不等式约束):

设 $x \in \mathbb{R}^k$, 目标函数为 $f(x)$, 等式约束为 $g_i(x) = 0 |_{i=1, \dots, n}$, 不等式约束为 $h_j(x) \leq 0 |_{j=1, \dots, m}$, 要求 $\min_x f(x)$ 。

(1) 不等式约束没起作用: 拉格朗日乘子法即可解决。

- (2) 不等式约束起作用了：只可能在约束边界取得，因此不等式约束实际上通过等式约束来体现。那么同样有：在极值点目标函数曲线的梯度是多条约束函数曲线的梯度的线性组合。但是需要主要的是：在极值点目标函数曲线的梯度必然和不等式约束函数曲线的梯度方向的线性组合相反，所以 $\mu_j \geq 0 |_{j=1, \dots, m}$ 。
- 可总结为

$$\begin{cases} \nabla f + \sum_{i=1}^n \lambda_i \nabla g_i + \sum_{j=1}^m \mu_j \nabla h_j = 0 \\ h_j(x) = 0 |_{j=1, \dots, m} \\ \mu_j \geq 0 |_{j=1, \dots, m} \end{cases}$$

- (3) 将两种情形整合到一起就有了 KKT 条件：

$$\begin{cases} \nabla f + \sum_{i=1}^n \lambda_i \nabla g_i + \sum_{j=1}^m \mu_j \nabla h_j = 0 \\ g_i = 0 |_{i=1, \dots, n} \\ h_j \leq 0 |_{j=1, \dots, m} \\ \mu_j \geq 0 |_{j=1, \dots, m} \\ h_j \mu_j = 0 |_{j=1, \dots, m} \end{cases}$$

最后一个 KKT 互补条件。当 $\mu_j = 0$ 时， h_j 没有出现在拉格朗日函数中，说明这个不等式约束没起作用，即 $h_j \leq 0$ 恒成立；当 $\mu_j > 0$ 时， $h_j = 0$ ，说明 h_j 起作用了，在边界上起的作用。这个条件将两种情形整合到了一起。

15 牢记矩阵微积分的运算规则：

- (1) 矩阵微积分是用矩阵和向量表示因变量每个成分关于自变量每个成分的偏导数。技巧是观察偏导的维度构成。
- (2) 向量 \rightarrow 标量： $\forall x \in \mathbb{R}^p, \forall y = f(x) = f(x_1, \dots, x_p) \in \mathbb{R}, \frac{\partial y}{\partial x} = \left(\frac{\partial y}{\partial x_1}, \dots, \frac{\partial y}{\partial x_p} \right)^T \in \mathbb{R}^{p \times 1}$ 。
- (3) 标量 \rightarrow 向量： $\forall x \in \mathbb{R}, \forall y = f(x) \in \mathbb{R}^p, \frac{\partial y}{\partial x} = \left(\frac{\partial y_1}{\partial x}, \dots, \frac{\partial y_n}{\partial x} \right) \in \mathbb{R}^{1 \times p}$ 。
- (4) 向量 \rightarrow 向量： $\forall x \in \mathbb{R}^p, \forall y = f(x) = f(x_1, \dots, x_p) \in \mathbb{R}^q,$

$$\frac{\partial y}{\partial x} = \begin{bmatrix} \frac{\partial y_1}{\partial x_1} & \dots & \frac{\partial y_q}{\partial x_1} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial y_1}{\partial x_p} & \dots & \frac{\partial y_q}{\partial x_p} \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^{p \times q}$$

- (5) 加法法则： $\forall x \in \mathbb{R}^p, \forall y = f(x) \in \mathbb{R}^q, z = f(x) \in \mathbb{R}^q, \frac{\partial(y+z)}{\partial x} = \frac{\partial y}{\partial x} + \frac{\partial z}{\partial x} \in \mathbb{R}^{p \times q}$ 。
- (6) 乘法法则： $\forall x \in \mathbb{R}^p, \forall y = f(x) \in \mathbb{R}^q, z = f(x) \in \mathbb{R}^q, \frac{\partial y^T z}{\partial x} = \frac{\partial y}{\partial x} z + \frac{\partial z}{\partial x} y$ 。 ($p \times 1 = (p \times q) \times (q \times 1)$)
- (7) $\forall x \in \mathbb{R}^p, \forall y = f(x) \in \mathbb{R}^s, z = f(x) \in \mathbb{R}^t, A \in \mathbb{R}^{s \times t}, \frac{\partial y^T A z}{\partial x} = \frac{\partial y}{\partial x} A z + \frac{\partial z}{\partial x} A^T y \in \mathbb{R}^{p \times 1}$ 。
- (8) $\forall x \in \mathbb{R}^p, \forall y = f(x) \in \mathbb{R}, z = f(x) \in \mathbb{R}^q, \frac{\partial y z}{\partial x} = y \frac{\partial z}{\partial x} + \frac{\partial y}{\partial x} z^T \in \mathbb{R}^{p \times q}$ 。

$$(9) \quad \forall x \in \mathbb{R}, u = u(x) \in \mathbb{R}^s, g = g(u) \in \mathbb{R}^t, \frac{\partial g}{\partial x} = \frac{\partial u}{\partial x} \cdot \frac{\partial g}{\partial u} \in \mathbb{R}^{1 \times t}.$$

$$(10) \quad \forall x \in \mathbb{R}^p, u = u(x) \in \mathbb{R}^s, g = g(u) \in \mathbb{R}^t, \frac{\partial g}{\partial x} = \frac{\partial u}{\partial x} \cdot \frac{\partial g}{\partial u} \in \mathbb{R}^{s \times t}.$$

$$(11) \quad \forall X \in \mathbb{R}^{p \times q}, u = u(X) \in \mathbb{R}^s, g = g(u) \in \mathbb{R}, \frac{\partial g}{\partial X_{ij}} = \frac{\partial u}{\partial X_{ij}} \cdot \frac{\partial g}{\partial u} \in \mathbb{R}.$$

(12) 将以上规则付诸实践，如：

$$\forall x \in \mathbb{R}^p, \frac{\partial x}{\partial x} = I \in \mathbb{R}^{p \times p};$$

$$\forall x \in \mathbb{R}^p, \forall A \in \mathbb{R}^{q \times p}, \frac{\partial Ax}{\partial x} = A^T \in \mathbb{R}^{p \times q};$$

$$\forall x \in \mathbb{R}^p, \forall A \in \mathbb{R}^{p \times q}, \frac{\partial x^T A}{\partial x} = A \in \mathbb{R}^{p \times q}.$$

(13) Logistic 函数 $\sigma(x) = \frac{1}{1+e^{-x}}$: $\sigma'(x) = \sigma(x)(1 - \sigma(x))$ 。当输入为 $x = (x_1, \dots, x_n)^T$ 时，

$$\sigma'(x) = \text{diag}(\sigma(x) \odot (1 - \sigma(x))) \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

(14) SoftMax 函数（将多个输入的标量映射为一个离散概率分布）：

设输入为 $x = (x_1, \dots, x_n)^T$ ，输出 $z = (z_1, \dots, z_n)^T$ 定义为

$$z_i = \text{softmax}(x_i) = \frac{e^{x_i}}{\sum_{k=1}^n e^{x_k}}$$

我们来认真算一算 SoftMax 函数的导数怎么求解。

首先， $z = \text{softmax}(x) = \frac{1}{\sum_{k=1}^n e^{x_k}} (e^{x_1}, \dots, e^{x_n})^T = \frac{\exp(x)}{\sum_{k=1}^n e^{x_k}} = \frac{\exp(x)}{I_n^T \exp(x)} \in \mathbb{R}^n$ ，其中 $I_n = (1, \dots, 1)^T \in$

\mathbb{R}^n 。所以 $\frac{\partial z}{\partial x} = \frac{\partial \left(\frac{\exp(x)}{I_n^T \exp(x)} \right)}{\partial x} = \frac{\partial \left(\exp(x) \cdot \frac{1}{I_n^T \exp(x)} \right)}{\partial x} = \frac{\partial(\exp(x))}{\partial x} \cdot \frac{1}{I_n^T \exp(x)} + \frac{\partial \left(\frac{1}{I_n^T \exp(x)} \right)}{\partial x} \cdot [\exp(x)]^T =$
 $\frac{\text{diag}(\exp(x))}{I_n^T \exp(x)} - \left(\frac{1}{I_n^T \exp(x)} \right)^2 \cdot \frac{\partial(I_n^T \exp(x))}{\partial x} \cdot [\exp(x)]^T$ （最后一步用 (9) 来做）。

紧接着，根据 (6)， $\frac{\partial(I_n^T \exp(x))}{\partial x} = \frac{\partial(\exp(x))}{\partial x} \cdot I_n + \frac{\partial I_n^T}{\partial x} \cdot [\exp(x)]^T = \text{diag}(\exp(x)) I_n = \exp(x)$ 。

所以，原式 = $\text{diag} \left(\frac{\exp(x)}{I_n^T \exp(x)} \right) - \frac{\exp(x)}{I_n^T \exp(x)} \cdot \frac{[\exp(x)]^T}{I_n^T \exp(x)} =$

$$\text{diag}(\text{softmax}(x)) - \text{softmax}(x) \cdot [\text{softmax}(x)]^T$$

16 复数存在的意义是什么？

(1) 让我们从更高的维度去审视函数，从而获得更多未知的细节。复数虽然看起来和向量一样，但实际上实数域的扩充，在本质上更接近实数。（相比之下，向量的乘法运算点积、叉积与实数乘法大不相同。）复数在计算上兼容实数，有加减乘除乘方开根号取对数等运算。

(2) 重点关心复数乘法：设 $z_1 = a + bi$ ，长度为 $|z_1|$ ，幅角为 $\arg(z_1)$ ；设 $z_2 = c + di$ ，长度为 $|z_2|$ ，幅角为 $\arg(z_2)$ 。则 $z_1 * z_2$ 的长度为 $|z_1| * |z_2|$ ，幅角为 $\arg(z_1) + \arg(z_2)$ 。显然，复数的乘法是对空间的一种变换。当 $z_2 = i$ 时，其作用时让 z_1 逆时针旋转 90° （缩放因子为 1，角度增大 90° ）。

17 理解欧拉公式 $e^{i\theta} = \cos\theta + i \cdot \sin\theta$ ：

(1) 掌握证明和验证欧拉公式的方法。利用 e^x 的三种定义方式：

$$e^x = \lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 + \frac{x}{n}\right)^n$$

$$e^x = 1 + x + \frac{1}{2!}x^2 + \frac{1}{3!}x^3 + \dots$$

$$e^x = \frac{d}{dx}e^x$$

进行推导。

- (2) 根据欧拉公式可知 $e^{i\theta}$ 是复平面上长度为1、幅角为 θ 的复数， $e^{i\theta}$ 的轨迹组成了复平面上的单位圆。任意复数可经由欧拉公式表达为 $z = a + bi = re^{i\theta}$ ，且 $|z| = r$ ， $\arg(z) = \theta$ 。设 $z_1 = r_1 e^{i\theta_1}$ ， $z_2 = r_2 e^{i\theta_2}$ ，则

$$z_1 * z_2 = r_1 r_2 e^{i(\theta_1 + \theta_2)}$$

$$\frac{z_1}{z_2} = \frac{r_1}{r_2} e^{i(\theta_1 - \theta_2)}$$

$$a^i = e^{i \ln a}$$

系数项乘（除）、指数相加（减），这种运算方式更接近实数，或许这才是复数的完整形态。

- (3) 当 $\theta = \pi$ 时，

$$e^{i\pi} + 1 = 0$$

这个公式中出现了零元、单位元、最基本的虚数 i ，以及两个最常用的自然数 π 和 e 。这就是“上帝的公式”。

18 理解傅里叶级数和傅立叶变换：

- (1) 光作为一种波，其颜色由各个组成光的振幅（ a_n ）和频率（ $\frac{n}{2\pi}$ ）决定。光的色散现象就是

$$f(x) = \sum_n a_n \sin(nx)$$

- (2) 设 $f(x)$ 是周期性函数且周期为 T ，满足傅里叶级数的收敛条件，则 $f(x)$ 可写作

$$f(x) = \frac{a_0}{2} + \sum_{n=1}^{\infty} \left(a_n \cos \frac{2\pi nx}{T} + b_n \sin \frac{2\pi nx}{T} \right)$$

其中

$$\begin{cases} a_n = \frac{2}{T} \int_{x_0}^{x_0+T} f(x) \cdot \cos \frac{2\pi nx}{T} dx \\ b_n = \frac{2}{T} \int_{x_0}^{x_0+T} f(x) \cdot \sin \frac{2\pi nx}{T} dx \end{cases}$$

- (3) 傅里叶级数的本质是将任意周期函数（曲线）视为无数旋转的叠加。傅里叶级数可视为圆周运动的组合：不断以做圆周运动的点为新的圆周运动的圆心继续做圆周运动。套娃的次数越多就越逼近该周期函数，选取不同的点和不同的半径就是在逼近不同的周期函数。不断增加的 x 如同时间一样永不回头。
- (4) 傅里叶级数表达式的推导源自于对问题“任意周期函数是否可写成三角函数之和”的求解，核心思路如下：

$f(x) = C$ 是常函数，也是周期函数 → 要有常数项；

$\sin x$ 和 $\cos x$ 都要有，保证奇偶性；

需要 $\sin \frac{2\pi nx}{T}$ 和 $\sin \frac{2\pi nx}{T}$ ，保证 T 一定是其周期；

通过加减调节振幅。

请自行推导。此外，根据欧拉公式可得 $\cos \theta = \frac{e^{i\theta} + e^{-i\theta}}{2}$ ， $\sin \theta = \frac{e^{i\theta} - e^{-i\theta}}{2}$ ，代入可得

$$f(x) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} \left(c_n \cdot e^{i \frac{2\pi nx}{T}} \right)$$

其中 $c_n = \frac{1}{T} \int_{x_0}^{x_0+T} f(x) \cdot e^{-i \frac{2\pi nx}{T}} dx$ 。

通过引入欧拉公式我们进入了复平面。这使得我们可以在时域上观察流逝的时间和运动得到的周期曲线；在频率上观察圆周运动的频率。傅立叶级数本质上是线性分量的叠加， $\left\{ e^{i \frac{2\pi nx}{T}} \right\}_{|v_n}$ 正是

无限维向量空间中的一组单位正交基（可通过三角函数的点积为零验证），而 c_n 是基 $e^{i \frac{2\pi nx}{T}}$ 上的系数。每一个基反映的是做不同圆周运动的旋转频率。实际上，系数 a_n 和 b_n 亦可通过在正交基上的投影得到。

(5) 什么是频域图？其实就是周期函数 $f(x)$ 在不同频率上的基的振幅。以方波信号

$$f(x) = \begin{cases} 2, & 2k\pi \leq x \leq (2k+1)\pi \\ 0, & (2k-1)\pi \leq x \leq 2k\pi \end{cases}$$

为例，用傅里叶级数

$$1 + \frac{4}{\pi} \sin x + 0 \cdot \sin 2x + \frac{4}{3\pi} \sin 3x + 0 \cdot \sin 4x + \frac{4}{5\pi} \sin 5x$$

来逼近，那么基 $\{1, \sin x, \dots, \sin 5x\}$ 上的系数向量为 $\left\{ 1, \frac{4}{\pi}, 0, \frac{4}{3\pi}, 0, \frac{4}{5\pi} \right\}^T$ 。在 x 轴上 $x = 0, \dots, 5$ 的位置以系数向量对应的元素为高度绘制竖线，即可得到对应的频域图。从时域到频域的过程就是傅立叶变换，本质是基底的切换。

(6) 还可以用傅里叶级数去逼近任意非周期函数。如何逼近？令 $T \rightarrow \infty$ ！ T 越大，频率越小，频段的划分越密集。当 $T \rightarrow \infty$ 时，基会铺满整个频谱，频域图上各个竖线的最高点将会联结成一条连续的曲线。

三 线性代数与矩阵理论

1 理解线性代数中的基本概念：

- (1) (定义) 同维度的向量 v 和 w 的张成 (span) 是集合 $\{av + bw | a, b \in \mathbb{R}\}$ (仅通过向量加法与向量数乘，我们能得到的、所有的向量的集合)。
- (2) (定义) 对于向量空间 V 中的一组向量 $\{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ ，它们是线性相关的 iff 存在非全为零的元素 $a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbb{R}$ 满足

$$\sum_i a_i v_i = 0$$

它们是线性无关的 iff 不存在满足这样条件的 $\{a_i\}_{i=1,2,\dots,n}$ (即 $a_i \equiv 0$)。

- (3) (定义) 向量空间的一组基是张成该空间的一个线性无关的向量集 (相互不可替代)。基的个数就是空间的维数。对于 n 维线性空间 V ,

$$\left\{ v_i = \begin{bmatrix} 0, \dots, 1, \dots, 0 \\ \text{仅第 } i \text{ 个位置为 } 1 \end{bmatrix}^T \right\}_{i=1,\dots,n}$$

是一组单位正交基 (关于正交的概念, 后面会深入分析)。

- (4) 理解线性变换 (linear transformation):

所谓“线性”, 是指:

- 对于空间中的直线, 变换后仍应当是直线;
- 直线的比例保持不变;
- 空间的原点必须保持固定。

满足第一、二点但是不满足第三点的, 其实是仿射变换 (affine transformation), 即线性变换 + 平移。可以在高维度通过线性变换实现低维度的仿射变换。

本质上, 线性变换是保持网格线平行且等距分布的变换。

严格意义上, 若一个变换 L 满足可加性

$$L(u + v) = L(u) + L(v)$$

和成比例 (一阶齐次)

$$L(cv) = cL(v), \forall c \in R$$

则称 L 是线性的。线性变换不仅可以作用于向量 (当然, 这取决于我们如何定义“向量”), 也可以作用在函数上。例如, 求导运算也是一种线性变换, 这就是求导公式中可加性和成比例的由来:

$$\frac{\partial(f + g)}{\partial x} = \frac{\partial f}{\partial x} + \frac{\partial g}{\partial x}$$

$$\frac{\partial(\alpha f)}{\partial x} = \alpha \frac{\partial f}{\partial x}$$

因此, 我们最好把这种特征抽象出来, 而不拘泥于具体的形式。感兴趣的同学可去了解线性空间 (aka 向量空间)、度量空间、赋范空间以及内积空间。

- (5) 那么问题来了, 如何用数值去描述线性变换?

我们只需关注新的基的位置如何描述即可, 而基前面数乘的系数在变换前后不会发生变换。默认情况下, 旧的基为 i 和 j , 则对于变换前的向量 $[x, y]^T$, 有

$$\begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = xi + yj \rightarrow xi' + yj' = \begin{bmatrix} xi'_1 + yj'_1 \\ xi'_2 + yj'_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} i'_1 & j'_1 \\ i'_2 & j'_2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = [i', j'] \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix}$$

因此, 我们发现, 可以用矩阵来实施线性变换。一个矩阵和一个线性变换总是一一对应, 且矩阵的每一列都是变换后的线性空间的一组“基” (打引号是因为此处允许 i', j' 线性相关)。上面的这个式子也引申出了矩阵-向量乘法的定义。注意, 这里的新基其实仍然是用旧的坐标体系 (旧基) 来描述的。

- (6) 线性变换作为一个函数, 通过矩阵来实现可以写作 $A(x)$, 线性变换的复合可以写作 $B(A(x))$, 去

掉这些括号，就可以得到矩阵乘法的运算，即复合变换。具体地，不妨设 $A = [a_1, a_2]$, $B = [b_1, b_2]^T = \begin{bmatrix} b_{11} & b_{21} \\ b_{12} & b_{22} \end{bmatrix}$, 则

$$BA = \begin{bmatrix} b_{11} & b_{21} \\ b_{12} & b_{22} \end{bmatrix} a_1 + \begin{bmatrix} b_{11} & b_{21} \\ b_{12} & b_{22} \end{bmatrix} a_2 \quad (\text{分别作用在两个基向量上})$$

矩阵运算被化归成了矩阵-乘法运算。我们就这样得到了矩阵乘法的计算方式。

思考复合变换的形成，我们可以很容易证明矩阵乘法满足结合律： $(AB)C = A(BC)$ ，但不满足交换律 $AB \neq BA$ 。

- (7) 线性变换前后空间内任意区域的缩放比例即行列式 (determinant)。在二维线性空间上这对应着单位面积的缩放，在三维线性空间上这对应着单位体积的缩放。
- 如果一个矩阵的行列式为零，则说明该线性变换导致了空间的坍塌 (新的线性空间的维度小于旧的线性空间的维度)，这在矩阵的列向量 (即新基) 线性相关的时候发生。此时我们称该矩阵为奇异的；
 - 如果一个矩阵的行列式为负，则说明该线性变换改变了空间的定向 (orientation)。

总结一下：

$$\det(A) = |A| \begin{cases} > 1: \text{对图形有放大作用} \\ = 1: \text{图形大小不变} \\ 0 < |A| < 1: \text{对图形有缩小作用} \\ = 0: \text{空间坍塌, 不可逆 ("覆水难收")} \\ < 0: \text{改变左右手规则} \end{cases}$$

因为两次线性变换缩放的比例之积和一次复合变换的缩放比例相等，所以显然有

$$\det(A) \det(B) = \det(AB)$$

类似地，还有如下性质：

$$\begin{aligned} \det(A) &= \det(A^T) \\ \det(cA) &= c^n \det(A) \end{aligned}$$

如果一个方阵和对角阵相似 (即可对角化、可执行特征值分解)，那么 A 的行列式等于所有特征值的积，后面会谈到这一点。

- (8) 从线性变换的角度出发理解线性方程组 $Ax = b$ ： x 的求解依赖于线性变换 A 对空间的操纵。
- 当 $|A| \neq 0$ 时，空间没有发生坍塌，则这个线性变换是可逆的。我们总可以通过对 b 实施“ A 的逆变换”来得到 x 。这里也引申出了线性变换的逆 (逆矩阵) 的定义：
 A 的逆是满足以下性质的唯一变换： $A^{-1}A = I$ 。

其中 I 是“什么都不做”的变换。

- 当 $|A| = 0$ 时，空间发生坍塌，此时，我们无法通过一个线性变换再变换回去。从有损压缩的角度来理解，在没有任何场外信息介入的情况下，无法将一个点或一条线“解压缩”为一个平面，因为部分信息已经被丢失了。

如何描述空间是否发生了坍塌？我们需要一种建立在线性变换之上的概念，他需要表达出经过线性变换后，新空间的维度。这就是秩 (rank)。

将 x 看成旧空间的任意未知向量，则所有 Ax 的取值组成了一个新的线性空间，我们称之为“ A 的列

空间 (column space)”，记为 $range(A)$ 。这是因为 A 的每一列就是新空间的“基”（打引号是因为此处允许新基线性相关）。因此， A 的秩等于 A 的列空间的维数。当秩等于新基的个数时，我们称之为“满秩”，即新基线性无关。

注意，零向量一定在列空间内，这是因为线性空间必然包含原点，而线性变换不会改变原点。不过，除了零向量，可能还会存在一些向量在经过线性变换 A 之后也成为了零向量，我们将所有的这些向量放入集合“ A 的零空间”内：

$$null(A) = \{x \in V | Ax = 0\}$$

$null(A)$ 又称为“ A 的核 (kernel)”。 $null(A)$ 的秩可以大于0。例如，当一条直线上的所有点经过线性变换后被压缩至原点，那么 $rank(null(A)) = 1$ 。除了零空间，经过线性变换 A 后的点所组成的集合被称为“ A 的像空间”：

$$R(A) = \{y | y = Ax, x \in V\}$$

对于任意 $A \in R^{m \times n}$ ，总有：

$$\dim(R(A)) + \dim(null(A)) = n$$

因此可以得到全空间 R^n 的正交分解：对于任意 $A \in R^{m \times n}$ ，有

$$R^n = null(A) \oplus R(A^T), \quad x \perp y, \quad \forall x \in null(A), y \in R(A^T)$$

如何理解矩阵的转置？已知 $A \in R^{m \times n}: V \rightarrow U$ 的每一列 $A_{:,j}$ 是 A 对应的线性变换的新基在旧的线性空间 V 的坐标，每一行 $A_{i,:}$ 其实是在以新基为坐标体系、旧基在新的线性空间 U 的坐标，即旧基在新基上的投影。

对于任意矩阵 A ，行秩=列秩。这是因为

$$n = rank(range(A)) + rank(null(A)) = rank(range(A^T)) + rank(null(A))$$

此外还有 $rank(A) \leq \min\{m, n\}$ 。

(9) 向量 $a, b \in R^n$ 的点积运算方式为 $a \cdot b = a^T b = \sum_{i=1}^n a_i b_i$ 。

从多维空间到一维空间的线性变换需要一个 $1 \times n$ 的矩阵来实现。对于一个处于 n 维线性空间的向量 b ，当经过线性变换 $A \in R^{1 \times n}$ 时，得到的就是其在新空间（一维空间，即数轴）上的坐标。这其实就是“投影”——将 n 维向量 b 投影到数轴上的任意向量上。因为 $Ab = \sum_{i=1}^n A_{1i} b_i$ ，这就是向量点积的定义，所以我们就将投影和向量点积建立起了关联——

$a \cdot b$ 其实是 a 在 b 上的投影的长度、 b 的长度与符号的乘积。

当 a 在 b 上的投影和 b 方向相同时，乘积为正，否则为负。

$a \cdot b = b \cdot a$ ，即谁向谁投影是无所谓的。

从对偶性的角度来理解：

一个向量的对偶是由它所定义的线性变换；

一个多维空间到一维空间的对偶是多维空间中的某个特定向量。

(10) 首先给出向量叉乘的定义：对于三维空间中的向量 v 和 w ， $v \times w$ 仍然是一个三维向量，不妨记为 p 。 p 的长度为 v 和 w 所组成的平行四边形的面积， p 的方向由右手定则确定（ v 对应食指， w 对应中指， p 对应拇指）。计算公式为

$$p = \begin{bmatrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} w_1 \\ w_2 \\ w_3 \end{bmatrix} = \det \left(\begin{bmatrix} i & v_1 & w_1 \\ j & v_2 & w_2 \\ k & v_3 & w_3 \end{bmatrix} \right) \xleftrightarrow{\text{代数余子式变换}} \begin{vmatrix} v_2 & w_2 \\ v_3 & w_3 \end{vmatrix} i - \begin{vmatrix} v_1 & w_1 \\ v_3 & w_3 \end{vmatrix} j + \begin{vmatrix} v_1 & w_1 \\ v_2 & w_2 \end{vmatrix} k$$

其中 i, j, k 为三维空间的基向量。

如何从线性变换的角度理解叉积？

对于给定的三维空间中的向量 v 和 w ，不妨定义如下函数 $f: \mathbb{R}^3 \rightarrow \mathbb{R}^3$ ：

$$f \left(\begin{bmatrix} x \\ y \\ z \end{bmatrix} \right) = \det \left(\begin{bmatrix} x & v_1 & w_1 \\ y & v_2 & w_2 \\ z & v_3 & w_3 \end{bmatrix} \right)$$

该函数的几何意义是：输出是输入和 v, w 组成的平行六面体的有向体积。

理解一：根据行列式的性质（代数余子式的计算规则）可知，这是一个线性变换（证明“可加性”和“成比例”）。因此，必然存在一个 1×3 的矩阵 P 代表这个变换，根据第（9）点提及的对偶性，可将“ P 代表的变换对 $[x, y, z]^T$ 的作用”理解为“向量 $p = P^T$ 与 $[x, y, z]^T$ 的点积”。代替上式的左边可得到

$$\begin{cases} p_1 = v_2 w_3 - v_3 w_2 \\ p_2 = v_3 w_1 - v_1 w_3 \\ p_3 = v_1 w_2 - v_2 w_1 \end{cases}$$

所以向量 $p = (v_2 w_3 - v_3 w_2)i + (v_3 w_1 - v_1 w_3)j + (v_1 w_2 - v_2 w_1)k$ 。

理解二：如何计算 $[x, y, z]^T, v, w$ 组成的平行六面体的有向体积？小学数学告诉我们“底面积乘高”——不妨以 v, w 组成的平面为底，其面积为 v, w 组成的平行四边形的面积，而高垂直于该底面，且长度为 $[x, y, z]^T$ 在该高上的投影。

因此，函数 f 的几何意义应当详细描述为：对于任意给定的三维向量 $[x, y, z]^T$ ，将其投影到与 v, w 组成的平面垂直的直线上，并且将投影长度与 v, w 组成的平行四边形的面积相乘。

但是，这和垂直于 v, w 组成的平面、且长度为与 v, w 组成的平行四边形的面积的向量与 $[x, y, z]^T$ 点乘是一回事（即“理解一”和“理解二”殊途同归）！将 $[i, j, k]$ 带入 $[x, y, z]^T$ 可发现“理解一”中求得的 p 和通过叉乘定义得到的 p 是一回事，这就表明通过叉乘得到的 p 具备“理解二”中的几何意义。

上述内容阐述了叉乘的计算过程与其几何直观是如何关联的。

2 理解相似矩阵 ($B = P^{-1}AP$):

- (1) 相似性只定义在方阵上。
- (2) 线性变换是通过指定基下的矩阵来表达的，相似矩阵则是站在不同角度（另一组基）观察同一个线性变换。客观存在的一个点，不因为我们的观测角度发生了变化而变化，但是会有不同的坐标值。

对于 $P^{-1}APx$ ，不妨设当前的线性空间代表了甲的视角， x 是当前空间坐标体系下的一个点， P 这个线性变换代表了乙的视角，则 Px 首先将 x 放到乙的视角下（即在乙的坐标体系下表示），然后在乙上对该点执行某个变换，最后再通过 P^{-1} 回到我们的视角下。如果存在一个 $B = P^{-1}AP$ ，则 Bx 就是直接在我们的视角下对该点执行同一个变换。不管怎样，作用在该点上的变换是一样的。

- (3) 为什么我们关心相似矩阵？相似矩阵的本质是坐标变换（切换观测角度），所以我们可以借助相似性将一个矩阵切换到更简单的表达方式上来理解。怎样的表达算简单呢？对角阵！这就是对角

化。在这种思路的引导下，诞生了特征值分解。（以下两点涉及特征值与特征向量，建议先阅读三-3）

- (4) 只要两个矩阵相似，它们的行列式就相同。这一点用 $|B| = |P^{-1}| \cdot |A| \cdot |P|$ 很容易得到。行列式是相似矩阵之间的相似不变量。如果和对角阵相似（即可对角化、可执行特征值分解），那么 A 的行列式就十分容易计算，就是所有特征值的积。这是因为对角阵就是单纯地把各个维度拉伸指定数值的变换，缩放的比例因子显然等于各维度拉伸之积。因为对角阵不涉及旋转变换，因此实际上每个旧基向量都没有改变方向，仅仅是长度有所缩放，这符合特征向量的定义，所以对角阵的非零元素就是该矩阵的有所特征值。

因此，若矩阵 A 可对角化，则 $|A|$ 就等于 A 所有特征值的乘积：

$$\det(A) = \prod_{i=1}^n \lambda_i$$

- (5) 相似矩阵具有完全相同的特征值和特征向量。这是因为 $|B - \lambda I| = |P^{-1}AP - P^{-1}\lambda IP| = |A - \lambda I|$ 。

3 理解特征值和特征向量：

- (1) 观察 $Ax = \lambda x$ ，可发现我们试图寻找的是经过线性变换 A 之后，在方向上保持不变（掉头不算）、仅仅是长度有所缩放的向量 x 以及缩放的比例 λ 。换句话说，特征向量 x 是经过线性变换 A 后仍然留在它所张成的线性空间中的向量。
- (2) 将向量看成线性空间中的一个点，那么左乘矩阵可以看成是（通过操纵空间）对点施加的一种运动（使点发生位移）。特征值反映了运动的速度，而特征向量则反映了运动的方向。线性变换是各个方向上不同速度的运动的叠加。从这个理解出发，对于向量 x ，不断左乘 A ，可发现 x 会不断贴合到 A 最大特征值对应的特征空间上。实际上，这正是特征向量的一种迭代求法。从这个理解出发，也会明白为什么相似矩阵具有完全相同的特征值和特征向量（因为客观存在的运动方向和速度不会随着观测角度的变化而变化）。
- (3) 特征空间是将同一个特征值所对应的一个（或数个）特征向量视为基，所张成的空间。特征空间中基的个数与对应的特征值重根的个数相等。
- (4) 为什么对方阵 A 可以用 $|A - \lambda I| = 0$ 来求解其特征值和特征向量？

求证思路：根据特征值和特征向量的定义，即 $Ax = \lambda x$ 恒成立，即 $(A - \lambda I)x = 0$ 。这是一个线性方程组，意味着将任意向量投射到零空间内，那么 $A - \lambda I$ 作为一个线性变换所对应的伸缩因子必须恒为 0，即行列式为 0。

对于二阶方阵，有一种更快速的计算技巧。阐述如下：

设 $A = \begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix}$ ，则 $\frac{1}{2}\text{tr}(A) = \frac{\lambda_1 + \lambda_2}{2} \triangleq m$ ，这是因为矩阵的迹是相似矩阵之间的相似不变量（见最后一条）；此外， $|A| = ad - bc = \lambda_1 \lambda_2 \triangleq p$ ，这是因为特征值描述了算子在特定方向上对空间进行拉伸的程度，而行列式则反映出了算子将面剂整体进行拉伸的程度。联立这两个公式，可以直接得到 $\lambda_1, \lambda_2 = m \pm \sqrt{m^2 - p}$ 。

4 理解特征值分解：

- (1) 特征值分解其实就是对角化。 $\forall A \in R^{n \times n}$ ， A 可对角化 ($A = PDP^{-1}$) 当且仅当 A 有 n 个线性无关的特征向量。其中 $P = (p_1, \dots, p_n)$ 是 n 个特征向量组成的矩阵， $D = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n)$ 是由特征值组成的对角阵。

证明思路：由 $Ap_i = \lambda_i p_i |_{i=1, \dots, n}$ 可得 $AP = A(p_1, \dots, p_n) = (Ap_1, \dots, Ap_n) = (\lambda_1 p_1, \dots, \lambda_n p_n) = (p_1, \dots, p_n)D = PD$ ，若 $\{p_1, \dots, p_n\}$ 线性无关则 P 可逆，从而有 $A = PDP^{-1}$ 。
这个结论就是特征值分解。

- (2) 性质: $A^k = PD^kP^{-1}$ 。这个性质再一次验证了不断左乘 A , x 会不断贴合到最大特征值对应的特征空间上。因为特征值呈指数增长, 很小的特征值将会非常小, 相应的运动几乎可以忽略不计; 而最大的特征值将会非常大, 对应的“高速运动”将明显占据主导地位。
- (3) 为什么我们关心对称矩阵 ($A = A^T$)? 因为对称阵在执行特征值分解时具备许多优秀的性质, 包括:

对称阵有 n 个实特征值 (包括重根);

对称阵的各个特征空间两两正交;

对称阵每个特征值的重根次数是该特征值对应的特征空间中线性无关的基底的个数;

对称阵可以正交对角化 (正交的概念参见三-8)。

其中第二点的证明思路:

因为 $\lambda_i p_i \cdot p_j = (\lambda_i p_i)^T p_j = (A p_i)^T p_j = (p_i^T A^T) p_j = p_i^T (A^T p_j) = p_i^T (\lambda_j p_j) = \lambda_j p_i \cdot p_j$ 且 $\lambda_i \neq \lambda_j$, 可得 $p_i \cdot p_j = 0 \rightarrow p_i \perp p_j$ 。 ($\lambda_i \neq \lambda_j$ 是因为我们考虑的是特征空间, 重根的来自同一个特征空间)

所谓正交对角化是: $\forall A \in R^{n \times n}$, A 可正交对角化当且仅当存在正交阵 P 和对角阵 D 使得 $A = PDP^{-1} = PDP^T$ 。在这种情况下, P 和 P^{-1} 作为正交阵对应的是方向相反的旋转变换, 而 D 对应的则是伸缩变换。显然, 旋转变换其实就是切换了观测角度而已, 我们更关心伸缩变换。因此正交对角化可用于“规范化二次型”, 相当于把矩阵“扶正”。我们后面还会谈到这一点。

- (4) 对称阵不一定可逆。
 (5) 方阵 A 可以正交对角化当且仅当 A 是对称阵。
 (6) 根据对称阵可正交对角化这一性质, 可得到谱分解定理 (每个分量 $\lambda_i u_i u_i^T$ 是 A 的一个 spectrum):

$$A = \lambda_1 u_1^T u_1 + \dots + \lambda_n u_n^T u_n$$

证明思路: 令 $D = \text{diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n)$, $P = (u_1, \dots, u_n)$, 则 $DP^T = (\lambda_1 u_1^T, \dots, \lambda_n u_n^T)^T$ 。所以 $PDP^T = (u_1, \dots, u_n)(\lambda_1 u_1^T, \dots, \lambda_n u_n^T)^T = \sum_{i=1}^n u_i \lambda_i u_i^T$ (看成行向量和列向量的乘法)。

每个分量其实记录了一部分信息。如果将分量按照降序排列, 则省略末位的一个或多个分量就实现了信息的压缩。(前 20% 的分量可能占据了 90% 的有效信息)

- (7) 执行特征值分解的步骤:

Step 1: 根据 $|A - \lambda I| = 0$ 找到所有特征值;

Step 2: 对于每个特征值 λ , 根据 $Ax = \lambda x$ 找到其对应的 (一个或多个) 特征向量 (特征值重根的个数等于对应的特征空间中特征向量的个数);

Step 3: 将特征值按照降序排列组成 D 。对应地, 排列特征向量组成 P 和 P^T 。

5 $\forall A \in R^{m \times n}$, 理论上, 如何求解线性方程组 $Ax = b$?

将 A 写作 $(a_1, \dots, a_n)^T$, 则 $Ax = \sum_{i=1}^n x_i a_i$ 是以 $\{a_1, \dots, a_n\}$ 为基的线性组合。若 $b \in \text{range}(A)$ 则 $\exists x$ 使得 $\sum_{i=1}^n x_i a_i = b$ 。若 $\{a_1, \dots, a_n\}$ 线性无关, 则 b 只有一种表示方法, 否则有无数种。这就对应着原方程组有唯一解 ($\text{rank}(A) = n$) 和有无穷解 ($\text{rank}(A) = \text{rank}(A, b)$)。因此可总结如下:

- (1) 若 A 为非奇异阵, 则 $x = A^{-1}b$ 。根据克拉默法则可知 $x_i = \frac{|A_i|}{|A|}$ 。
 (2) 若 A 为奇异阵且 $b \in \text{range}(A)$, 则 $Ax = b$ 有无穷解。
 (3) 若 A 为奇异阵且 $b \notin \text{range}(A)$, 则 $Ax = b$ 无解。

其中, 一个矩阵是奇异的当且仅当它至少有一个特征值为零。

可是, 克拉默法则是怎样的到的? 下面给出了一个有趣的几何学解释:

首先思考如下等价变换:

$$1 \cdot y = \det \begin{pmatrix} 1 & x \\ 0 & y \end{pmatrix}, \quad 1 \cdot x = \det \begin{pmatrix} x & 0 \\ y & 1 \end{pmatrix}$$

上述两个等式的左右分别是对同一个平行四边形的有向面积的不同计算方法。扩展到 n 维线性空间，即

$$x_i = \det(X)$$

其中 $X_{:,j \neq i} = \begin{bmatrix} 0, \dots, 1, \dots, 0 \\ \text{仅第 } i \text{ 个位置为 } 1 \end{bmatrix}^T$, $X_{:,i} = [x_1, \dots, x_n]^T$ 。

对于向量 $x = [x_1, \dots, x_n]^T$ ，假设经过某个变换 A ， x 变成了 b ，上面的等价变换会怎样？

首先，等式左边的 x_i 被缩放为 $|A|$ 倍，而等式右边的 $\det(X)$ 变成了 $\det(X')$ ，其中 $X'_{:,j \neq i} = A_{:,j \neq i}$ ，这是因为

基从旧的变成了 $\{A_{:,j}\}_{j=1, \dots, n}$ ，而 $X'_{:,i} = [b_1, \dots, b_n]^T$ ，变形即可得到 $x_i = \frac{|A_i|}{|A|}$ （这里 A_i 和 X' 是一回事）。

6 如何让计算机求解线性方程组 $Ax = b$ ？

依据克拉默法则计算 x 的复杂度为 $O(n^4)$ ，太慢！于是就诞生了高斯消去法——

(1) 如果 A 是下三角矩阵，则 x 非常容易计算。因为

$$x_i = \frac{b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}x_j}{a_{ii}}$$

依次求解 x_1, x_2, \dots, x_n 即可，这就是前向算法。这个过程要求 $a_{ii} \neq 0 \forall i$ ，复杂度为 $O(n^2)$ 。

(2) 如果 A 是上三角矩阵，则有后向算法

$$x_i = \frac{b_i - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}x_j}{a_{ii}}$$

(3) 如何将任意矩阵 A 转换为上/下三角矩阵？通过初等变换——

每实施一次初等变换，相当于左乘一个对应的初等矩阵。初等矩阵是可逆的，只需按照相反的初等变换变换回来即可。由此可以得到矩阵可逆的等价定义：

任意方阵 A 可逆 \leftrightarrow 和单位矩阵 I 初等行变换等价。

并且： $(A|I) \approx (I|A^{-1})$ ，这就是初等变换法求矩阵的逆。

(4) 我们有无数的选择可以将 A 通过初等变换转换为上三角矩阵。高斯消去法是固定了一个程式：

第 i 轮高斯消去是将从第 $i+1$ 行到最后一行的第 i 个元素依次通过和第 i 行比较消为 0。

上述程式可以将 A 转换成下三角矩阵和上三角矩阵的乘积，请自行验证。这就是 LU 分解。由此得 $LUx = b$ ，其中 L 为下三角矩阵， U 为上三角矩阵，则先后使用前向算法和后向算法即可得到 x 。

7 如何通过迭代求解线性方程组 $Ax = b$ ？

(1) 对于大规模稀疏矩阵而言，更好的求解策略是迭代。因为 $x_i = \frac{b_i - \sum_{j \neq i} a_{ij}x_j}{a_{ii}}$ ，所以可以得到

$$\text{Jacobi 迭代方法: } x_i^{(k+1)} \leftarrow \frac{b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}x_j^{(k)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}x_j^{(k)}}{a_{ii}}$$

每次用最新的 $x_j |_{j=1, \dots, i-1}$ ，得到

$$\text{Gauss-Seidel 迭代方法: } x_i^{(k+1)} \leftarrow \frac{b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}x_j^{(k+1)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}x_j^{(k)}}{a_{ii}}$$

(2) 采用矩阵分解的方式表达迭代方程：

令 $D = \text{diag}(A)$ ， E 是 A 的严格下三角部分的负， F 是 A 的严格下三角部分的负，则 $A = D - E - F$ 。

则对于 Jacobi 迭代方法有

$$x^{(k+1)} = D^{-1}(E + F)x^{(k)} + D^{-1}b$$

对于 Gauss-Seidel 迭代方法有

$$x^{(k+1)} = (D - E)^{-1}Fx^{(k)} + (D - E)^{-1}b$$

如果左右乘上松弛变量则有 $\omega(D - E - F)x = \omega x$, 从而得到松弛法迭代公式

$$x^{(k+1)} = (D - \omega E)^{-1}(\omega F + (1 - \omega)D)x^{(k)} + (D - \omega E)^{-1}\omega b$$

8 理解正交性:

(1) 正交集 (orthogonal set): 两两正交的向量的集合。如果一个正交集不含零向量, 则这个正交集线性无关。(证明思路: $\forall i: 0 = c_1 v_1 + \dots + c_p v_p \leftrightarrow 0 = 0 \cdot v_i = (c_1 v_1 + \dots + c_p v_p) \cdot v_i$, 由 $v_i \cdot v_j = 0 |_{i \neq j}$ 可知 $c_i = 0$ 。) 因此正交集可以作为向量空间 \mathbb{R}^p 的一组正交基。

进一步地, 可定义单位正交集 (orthonormal set)。

(2) 对任意向量 $y \in \mathbb{R}^p$, 如何求解 y 在一组正交基 $\{v_1, \dots, v_p\}$ 各个基上的坐标(系数)? 设 $y = \sum_{i=1}^p c_i v_i$, 则

$$c_i = \frac{y \cdot v_i}{v_i \cdot v_i}$$

这个结论亦可用于正交投影时各个分量上坐标的计算。

(3) 正交矩阵 (orthogonal matrix): 拥有单位正交的列向量和行向量的方阵 (因此更合理的名称应当是“单位正交矩阵 (orthonormal matrix)”)。正交矩阵使单位正交基在正交变换之后仍然保持单位长度、相互垂直 (刚体运动)。正交矩阵 U 满足 $U^{-1} = U^T$ 。这是一个非常优越的性质。因为很多运算涉及到求解矩阵的逆, 计算机对一般的矩阵求逆的复杂度很高。如果能和正交矩阵扯上关系, 就会方便处理很多。实际上 QR 分解和特征值分解就是这么干的。

证明思路: $U = (u_1, \dots, u_n)$, $U^T = (u_1^T, \dots, u_n^T)^T$, 乘一下即得证。

若 U 是列向量相互单位正交的矩阵且非方阵, 虽然 U 上没有定义矩阵的逆, 但仍然有 $U^T U = I$ 。

酉矩阵 (Unitary Matrix) 是正交阵在复空间上的推广。

(4) 左乘正交阵是在实施旋转变换, 这是因为 $|U^T U| = 1$ 。 Ux 将 x 旋转过去, $U^{-1}Ux = U^T Ux = Ix = x$ 又将 x 旋转回来了。

(5) 如何从任意一组基 $\{x_1, \dots, x_n\}$ 中构造出一组正交基 $\{q_1, \dots, q_n\}$?

$$\begin{aligned} q_1 &= x_1 \\ q_2 &= x_2 - \frac{x_2 \cdot q_1}{q_1 \cdot q_1} q_1 \\ q_3 &= x_3 - \frac{x_3 \cdot q_1}{q_1 \cdot q_1} q_1 - \frac{x_3 \cdot q_2}{q_2 \cdot q_2} q_2 \\ &\dots \\ q_n &= x_p - \sum_{i=1}^{n-1} \frac{x_i \cdot q_i}{q_i \cdot q_i} q_i \end{aligned}$$

如何理解呢? 以 x_2 为例: 将 x_2 正交分解, 其中一个分量在 q_1 上, 系数为 $\frac{x_2 \cdot q_1}{q_1 \cdot q_1}$, 另一个分量就是 q_2 。

后续的过程均是如此。每次得到的 q_i 是 x_i 在现有的正交基上分解完毕之后的补。若要求构造出一组单位正交基 $\{q_1, \dots, q_n\}$, 只需在上述每个步骤后面附上单位化的操作:

$$\forall j \in [1, \dots, n]: q_j = x_j - \sum_{i=1}^{j-1} (x_j \cdot q_i) q_i, \quad q_j = \frac{q_j}{\|q_j\|}$$

仔细观察上式, 若将 $x_j \cdot q_i$ 记为 r_{ij} ($1 \leq i < j \leq n$), 将 $\|q_j\|$ 记为 r_{jj} , 则 $R = (r_{ij})_{n \times n}$ 是一个上三角

矩阵。将 (q_1, \dots, q_n) 记为 Q , 则 $X = QR$ 。也就是说, 我们将任意矩阵 X 分解成了一个正交阵和上三角矩阵的乘积, 这就是 QR 分解。类似于高斯消去法, 这个分解也可以拿来求解线性方程组:

$$QRx = b, \text{ 令 } Rx = y \rightarrow y = Q^T b$$

$$Rx = y \rightarrow \text{前向算法}$$

9 理解二次型:

- (1) 对于一个二次函数(方程), 增加非二次项, 不会改变曲线的形状, 只会在 xy 轴上产生一些旋转、平移的效果。因此, 研究二次函数(方程)的性质, 只关心二次部分就够了。只包含二次部分的函数(方程)被称为二次齐次函数(方程)。
- (2) 显然可以通过对称矩阵来描述二次齐次函数(方程)。例如

$$ax^2 + 2bxy + cy^2 \leftrightarrow [x \ y] \begin{bmatrix} a & b \\ b & c \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} \leftrightarrow x^T A x$$

可以将对称阵 A 正交对角化 $A = PDP^T$, 只保留伸缩变换的部分。在图像上, 这就是将二次型对应的函数(方程)的曲线扶正。以圆锥曲线之一椭圆为例, 这个操作相当于把一个斜着的椭圆摆正并平移到坐标轴的中心。

- (3) 对于二次函数 $f(x) = x^T A x$, 若 $\forall x \in \mathbb{R} \wedge x \neq 0, f(x) > 0$, 则 $f(x)$ 是正定二次型, A 是正定矩阵, 记为 $A > 0$ 。同理可定义半正定矩阵、负定矩阵、半负定矩阵。正定阵必然可逆, 但是不一定可对角化。
- (4) 判断一个对称阵 A 是否是正定矩阵的重要方法是对其执行正交对角化 $A = PDP^T$, 若 D 中每一个特征值都大于零, 则正定。同理可判定是否为半正定矩阵、负定矩阵、半负定矩阵。为什么可以这样判断? 这是因为 $x^T A x$ 和 $x^T D x$ 本质是一样的, 后者只是移除了其中旋转的部分。将 $x^T D x$ 展开就得到了 $\sum_{i=1}^n d_{ii} x_i^2$, 只有当所有的 d_{ii} 都恒大于零时才可以保证 $\sum_{i=1}^n d_{ii} x_i^2$ 恒大于零。也就是说, 需要 A 的特征值都大于零。
- (5) 正定/负定阵一定可逆。因为对应的特征值不可能为零。
- (6) $f(x) = x^T A x$ (s.t. $\|x\| = 1$) 在何时取得极值?

当 A 为对称阵时, $f(x)$ 的最大值为 A 的最大特征值, $f(x)$ 的最小值为 A 的最小特征值。

这个结论可以通过拉格朗日乘子法得到。

证明思路: 当 A 为对称阵时, 对 A 执行正交对角化, 则 $f(x) = (P^T x)^T D (P^T x)$, P^T 作为正交阵只对 x 产生旋转变换, 不改变其二范数, 故 $f(x) = f(y) = y^T D y$, 展开再使用拉格朗日乘子法即可。

10 理解奇异值分解(SVD):

- (1) 对称阵可以进行正交对角化。如何将这个优美的性质运用到任意矩阵 A 上?
- (2) $\forall A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, 因为 $m \times n = (m \times m) \cdot (m \times n) \cdot (n \times n)$, 不违背矩阵乘法规则, 所以必然存在一个 $m \times n$ 的矩阵 Σ , 一个 $m \times m$ 的矩阵 U , 和一个 $n \times n$ 的矩阵 V 使得 $A = U \Sigma V^T$ 。那么问题来了, U 、 Σ 和 V 分别怎么算?

我们来看看 $A^T A$ 和 AA^T 。因为 $A^T A = (U \Sigma V^T)^T (U \Sigma V^T) = V (\Sigma^T \Sigma) V^T$ 且 $A^T A$ 是正交阵, 所以 V 是 $A^T A$ 的特征向量组成的正交阵! $\Sigma^T \Sigma$ 是 $A^T A$ 的特征值组成的对角阵。同理, 因为 $AA^T = (U \Sigma V^T)(U \Sigma V^T)^T = U (\Sigma \Sigma^T) U^T$ 且 AA^T 是正交阵, 所以 U 是 AA^T 的特征向量组成的正交阵, $\Sigma \Sigma^T$ 是 AA^T 的特征值组成的对角阵。以上这段分析就已经告诉我们 U 和 V 分别怎么算了。

那么 Σ 呢? 要知道 $\Sigma^T \Sigma$ 是一个 $n \times n$ 的对角阵而 $\Sigma \Sigma^T$ 是一个 $m \times m$ 的对角阵, 而 m 可以不等于 n 。尽管如此, 设 $k = \min\{m, n\}$, 由 $(A^T A)^T = AA^T$ 可知二者前 k 个对角元素必然相等, 不妨设为 $\lambda_1, \dots, \lambda_k$ 。首先, 必然有 $\lambda_1 \geq \dots \geq \lambda_k \geq 0$, 只有这样我们才可以对这些数开根号。证明思路: 因为 $\forall x \in \mathbb{R}^n, x^T (A^T A) x = (Ax)^T (Ax) = \|Ax\|_2^2 \geq 0$, 所以 $A^T A$ 是半正定矩阵。同理可证 AA^T 也是半正定矩阵。根据第11点的第四条可知半正定矩阵的所有特征值必然均为非负数。

- (3) 设 $\text{rank}(A) = r$, 则我们称 $\sigma_i = \sqrt{\lambda_i} |_{i=1, \dots, r}$ 为 A 的奇异值(显然有 $r \leq k$)。现在我们来谈 Σ 怎么算。

其实, $\Sigma = \begin{bmatrix} (\sqrt{\Sigma^T \Sigma})_{r \times r} & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} (\sqrt{\Sigma \Sigma^T})_{r \times r} & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \text{diag}(\sigma_1, \dots, \sigma_r) & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$, 其中 $(\sqrt{\Sigma^T \Sigma})_{r \times r}$ 表示对 $\Sigma^T \Sigma$ 每个元素依次开根号并只保留前 $r \times r$ 的部分。

(4) 其实, 令 $U = (u_1, \dots, u_m)$, 由 $A = U \Sigma V^T$ 亦可知

$$\forall i = 1, \dots, r: u_i = \frac{1}{\sigma_i} A v_i$$

至于 $u_i |_{i=r+1, \dots, m}$, 可用 $\{u_1, \dots, u_m\}$ 相互单位正交得到。

(5) 执行奇异值分解的步骤:

Step 1: 计算 $\text{rank}(A) = r$;

Step 2: 对 $A^T A$ 执行正交对角化 $A^T A = V(\Sigma^T \Sigma)V^T$, 得到 V 和 $\Sigma^T \Sigma$;

Step 3: 对 AA^T 执行正交对角化 $AA^T = U(\Sigma \Sigma^T)U^T$, 得到 U 和 $\Sigma \Sigma^T$;

Step 4: 得 $\Sigma = \begin{bmatrix} (\sqrt{\Sigma^T \Sigma})_{r \times r} & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$ 或 $\Sigma = \begin{bmatrix} (\sqrt{\Sigma \Sigma^T})_{r \times r} & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$ 。

(6) SVD 的应用:

类似普分解定理, $\forall A \in R^{m \times n}$ 有

$$A = \sum_{i=1}^r \sigma_i u_i v_i^T$$

一共有 r 个分量, 按照 σ_i 的大小降序排列。这里可以解释为什么 Σ 只选取 $\sqrt{\Sigma^T \Sigma}$ 的前 $r \times r$ 的部分。这是因为秩代表了矩阵 A 线性无关的列向量的个数, 从而决定了分量的个数。如果我们只保留这 r 个分量的前部分分量 (例如前 20% 的分量), 就能够实现数据压缩。

11 矩阵的迹的本质什么?

(1) 迹是矩阵 (方阵) 对角线元素之和。

(2) 如果两个矩阵相似, 那么它们的迹相同。迹与观测空间无关, 也是相似矩阵之间的相似不变量。如果和对角阵相似 (即可对角化、可执行特征值分解), 那么 A 的迹等于所有特征值的和:

$$\text{tr}(A) = \sum_{i=1}^n \lambda_i$$

(3) 行列式和迹均为相似变换中的不变量, 是让相似矩阵拥有同一内核的本质原因。它们全部被特征值表达了出来。

(4) 类似向量的内积, 对于 $\forall A, B \in R^{m \times n}$, 定义矩阵的内积如下:

$$\langle A, B \rangle = \sum_{i,j} a_{ij} b_{ij}$$

可验证如下公式成立: $\forall A, B \in R^{m \times n}$,

$$\langle A, B \rangle = \text{tr}(AB^T) = \text{tr}(B^T A)$$

(5) 若 A_1, A_2, \dots, A_m 的维数相容, 则

$$\text{tr}(A_1 A_2 \dots A_m) = \text{tr}(A_2 A_3 \dots A_m A_1) = \dots = \text{tr}(A_m A_1 \dots A_{m-1})$$

12 广义逆: 其存在是为了将逆的定义扩展至非方阵的矩阵上。对于矩阵 $A \in R^{m \times n}$, 其广义逆是指使得

$$AGA = A$$

成立的 $G \in R^{n \times m}$ 。

一般而言, 广义逆是不唯一的。一种满足上面公式的特殊广义逆是 Moore-Penrose 逆, 记为 A^+ , 满足:

$$[1] AA^+A = A$$

$$[2] A^+AA^+ = A^+$$

[3] AA^+ 和 A^+A 均为对称矩阵。

对于任意矩阵 $A \in R^{m \times n}$, A^+ 总是存在且唯一。

一般而言, 矩阵的逆是较难求解的, 常用的方法是利用一些低阶矩阵和带有特殊结构的矩阵来快速求逆。具体的方式是, 如果一个矩阵的逆是已知的或容易求解的, 那么我们可以通过对该矩阵做一些改动得到我们要求逆的新矩阵, 并根据“原矩阵的逆和新矩阵的逆的关系”直接计算出新矩阵的逆。例如, Sherman-Morrison-Woodbury 公式就给出了原矩阵的逆和其在秩 k 更新后的矩阵的逆之间的关系。

最后

本文档参考了马同学的专栏 (<https://www.matongxue.com/columns/>)、Jeff Erickson 的教材《Algorithms》(<http://jeffe.cs.illinois.edu/teaching/algorithms/>)、3Blue1Brown 的视频教程 (<https://www.3blue1brown.com/>)、刘浩洋等人编著的《最优化：建模、算法与理论》(<https://bicmr.pku.edu.cn/~wenzw/optbook.html>) 以及 ZJU-CS 开设的课程《计算机应用数学》。

本文档会保持持续更新。最新版本可以在 <http://hliangzhao.me/math/math.pdf> 下载。如果发现了错误请联系 hliangzhao@zju.edu.cn。