

QMexico Summer School

QBronze 1.1 · Sistemas clásicos

Basics of classical systems

29 Mayo 2026

Material final para estudiantes · Notación matemática en \LaTeX

La sesión organiza los conceptos en una secuencia matemática progresiva. Cada bloque introduce una definición, fija la convención de notación y resuelve ejercicios con pasos explícitos.

La convención común de las cinco presentaciones es usar vectores columna, producto tensorial de izquierda a derecha y amplitudes reales salvo que se indique lo contrario.

MAPA

1. Bits y reversibilidad
2. Probabilidad y simulación
3. Matrices estocásticas
4. Cadenas de Markov
5. Producto tensorial
6. CNOT clásico

Un bit clásico es un sistema con dos estados observables. Las etiquetas pueden ser 0, 1, cara/cruz o soleado/lluvioso. La etiqueta no es la física; sólo identifica una posibilidad.

NOTACIÓN

$$\Sigma = \{0, 1\}$$
$$|0\rangle_{\text{cl}} = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}, \quad |1\rangle_{\text{cl}} = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$

Fija primero el orden de estados. Si el orden es 0, 1, la primera entrada del vector corresponde a 0 y la segunda a 1.

PASOS

1. Ordena los estados.
2. Asigna un vector base a cada etiqueta.
3. Lee entradas como probabilidades cuando haya incertidumbre.

Escribe los vectores puros del bit clásico con orden 0, 1.

SOLUCIÓN

$$0 \mapsto \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}, \quad 1 \mapsto \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$

Un operador determinista toma una entrada y produce una salida sin azar. Para un bit hay exactamente cuatro funciones de $\{0, 1\}$ en $\{0, 1\}$.

NOTACIÓN

x	ZERO	ONE	$/$	X
0	0	1	0	1
1	0	1	1	0

Para clasificar una operación, escribe $f(0)$ y $f(1)$. Eso basta para un bit.

PASOS

1. Calcula la salida de 0.
2. Calcula la salida de 1.
3. Compara si las salidas son iguales o distintas.

Enumera las cuatro operaciones deterministas de un bit.

SOLUCIÓN

ZERO : $0 \rightarrow 0, 1 \rightarrow 0$

ONE : $0 \rightarrow 1, 1 \rightarrow 1$

I : $0 \rightarrow 0, 1 \rightarrow 1$

X : $0 \rightarrow 1, 1 \rightarrow 0$

Una operación es reversible si la salida permite reconstruir de manera única la entrada. No basta con que la operación sea determinista; también debe conservar información.

NOTACIÓN

f reversible $\iff f(0) \neq f(1)$ para un bit

Aplica el criterio de salidas distintas. Si dos entradas caen en la misma salida, la inversa no existe.

PASOS

1. Escribe las dos salidas.
2. Si se repiten, no es reversible.
3. Si son distintas, sí es reversible.

Decide cuáles son reversibles: ZERO, ONE, IDENTITY, NOT.

SOLUCIÓN

op.	$f(0)$	$f(1)$	reversible
ZERO	0	0	no
ONE	1	1	no
I	0	1	sí
X	1	0	sí

Una función determinista puede escribirse como matriz. Cada columna representa una entrada; el 1 marca la salida correspondiente.

NOTACIÓN

$$I = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}, \quad X = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$$

Construye la columna j colocando el vector base de la salida $f(j)$.

PASOS

1. Fija orden 0, 1.
2. Columna 0: vector de $f(0)$.
3. Columna 1: vector de $f(1)$.

Construye la matriz de NOT.

SOLUCIÓN

$$0 \rightarrow 1 \Rightarrow \text{columna } 0 = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix}, \quad 1 \rightarrow 0 \Rightarrow \text{columna } 1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$X = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$$

Cuando no se conoce con certeza el estado, se usa una distribución de probabilidad. Para dos estados, conocer $p = \mathbb{P}(0)$ determina la otra entrada.

NOTACIÓN

$$v = \begin{bmatrix} p \\ 1 - p \end{bmatrix}, \quad 0 \leq p \leq 1$$

No se observa el vector completo en un ensayo; se observa una etiqueta. El vector describe frecuencias esperadas en muchos ensayos.

PASOS

1. Define $p = \mathbb{P}(0)$.
2. Usa $1 - p = \mathbb{P}(1)$.
3. Verifica que las entradas sumen 1.

Si $p = 0.2$, escribe el vector y sus probabilidades.

SOLUCIÓN

$$v = \begin{bmatrix} 0.2 \\ 0.8 \end{bmatrix}, \quad \mathbb{P}(0) = 0.2, \quad \mathbb{P}(1) = 0.8$$

Un vector probabilístico válido tiene entradas no negativas y suma total igual a uno. El cero está permitido.

NOTACIÓN

$$v = \begin{bmatrix} p_1 \\ \vdots \\ p_m \end{bmatrix}, \quad p_i \geq 0, \quad \sum_{i=1}^m p_i = 1$$

La validación se hace con dos pruebas: signos y suma. Si falla una, el vector no representa una distribución.

PASOS

1. Revisa que no haya entradas negativas.
2. Suma todas las entradas.
3. Acepta sólo si la suma es 1.

Determina si $(-1/2, 1/4, 1/4, 0)^T$ es válido.

SOLUCIÓN

Contiene $-1/2 < 0$, por tanto es inválido. Además,

$$-\frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \frac{1}{4} + 0 = 0 \neq 1.$$

Una moneda sesgada se representa con probabilidades distintas para cara y cruz. Si el orden es H, T , la primera entrada es $\mathbb{P}(H)$.

NOTACIÓN

$$v = \begin{bmatrix} \mathbb{P}(H) \\ \mathbb{P}(T) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} p \\ 1 - p \end{bmatrix}$$

Para conteos esperados, multiplica el número de lanzamientos por la probabilidad de cada resultado.

PASOS

1. Identifica n .
2. Calcula $n\mathbb{P}(H)$.
3. Calcula $n\mathbb{P}(T)$.
4. Compara con las opciones más cercanas.

Una moneda tiene $\mathbb{P}(H) = 0.2$ y se lanza 1000 veces. ¿Qué conteos esperados produce?

SOLUCIÓN

$$E[\#H] = 1000(0.2) = 200, \quad E[\#T] = 1000(0.8) = 800.$$

En código, una comparación con un entero aleatorio puede representar una probabilidad. Si hay 100 valores posibles, el umbral x funciona como porcentaje.

NOTACIÓN

$$\mathbb{P}(\text{randrange}(100) < x) = \frac{x}{100}$$

Iguala la probabilidad deseada con $x/100$ y despeja x .

PASOS

1. Define el evento que entra al if.
2. Cuenta valores favorables.
3. Resuelve $x/100 = p$.

Se desea simular $\mathbb{P}(H) = 0.7$. Encuentra x .

SOLUCIÓN

$$\frac{x}{100} = 0.7 \implies x = 70.$$

Un operador probabilístico transforma un vector de probabilidad en otro. Con vectores columna, la matriz actúa por la izquierda.

NOTACIÓN

$$v' = Av$$

La columna fija el estado inicial y las filas enumeran estados finales.

PASOS

1. Escribe v como vector columna.
2. Multiplica Av .
3. Interpreta cada entrada de v' como probabilidad final.

Aplica NOT a $v = (p, 1 - p)^T$.

SOLUCIÓN

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} p \\ 1 - p \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 - p \\ p \end{bmatrix}$$

La entrada A_{ij} se lee como la probabilidad de ir desde el estado j hacia el estado i .

NOTACIÓN

$$A_{ij} = \mathbb{P}(\text{destino} = i \mid \text{origen} = j)$$

Traduce siempre origen a columna y destino a fila.

PASOS

1. Identifica el origen.
2. Busca su columna.
3. Identifica el destino.
4. Lee la fila correspondiente.

En una matriz de estados 1, 2, 3, 4, ¿qué entrada da la probabilidad de $2 \rightarrow 3$?

SOLUCIÓN

Origen 2 \Rightarrow columna 2. Destino 3 \Rightarrow fila 3. La entrada es $A_{3,2}$.

Una matriz es operador probabilístico válido si sus entradas son reales no negativas y cada columna suma uno.

NOTACIÓN

$$A_{ij} \geq 0, \quad \sum_i A_{ij} = 1 \quad \text{para cada } j$$

No revises filas en esta convención. Las columnas son distribuciones condicionadas al origen.

PASOS

1. Revisa entradas reales.
2. Revisa no negatividad.
3. Suma cada columna.

Valida $A = \begin{bmatrix} 0.2 & 0.4 \\ 0.8 & 0.6 \end{bmatrix}$.

SOLUCIÓN

$$0.2 + 0.8 = 1, \quad 0.4 + 0.6 = 1.$$

Todas las entradas son no negativas, así que A es válida.

Una misma matriz de transición puede aplicarse varias veces. Cada multiplicación representa un paso temporal.

NOTACIÓN

$$v_{t+1} = Av_t, \quad v_k = A^k v_0$$

Cuenta el número de transiciones, no el número de días nombrados. De lunes a miércoles hay dos pasos.

PASOS

1. Escribe v_0 .
2. Aplica A una vez por paso.
3. Lee la entrada final solicitada.

Si lunes es soleado y $A = \begin{bmatrix} 0.2 & 0.4 \\ 0.8 & 0.6 \end{bmatrix}$, calcula miércoles lluvioso.

SOLUCIÓN

$$v_L = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}, \quad v_M = Av_L = \begin{bmatrix} 0.2 \\ 0.8 \end{bmatrix}, \quad v_X = Av_M = \begin{bmatrix} 0.36 \\ 0.64 \end{bmatrix}.$$

$$\mathbb{P}(\text{lluvia miércoles}) = 0.64.$$

En una cadena de Markov de dos pasos se puede sumar por rutas. Cada ruta se multiplica; rutas mutuamente excluyentes se suman.

NOTACIÓN

$$\mathbb{P}(i \rightarrow k \rightarrow j) = \mathbb{P}(k|i)\mathbb{P}(j|k)$$

Lista las rutas que terminan en el destino deseado y suma sus probabilidades.

PASOS

1. Escribe estados intermedios posibles.
2. Multiplica cada ruta.
3. Suma rutas con el mismo destino.

Recalcula lluvia miércoles por rutas desde soleado lunes.

SOLUCIÓN

$$S \rightarrow S \rightarrow R : 0.2(0.8) = 0.16, \quad S \rightarrow R \rightarrow R : 0.8(0.6) = 0.48$$

$$0.16 + 0.48 = 0.64.$$

Si cada moneda tiene dos estados, un sistema de n monedas tiene 2^n configuraciones conjuntas.

NOTACIÓN

$$\dim(v) = 2^n$$

La dimensión es el número de configuraciones posibles, no el número de monedas.

PASOS

1. Identifica estados por sistema.
2. Multiplica las posibilidades.
3. Para bits, usa 2^n .

¿Cuál es la dimensión para tres monedas?

SOLUCIÓN

$$2^3 = 8.$$

Los estados son 000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111.

Para dos bits se usa el orden estándar 00, 01, 10, 11. Ese orden determina la posición de cada probabilidad.

NOTACIÓN

$$v = \begin{bmatrix} P(00) \\ P(01) \\ P(10) \\ P(11) \end{bmatrix}$$

Antes de seleccionar una entrada, escribe el orden completo.

PASOS

1. Declara el orden.
2. Ubica la cadena solicitada.
3. Lee la entrada correspondiente.

¿Qué posición ocupa el estado 10 en el orden 00, 01, 10, 11?

SOLUCIÓN

Es la tercera posición:

$00 \rightarrow 1, \quad 01 \rightarrow 2, \quad 10 \rightarrow 3, \quad 11 \rightarrow 4.$

El producto tensorial organiza probabilidades conjuntas de sistemas independientes. Cada entrada del primer vector multiplica todo el segundo vector.

NOTACIÓN

$$\begin{bmatrix} p_0 \\ p_1 \end{bmatrix} \otimes \begin{bmatrix} q_0 \\ q_1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} p_0 q_0 \\ p_0 q_1 \\ p_1 q_0 \\ p_1 q_1 \end{bmatrix}$$

Multiplica por bloques: primero $p_0 w$, después $p_1 w$.

PASOS

1. Toma la primera entrada del primer vector.
2. Multiplícala por todo el segundo.
3. Repite con la segunda entrada.

Calcula $(0.2, 0.8)^T \otimes (0.9, 0.1)^T$.

SOLUCIÓN

$$\begin{bmatrix} 0.2 \\ 0.8 \end{bmatrix} \otimes \begin{bmatrix} 0.9 \\ 0.1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0.18 \\ 0.02 \\ 0.72 \\ 0.08 \end{bmatrix} .$$

Con orden 00,01,10,11, el estado 10 corresponde a la tercera entrada del vector tensorial.

NOTACIÓN

$$\mathbb{P}(10) = \mathbb{P}(\text{primer} = 1)\mathbb{P}(\text{segundo} = 0)$$

Lee las probabilidades marginales y multiplícalas si el vector conjunto fue construido por producto tensorial.

PASOS

1. Primer bit 1: busca segunda entrada del primer vector.
2. Segundo bit 0: busca primera entrada del segundo vector.
3. Multiplica.

Usa los vectores $(0.2, 0.8)^T$ y $(0.9, 0.1)^T$ para 10.

SOLUCIÓN

$$\mathbb{P}(10) = 0.8 \cdot 0.9 = 0.72.$$

No toda distribución conjunta válida se factoriza como producto tensorial de dos distribuciones de un bit.

NOTACIÓN

$$\begin{bmatrix} 1/2 \\ 0 \\ 0 \\ 1/2 \end{bmatrix} \neq \begin{bmatrix} p \\ 1-p \end{bmatrix} \otimes \begin{bmatrix} q \\ 1-q \end{bmatrix} \quad \text{en general}$$

Si aparecen sólo 00 y 11, los bits están perfectamente correlacionados.

PASOS

1. Verifica que el vector suma 1.
2. Revisa si puede escribirse como producto.
3. Si no, es correlación clásica.

Interpreta $v = (1/2, 0, 0, 1/2)^T$.

SOLUCIÓN

$$\mathbb{P}(00) = \mathbb{P}(11) = 1/2, \quad \mathbb{P}(01) = \mathbb{P}(10) = 0.$$

Los bits siempre coinciden.

Cuando dos operadores actúan en sistemas separados, la operación conjunta se escribe con producto tensorial de matrices.

NOTACIÓN

$$(A \otimes B)(v \otimes w) = (Av) \otimes (Bw)$$

Si A y B son 2×2 , entonces $A \otimes B$ es 4×4 .

PASOS

1. Identifica qué operador actúa en cada bit.
2. Calcula el producto tensorial.
3. Aplica al vector conjunto.

¿Qué tamaño tiene $I \otimes X$?

SOLUCIÓN

$$I \in \mathbb{R}^{2 \times 2}, \quad X \in \mathbb{R}^{2 \times 2} \quad \Rightarrow \quad I \otimes X \in \mathbb{R}^{4 \times 4}.$$

CNOT usa el primer bit como control y el segundo como objetivo. Si el control es 1, invierte el objetivo.

NOTACIÓN

$$\text{CNOT}(a, b) = (a, b \oplus a)$$

Evalúa la regla sobre los cuatro estados base.

PASOS

1. Si $a = 0$, no cambia b .
2. Si $a = 1$, cambia b .
3. Escribe la tabla completa.

Aplica CNOT a 00, 01, 10, 11.

SOLUCIÓN

$00 \rightarrow 00$, $01 \rightarrow 01$, $10 \rightarrow 11$, $11 \rightarrow 10$.

La matriz CNOT se construye colocando en cada columna el vector de salida de la entrada correspondiente.

NOTACIÓN

$$\text{CNOT} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

Usa orden 00, 01, 10, 11 para filas y columnas.

PASOS

1. Columna de 00: salida 00.
2. Columna de 01: salida 01.
3. Columna de 10: salida 11.
4. Columna de 11: salida 10.

¿Dónde va el 1 de la columna 10?

SOLUCIÓN

10 está en la columna 3 y sale como 11, que está en la fila 4. Entonces hay un 1 en (4, 3).

CNOT es reversible porque su tabla no repite salidas. Además, aplicarla dos veces recupera el estado inicial.

NOTACIÓN

$$\text{CNOT}^{-1} = \text{CNOT}, \quad \text{CNOT}^2 = I_4$$

Verifica estado por estado.

PASOS

1. Aplica CNOT una vez.
2. Aplica CNOT otra vez.
3. Comprueba que regresa el mismo estado.

Verifica en 10 y 11.

SOLUCIÓN

$10 \rightarrow 11 \rightarrow 10,$ $11 \rightarrow 10 \rightarrow 11.$

La mayoría de errores proviene de leer columnas como filas o de confundir amplitudes, probabilidades y conteos.

NOTACIÓN

$$A_{ij} = \mathbb{P}(i|j) \quad \text{no} \quad \mathbb{P}(j|i)$$

Antes de calcular, traduce el lenguaje natural a índices matemáticos.

PASOS

1. Origen → columna.
2. Destino → fila.
3. Estado compuesto → orden explícito.

¿Qué significa $A_{2,3}$ en esta convención?

SOLUCIÓN

$$A_{2,3} = \mathbb{P}(\text{destino} = 2 \mid \text{origen} = 3).$$

En probabilidad se permite el cero. Por eso la condición correcta es no negatividad, no positividad estricta.

NOTACIÓN

$p_i \geq 0$ permitido; $p_i > 0$ demasiado restrictivo

No descartes vectores o matrices sólo porque contengan ceros.

PASOS

1. Busca valores negativos.
2. Si hay ceros, siguen siendo válidos si la suma es correcta.

¿Es válido $v = (1, 0, 0, 0)^T$?

SOLUCIÓN

Sí. Todas las entradas son no negativas y

$$1 + 0 + 0 + 0 = 1.$$

Con n bits hay 2^n entradas posibles. Una función booleana asigna 0 o 1 a cada entrada, así que hay 2^{2^n} funciones.

NOTACIÓN

$$\#\{f : \{0, 1\}^n \rightarrow \{0, 1\}\} = 2^{2^n}$$

Cuenta filas de la tabla de verdad y después cuenta columnas posibles.

PASOS

1. Hay 2^n filas.
2. Cada fila puede recibir salida 0 o 1.
3. Multiplica 2 por sí mismo 2^n veces.

¿Cuántas funciones booleanas hay para $n = 2$?

SOLUCIÓN

$$2^{2^2} = 2^4 = 16.$$

Los objetos clásicos de este módulo se relacionan por inclusiones: estados puros dentro de probabilísticos, operaciones deterministas dentro de estocásticas y sistemas compuestos mediante tensorial.

NOTACIÓN

puro \subset probabilístico, determinista \subset estocástico

Reconoce el tipo de objeto antes de aplicar fórmulas.

PASOS

1. ¿Estado o transformación?
2. ¿Un sistema o compuesto?
3. ¿Determinista o probabilístico?

Clasifica $X = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$.

SOLUCIÓN

Es determinista, probabilístico válido y reversible. Sus columnas suman 1 y no contiene entradas negativas.

Cada resultado debe seguir siendo una distribución válida. Esta verificación detecta errores aritméticos.

NOTACIÓN

$$\sum_i v'_i = 1, \quad v'_i \geq 0$$

Después de cada multiplicación o producto tensorial, revisa suma y signos.

PASOS

1. Suma las entradas finales.
2. Revisa no negatividad.
3. Si falla, corrige el cálculo o el orden de estados.

Verifica $v = (0.18, 0.02, 0.72, 0.08)^T$.

SOLUCIÓN

$$0.18 + 0.02 + 0.72 + 0.08 = 1.00.$$

Es válido.

Una tabla de verdad con n bits de entrada tiene 2^n filas. Cada fila corresponde a una cadena binaria distinta de longitud n .

NOTACIÓN

$$\{0, 1\}^n = \{x_1x_2 \cdots x_n : x_i \in \{0, 1\}\}$$

La tabla de verdad es la forma más segura de contar entradas y salidas posibles.

PASOS

1. Cuenta bits de entrada.
2. Enumera 2^n cadenas.
3. Asigna una salida por fila.

Enumera las entradas para $n = 2$.

SOLUCIÓN

00, 01, 10, 11.

Hay $2^2 = 4$ entradas.

Un ejercicio típico combina varias convenciones: vector columna, matriz por columnas, producto tensorial y lectura de estados compuestos. La solución correcta empieza declarando el orden.

NOTACIÓN

orden \rightarrow objeto \rightarrow operación \rightarrow lectura final

Antes de hacer aritmética, escribe explícitamente qué representa cada fila, columna o entrada del vector.

PASOS

1. Declara orden de estados.
2. Escribe vector o matriz.
3. Aplica la operación.
4. Lee la entrada solicitada.

¿Por qué declarar el orden evita errores en 10?

SOLUCIÓN

Porque 10 puede ser tercera entrada en el orden 00, 01, 10, 11. Sin declarar el orden, la lectura de la probabilidad queda ambigua.

Estas fórmulas son las referencias mínimas que deben quedar disponibles durante la resolución de ejercicios. La prioridad es identificar primero la convención de orden y después aplicar la regla algebraica correspondiente.

FÓRMULAS

$$v' = Av$$
$$A_{ij} = \mathbb{P}(i|j), \quad A_{ij} \geq 0, \quad \sum_i A_{ij} = 1$$

$$\begin{bmatrix} p_0 \\ p_1 \end{bmatrix} \otimes \begin{bmatrix} q_0 \\ q_1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} p_0 q_0 \\ p_0 q_1 \\ p_1 q_0 \\ p_1 q_1 \end{bmatrix}$$

$$\text{CNOT}(a, b) = (a, b \oplus a)$$