# UNIDAD 2: MINERÍA DE ELEMENTOS FRECUENTES

### **ALGORITMO APRIORI**

Blanca Vázquez y Gibran Fuentes-Pineda Septiembre de 2022

# GENERACIÓN DE REGLAS DE ASOCIACIÓN

- 1. Se encuentran los conjuntos de elementos frecuentes con soporte mínimo  ${\cal F}$
- 2. Se generan las reglas de asociación con una confianza mínima a partir de  ${\cal F}$

# BÚSQUEDA DE CONJUNTOS FRECUENTES

- · Fuerza bruta
  - Generar todas las combinaciones de elementos posibles (candidatos)
  - 2. Contar el soporte de cada uno verificando si es un subconjunto de cada transacción  $T_i \in \mathcal{T}$
- Si existen d elementos distintos en las transacciones, serían  $2^d 1$  combinaciones
  - · Cuando d se vuelve grande, esta estrategia no es práctica
  - Por ej. si d = 500, se necesitarían generar  $2^{500} \gg 10^{80}$

# ALGORITMOS DE BÚSQUEDA DE CONJUNTOS FRECUENTES

- · Procedimiento general
  - Generar candidatos atravesando el espacio de búsqueda (red o lattice)
  - 2. Calcular el soporte de los candidatos en la base de datos
- Optimizaciones
  - · Reducción del espacio de búsqueda podando candidatos
  - · Conteo eficiente podando transacciones
  - Uso de estructuras de datos compactas para representar candidatos y transacciones

### MONOTONICIDAD DEL SOPORTE

• El soporte de todos los subconjuntos de *I* es igual o mayor al de *I*, esto es,

$$sup(J) \ge sup(I), \forall J \subseteq I$$

 A esta propiedad se le conoce como monotonicidad del soporte

### CERRADURA HACIA ABAJO

- La propiedad de monotonicidad tiene como consecuencia que todos los subconjuntos de un conjunto frecuente sean también frecuentes
- · A esta propiedad se le conoce como cerradura hacia abajo
- Se aprovecha en distintos algoritmos para hacer la búsqueda más eficiente

# CONJUNTOS FRECUENTES MÁXIMOS

- Un conjunto de elementos frecuentes es máximo si ningún superconjunto de este es frecuente
- Todos los conjuntos de elementos frecuentes se pueden derivar de los conjuntos máximos
- Los conjuntos frecuentes máximos son una forma resumida de todos los conjuntos frecuentes, aunque sin la información del soporte de sus subconjuntos

# CONJUNTOS FRECUENTES MÁXIMOS: EJEMPLO

 Ejemplo: ¿Cuáles son los conjuntos frecuentes máximos con soporte mínimo de 0.3 de las siguientes transacciones?

ID	Transacción
1	{Pan, Mantequilla, Leche}
2	{Huevo, Leche, Yogurt}
3	{Pan, Queso, Huevo, Leche}
4	{Huevo, Leche, Yogurt}
5	{Queso, Leche, Yogurt}

## ACELERANDO LA BÚSQUEDA

- Ningún conjunto de k+1 elementos es frecuente si ninguno de sus subconjuntos lo es
  - Es posible generar candidatos de forma incremental: k = 1, k = 2, ..., k = d
- En muchas bases de datos el número de elementos máximo m en cualquier transacción es mucho menor que d, por lo que el número de candidatos sería

$$\sum_{i=1}^{m} \binom{d}{i} \ll 2^{d}$$

• Con esta estrategia, si tenemos d=1000 y m=20

$$\sum_{i=1}^{20} {1000 \choose i} \approx 3.465404 \times 10^{41}$$

#### ALGORITMO APRIORI

- 1. Empieza contando el soporte de los candidatos de tamaño k=1 (elementos individuales), manteniendo solo aquellos que sean frecuentes en  $\mathcal{F}_1$
- 2. Genera candidatos  $C_{k+1}$  de tamaño k+1 uniendo pares de conjuntos frecuentes  $\mathcal{F}_k$  de tamaño k
- 3. Elimina candidatos  $C_{k+1}$  que violen la cerradura hacia abajo.
- 4. Cuenta el soporte de estos candidatos  $\mathcal{C}_{k+1}$  y guarda aquellos que sean frecuentes en  $\mathcal{F}_{k+1}$
- 5. Repite 2-3

 Encontrar conjuntos de elementos con soporte mínimo de 0.4

ID	Transacción
1	{1, 2, 3, 4}
2	$\{1, 2, 4\}$
3	{1,2}
4	{2,3,4}
5	{2,3}
6	{3,4}
7	{2,4}

- · Búsqueda de conjuntos con soporte mínimo de 0.4
  - Candidatos de tamaño k = 1 (elementos individuales):
    C<sub>1</sub> = {{1}, {2}, {3}, {4}}
  - Conjuntos frecuentes:  $\mathcal{F}_1 = \{\{1\}, \{2\}, \{3\}, \{4\}\}$

ID	Transacción
1	{1, 2, 3, 4}
2	$\{1, 2, 4\}$
3	{1, 2}
4	$\{2, 3, 4\}$
5	{2,3}
6	{3,4}
7	{2,4}

- · Búsqueda de conjuntos con soporte mínimo de 0.4
  - Candidatos de tamaño k = 2:

$$\mathcal{C}_1 = \{\{1,2\},\{1,3\},\{1,4\},\{2,3\},\{2,4\},\{3,4\}\}$$

Conjuntos frecuentes:

$$\mathcal{F}_1 = \left\{ \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{4\} \right\}, \mathcal{F}_2 = \left\{ \{1, 2\}, \{2, 3\}, \{2, 4\}, \{3, 4\} \right\}$$

ID	Transacción
1	{1, 2, 3, 4}
2	$\{1, 2, 4\}$
3	{1,2}
4	{2,3,4}
5	{2,3}
6	{3,4}
7	{2,4}

- · Búsqueda de conjuntos con soporte mínimo de 0.4
  - Candidatos de tamaño k = 3:  $C_3 = \{2, 3, 4\}$
  - Conjuntos frecuentes:  $\mathcal{F}_1 = \{\{1\}, \{2\}, \{3\}, \{4\}\},\$  $\mathcal{F}_2 = \{\{1,2\}, \{2,3\}, \{2,4\}, \{3,4\}\}, \mathcal{F}_3 = \{\}$

ID	Transacción
1	{1, 2, 3, 4}
2	$\{1, 2, 4\}$
3	{1, 2}
4	$\{2, 3, 4\}$
5	{2,3}
6	{3,4}
7	{2,4}

# REGLAS DE ASOCIACIÓN A PARTIR DE CONJUNTOS FRECUENTES

- Dados los conjuntos de elementos frecuentes con soporte mínimo  ${\cal F}$ 
  - 1. Se generan todos los pares  $\{X,Y\}, Y=I-X$  de cada conjunto  $I\in\mathcal{F}$
  - Se calculan las confianzas de las reglas correspondientes a X ⇒ Y
- Se mantienen únicamente las reglas con una confianza mínima

#### MONOTONICIDAD DE LA CONFIANZA

· Para cualquier regla de asociación

$$conf(X_2 \implies I - X_2) \ge conf(X_1 \implies I - X_1)$$

donde  $X_1$ ,  $X_2$  e I son conjuntos frecuentes tales que  $X_1 \subset X_2 \subset I$ .

- A esta propiedad se le conoce como monotonicidad de la confianza y nos permite descartar reglas de asociación redundantes.
  - $\cdot$  {Pan}  $\Longrightarrow$  {Leche, Huevo} y {Pan, Leche}  $\Longrightarrow$  {Huevo}

• Para contar las ocurrencias de cada posible par de d elementos, se requerirían  $\binom{d}{2}$  enteros

- Para contar las ocurrencias de cada posible par de d elementos, se requerirían  $\binom{d}{2}$  enteros
  - Si cada contador es de 4 bytes, ¿cuánta memoria es necesaria para todos los pares de 100,000 elementos?

- Para contar las ocurrencias de cada posible par de d elementos, se requerirían  $\binom{d}{2}$  enteros
  - Si cada contador es de 4 bytes, ¿cuánta memoria es necesaria para todos los pares de 100,000 elementos?
    - $4999950000 \times 4 = 19999800000 \sim 20$ GB

- Para contar las ocurrencias de cada posible par de d elementos, se requerirían  $\binom{d}{2}$  enteros
  - Si cada contador es de 4 bytes, ¿cuánta memoria es necesaria para todos los pares de 100,000 elementos?
    - $4999950000 \times 4 = 19999800000 \sim 20$ GB
- ¿Qué estructura de datos sería conveniente para los contadores de todos los pares {*i*, *j*}?
  - Matriz triangular: se ordenan los pares tal que  $1 \le i < j \le d$ . El contador para  $\{i,j\}$  se almacena en a[k]

$$k = (i-1)(d-\frac{i}{2})+j-i$$

 Tabla de dispersión con i y j como llave y la ocurrencia como valor