

KHAI THÁC TẬP PHỔ BIỂN (Frequent Itemset Mining)

DATA MINING

HCMUS - 2024



Nội dung

- 1. Các khái niệm
- 2. Khai thác tập phổ biến
- 3. Khai thác tập phổ biến đóng
- 4. Khai thác tập phổ biển tối đại
- 5. Nhận xét

1. Các khái niệm

- \clubsuit Hạng mục (item): Cho I là một tập các thuộc tính nhị phân. Cho $I = \{I_{I}, I_{2}, ..., I_{m}\},$ mỗi I_{m} là một item.
- \diamondsuit Tập hạng mục (*itemset*): Một tập $X \subseteq I$ là một tập các hạng mục.
- ❖ Một CSDL giao tác là một tập gồm nhiều itemset, mỗi itemset là một giao tác được định danh bởi một giá trị duy nhất là mã giao tác (*tid*).

1. Các khái niệm

Cho CSDL giao tác D như sau.

2 2 2 3	❖ Độ hỗ trợ (support) của	tập hạng mục X trong cơ sở	dữ liệu D, $sup(X)$, là phần	<u> </u>	Aprile V	:::0

-sup(A) = 4/6*100 = 66.67%

-sup(ACD) = 2/6*100 = 33.3%

1.1 Tập phổ biến

Cho một tập hạng mục X và cơ sở dữ liệu D.

- ❖ Tập X là phổ biến trong D nếu $sup(X) \ge minsup$, với minsup là ngưỡng hỗ trợ tối thiểu do người dùng đặt.
- sup(A) = 66.67% < minsupsup(C) = 100% > minsup❖ Ví dụ: minsup = 70%
- -A không là tập phổ biến. - C là tập phổ biến.
- A, C, D, T, W A, C, D, W A, C, T, W A, C, T, W C, D, W C, D, T 4 3 2 2

1.2 Tập phổ biến đóng

Cho $T = \{t_1, t_2, ..., tm\}$ - là tập các giao tác. $\mathsf{Cho} I = \{i_1, i_2, \dots, im\} \text{ - là tập các items }$

❖ Kết nối Galois

Cho quan hệ hai ngôi $\delta \subseteq I \times T$ chứa CSDL cần khai thác. Với: $X\subseteq I$ và $Y\subseteq T$, ta định nghĩa hai ánh xạ giữa P(I) và P(T) như sau:

- a) $t: P(I) \to P(T), t(X) = \{y \in T | \forall x \in X, x \delta y\}$
- b) $i: P(T) \to P(I), i(Y) = \{x \in I | \forall y \in Y, x \delta y \}$

1.2 Tập phổ biến đóng

Ánh xạ (1): t(X) lấy tất cả tid của giao tác có chứa tập hạng mục X.

Ánh xạ (2): $i(\mathit{Y})$ lấy tất cả item tồn tại trong tất cả giao tác Y.

- 🌣 Toán tử đóng: $c=i\circ t$
- Tập hạng mục X là tập đóng nếu c(X) = X.

⇒ Tập phổ biến đóng: là tập hạng mục đóng thỏa ngưỡng minsup cho trước.

1.2 Tập phổ biến đóng

Ví dụ: Cho cơ sở dữ liệu D với minsup = 30%. Kiểm tra AW, CD có phải là tập phổ biến đóng?

Sử dụng toán	V)*): - (\V\V)-	C(AVV) = U(I(AV))	\Box $c(CD) = i(t(CE))$,	Vậy CD là	AW không là	
Items	A, C, T, W	C, D, W	A, C, T, W	A, C, D, W	A, C, D, T, W	C, D, T	
TID	1	2	3	4	2	9	

đóng:
ţ
toán
guṅp
Sử

$$c(AW) = i(t(AW)) = i(1345) = ACW$$

 $c(CD) = i(t(CD)) = i(2456) = CD$

phổ biến đóng, tập phổ biển đóng. tậb

1.2 Tập phổ biến đóng

- Tóm tắt định nghĩa: Tập phổ biến đóng là tập phổ biến mà không có tập nào bao nó có cùng độ phổ biến.
- Với F là tập hợp gồm tất cả tập phổ biến.

$$F = \{X \mid X \subseteq I \text{ và } sup(X) \ge minsup\}$$

- Gọi C là tập hợp gồm tất cả tập phổ biến đóng.
- $\Rightarrow |C = \{X \mid X \in F \text{ và } \nexists Y \supset X \text{ mà } sup(X) = sup(Y)\}$

1.3 Tập phổ biến tối đại

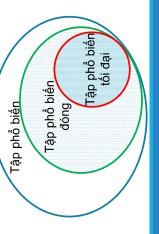
Định nghĩa: Tập phổ biến tối đại là tập phổ biến mà không có tập nào bao nó là phổ biến.

$$M = \{X \mid X \in F \text{ và } \nexists Y \supset X \text{ mà } Y \in F\}$$

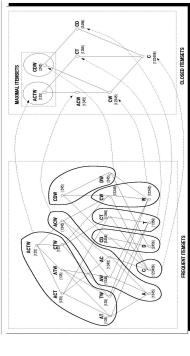
- ightharpoonup Ví dụ: Cho 3 tập phổ biến $\{A,B\}$, $\{A,C\}$, $\{A,B,D\}$
- $\{A,C\}$ và $\{A,B,D\}$ là tập phổ biến tối đại.
- dai $\{A,B\}$ không phải là tập phổ biến tối Do $\{A,B\}$ là tập con của $\{A,B,D\}$.

1.4 So sánh tập phổ biến

Số lượng tập phổ biến phát sinh trong quá trình khai thác.



Tập phổ biến, đóng và tối đại

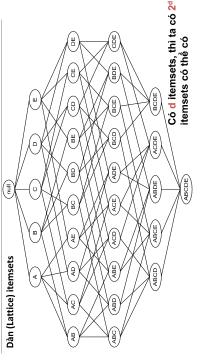


Khai thác tập phổ biến 2

- Input: Tập các giao dịch T, với tập itemstes I
- Output: Tát cả các itemsets chứa trong I thỏa:
- support ≥ minsup
- Tham số:

- N = |T|: số lượng giao dịch
 d = |I|: số lượng iemsets riêng biệt.
 w: số lượng tối đa items của 1 giao dịch.
 Có bao nhiêu itemsets có thể có ?
- Quy mô của vấn đề:
- WalMart bán 100,000 mặt hàng và có thể lưu trữ hàng tí giỏ hàng.
 The Web có hàng tí từ và hàng tí trang

2. Khai thác tập phổ biến



2. Khai thác tập phổ biến

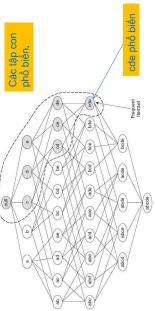
Quy tắc Apriori

- Nếu một tập là phổ biến, thì tất cả tập con của nó phải phổ biến.
- Nếu 1 tập không phổ biển thì tất cả tập chứa nó không phổ biển.

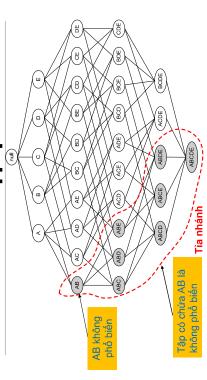
$$\forall X, Y : (X \subseteq Y) \Rightarrow s(X) \ge s(Y)$$

Độ hỗ trợ của 1 tập không bao giờ vượt quá độ hỗ trợ các tập con của nó.

2. Khai thác tập phổ biến



2. Khai thác tập phổ biến



2. Khai thác tập phổ biến

- ❖ Thuật toán Apriori (state-of-the art) được đề xuất bởi R. Ągrawal và R. Srikant vào năm 1994 để khai thác tập
- Gọi C_k là các tập có k hạng mục. Thuật toán thực hiện như sau: k=I. F là tập hợp các tập phổ biển.
 - Bước 1: Đếm độ hỗ trợ của từng tập trong C_k .
- Bước 2: Phát sinh ứng viên C_{k+I} dựa trên C_k .
- Bước 3: Loại bỏ các ứng viên C_{k+l} chứa tập con C_k không phố biển.
- Bước 4: Thêm các tập C_k thỏa ngưỡng minsup vào F.

Thuật toán lặp lại đến khi tất cả tập phổ biến được phát sinh.

2.1 Thuật toán Apriori

Đầu vào: - D, cơ sở dữ liệu các giao tác. - minsup, ngường support tôi thiều. Kết quả: - L, tập các itemset phổ biến.

1: $L_I = \text{låy tåt}$ ca ca'c 1-itenset th'a minsup trong D;
2: $\mathbf{for} (k = 2; L_{k-I} \neq 0; k++)$ {
3: $C_k = \text{apriori} \text{ gen}(L_{k-I});$ 4: $\mathbf{for \ each} \ \text{giao tåt } t \in D \ // \ \text{duy\'et} D$ 5: $C_I = \text{subset}(C_{k-I});$ 6: $\mathbf{for \ each} \ c \in C_I$ 7: $\mathbf{c.count} + +;$ 8: $S \in C_k | \mathbf{c.count} \ge minsup \}$ 9: $L_k = \{ \mathbf{c} \in C_k | \mathbf{c.count} \ge minsup \}$

 $C_i = \operatorname{subset}(C_{i,t}); // f \hat{\mathbf{a}} \hat{\mathbf{y}}$ tất cả các ứng viên của C_k có trong t for each $c \in C_t$

11: return $L = \bigcup_{k} L_k$;

Thuật toán Apriori

Ví dụ: Cho CSDL giao tác như sau. Tìm tất cả tập phổ biến thỏa ngưỡng minsup = 50% (sup.count ≥ 3).

dns				,		
C ₁	Α	၁	D	T	Μ	
Items	A, C, T, W	C, D, W	A, C, T, W	A, C, D, W	A, C, D, T, W	٦ -
TID	1	2	3	4	2	y

Suppor	4	9	4	4	5	
F	А	ပ	D	T	8	
		t				
Support	4	9	4	4	2	
C,	A	ပ	Q	T	8	

2.1 Thuật toán Apriori

Ví dụ: (tiếp theo) minsup = 50%

5	מו מפי (מכל מוכם) שנשפת	Jus	00				
C_2	Support		F2	Support		C ₃	S
A,C	4		A,C	4		A,C,W	
A,D	2	1	A,T	3	1	A,C,D	
A,T	က		A,W	4		A,C,T	
A,W	4		C,D	4		A,T,W	
C,D	4		C,T	4		C,D,T	
C,T	4		C,W	5		C,D,W	
C,W	5		D,W	က		C,T,W	
D,T	2		T,W	က			
D,W	3				Tân	Tân con không nhỗ	, L
W.T	က				g. 5	200	7

Support	4	2	3	3	2	3	3		
ပ်	A,C,W	A,C,D	A,C,T	A,T,W	C,D,T	C,D,W	C,T,W		
†									
Ę.									

iổ biến

2.1 Thuật toán Apriori

Ví dụ: (tiếp theo) minsup = 50%

		ddino	١	4					
	L	44		A,C, -, W					
	noddne	·	?		_				
c	ړ	* F C *	٠.٠٠ ٢٠٠٢	W.F.C.C	V,1,W				
,			<u> </u>						1
auppor	7	r	·	•	٠	2	က	က	
٦3	W C V	, (A,C,T		A T W	۸,۱,۷	C,D,W	C,T,W	

⇒ Các tập hạng mục có tập con không phổ biến bị loại bỏ trong quá trình phát sinh ứng viên. Nên cần phải đếm độ hỗ trợ sau đó mới loại bỏ.

Như vậy có tất cả 19 tập hạng mục phổ biến thỏa minsup = 50%

2.2 Thuật toán Eclat

Thuật toán Eclat (Equivalence Class Transformation) của M. J. Zaki và đồng sự đề xuất sử dụng mã giao tác (Tidset) để tính nhanh độ hỗ trợ thay vì lưu độ hỗ trợ như Apriori.

Items	٧	၁	۵	T	Μ	
		4				
Items	A, C, T, W	C, D, W	A, C, T, W	A, C, D, W	A, C, D, T, W	C, D, T
TID	1	2	က	4	2	9

123456

2456 1356

1345

12345

$$t(A) = 1345$$
; $t(AD) = t(A) \cap t(D) = 1345 \cap 2456 = 45$.

2.2 Thuật toán Eclat

Cấu trúc IT-tree và các lớp tương đương:

❖Cho X⊆I, ta định nghĩa hàm p(X,k) = X[1:k] gồm k phần tử đầu của X và quan hệ tương đương dựa vào tiền tố như sau:

$$\forall X, Y \subseteq I, X \equiv_{\theta_k} Y \Leftrightarrow p(X, k) = p(Y, k)$$

Mỗi nút trên IT-tree gồm 2 thành phần:

 $X \times t(X)$ (Itemset \times Tidset) được gọi là **IT-pair**, thực chất là một lớp tiền tố. Các nút con của X thuộc về lớp tương đương của X vì chúng chia sẻ chung tiền tố X (t(X) là tập các giao dịch có chứa X)

2.2 Thuật toán Eclat

```
Đầu vào:
- P, các tập 1-hạng mục cùng tidset.
- minsup, ngường support tối thiêu.
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                for all X_j \in [P], with j > i do
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                Kết quả: """.
- F, tập các itemset phổ biến.
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    1. for all X_i \in [P] do

2. T_i = \emptyset
3. for all X_j \in [P],
4. R = X_i \cup \{R\} = \{I\} \cup \{I\} \in \{I\} \cup \{I\} \in \{I\} \cup \{I\} \in \{I\} \cup \{I\} \cup \{I\} \in \{I\} \cup \{I\} \cup
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   0. Eclat([P]):
```

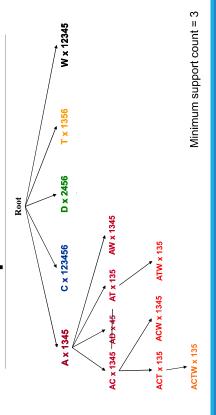
- $\vec{R} = X_i \cup X_j$;

- $t(R) = t(X_j) \cap t(X_i);$
- $T_i = T_i \cup \{R\}; F_{|R|} = F_{|R|} \cup \{R\};$

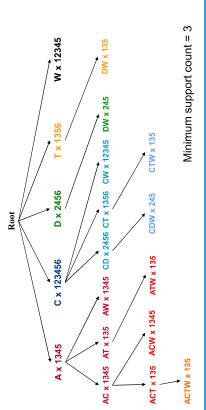
if $\sigma(R) \ge minsup$ then

7. $T_i = T_i \cup S_i$ for all $T_i \neq \emptyset$ do $\mathbf{Eclat}(T_i)$;

2.2 Thuật toán Eclat



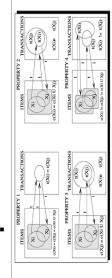
2.2 Thuật toán Eclat



3. Khai thác tập phổ biến đóng

- ❖M. J. Zaki cùng đồng sự đề xuất Thuật toán CHARM để khai thác những mẫu phổ biến đóng.
- ❖ Thuật toán sử dụng tidset và duyệt theo chiều sâu trước tương tự như thuật toán Eclat.
- Thuật toán áp dụng một số cải tiến để cắt tỉa bớt các tập hạng mục không phổ biến và tìm tập đóng bằng phương pháp dự trên mối quan hệ của các tập hạng mục.

3. Thuật toán Charm



Định lý 1: Đặt $X_i \times t(X_i)$ và $X_i \times t(X_i)$ là hai thành viên bất kỳ của một lớp [P]. Bốn thuộc tính sau là:

- 1. Nếu t(Xi) = t(Xj), thì $c(Xi) = c(Xj) = c(Xi \cup Xj)$.
- 2. Nếu t(Xi) \subset t(Xj), thì c(Xi) \neq c(Xj), nhưng c(Xi)= c(Xi \cup Xj)
- 3. Nếu t(Xi) \supset t(Xj), thì c(Xi) \neq c(Xj), nhưng c(Xj)= c(Xi \cup Xj)
- 4. Nếu t(Xi) \varpropto t(Xj)và t(Xj) \varpropto t(Xi), thì c(Xi) \neq c(Xj) \neq c(Xi \cup Xj

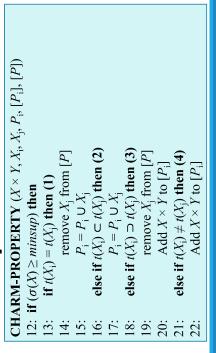
Thuât toán Charm

Đầu vào: CSDL D, minsup

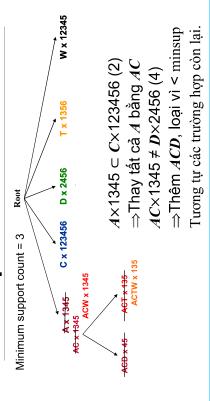
Kết quả: tập FCI gồm tất cả các tập phổ biến đóng của CSDL

 $\overset{X}{X}=\overset{I}{I_{i}}$ and $\overset{Y}{Y}=t(l_{i})$ of $t(l_{i})$ CHARM-PROPERTY $(X\times Y,l_{i},l_{j},P_{i},[P_{i}],[P])$ SUBSUMPTION-CHECK (C,P_{i}) 4. for each $l_i \times \ell(l_j)$ in [P]5. $P_i = P \cup l_i$ and $[P_i] = \emptyset$ 6. for each $l_i \times \ell(l_j)$ in [P], with j > i7. $X = l_i$ and $Y = \ell(l_i) \cap \ell(l_j)$ 8. CHARM-PROPERTY $(X = l_i)$ 9. SUBSUMPTION-CHECK (C, P_i) CHARM (D. minsup): 1: $[\emptyset] = \{l_i \times t(l_i): l_i \in I \land \sigma(l_i) \ge minsup\}$ 2: CHARM-EXTEND $([\emptyset], C = \emptyset)$ 3: return C / t dif t distance themset doing CHARM-EXTEND ([P], C): CHARM-EXTEND ($[P_i]$, C) delete $[P_i]$

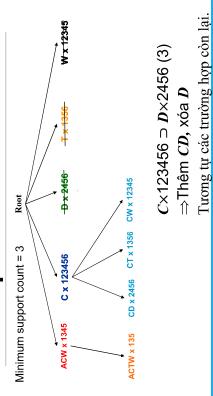
3. Thuật toán Charm



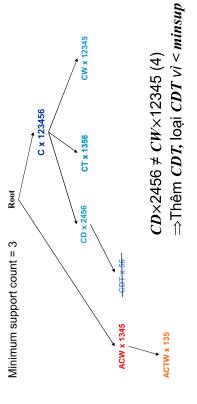
3. Thuật toán Charm



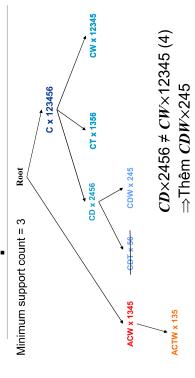
3. Thuật toán Charm



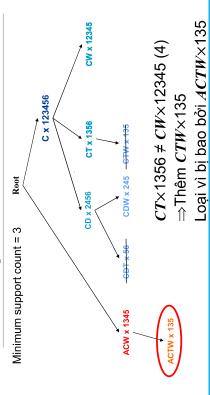
3. Thuật toán Charm



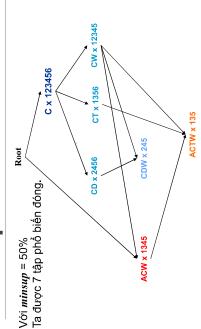
3. Thuật toán Charm



Thuật toán Charm



3. Thuật toán Charm



4. Khai thác tập phổ biến tối đại

- K. Gouda và M. J.Zaki đề xuất Thuật toán GenMax để tìm tập phổ biến tối đại dựa trên tiến trình backtrack.
- cách Thuật toán cũng sử dụng tidset, và duyệt cây tương tự như Eclat.
- Từng hạng mục sẽ được lấy ra những hạng mục khả kết hợp với nó (tập kết hợp thỏa minsup).

4. Thuật toán GenMax

- GenMax để tìm tập phổ biến tối đại dựa trên K. Gouda và M. J.Zaki đề xuất Thuật toán tiến trình backtrack.
- Thuật toán cũng sử dụng tidset, và cách duyệt cây tương tự như Eclat.
- mục có thể kết hợp với nó (tập kết hợp thỏa Từng hạng mục sẽ được lấy ra những hạng minsup).

4. Thuật toán GenMax

Mục tiêu của tiến trình backtrack là:

- Láy ra những tập khả kết hợp với tập hạng mục đang xét.
- Kết hợp tập hạng mục với các tập khả kết hợp với nó để tạo tập k+1-hạng mục tiếp theo.
- Thực hiện đệ quy đến khi tất cả tập hạng mục phổ biến được rút trích.

4. Thuật toán GenMax

Thuật toán FI-backtrack

- I_ℓ tập các itemsets có độ dài I. C_ℓ tập những items có thể kết hợp với I.
 - / là độ dài của itemset.

Kết quả: itemset phổ biến

FI-backtrack $(I_{\mathbb{C}}, C_{\mathbb{C}}, I)$ 1: for each $\mathbf{x} \in C_{\mathbb{C}}$

- $I_{\ell+1} = I_{\ell} \cup \{x\}$ //dồng thời thêm $I_{\ell+1}$ vào FI $P_{\ell+1} = \{y: y \in C_{\ell} \text{ and } y > x\}$ $C_{\ell+1} = \text{FI-combine } (I_{\ell+1}, P_{\ell+1})$ FI-backtrack $(I_{\ell+1}, C_{\ell+1}, I+1)$

4. Thuật toán GenMax

Hàm FI-combine: dùng kết hợp các hạng mục lại với nhau.

FI-combine $(I_{\ell+1}, P_{\ell+1})$

- - 1: $C = \emptyset$
- 2: for each $y \in P_{\ell+1}$
- if $I_{\ell+1} \cup \{y\}$ là phổ biển
- $C = C \cup \{y\} //sắp xếp lại C nếu cần$ 5: return C;

4. Thuật toán GenMax

 Để tím tập phổ biến tối đại, chỉ cần áp dụng điều kiện loại bổ đi những tập phổ biến không tối đại.

```
MFI-backtrack (I_t, C_t, 1)

1: for each x \in C_t

2: I_{t+1} = I_t \cup \{x\}

3: P_{t+1} = \{y: y \in C_t \text{ and } y > x\}

4:* if I_{t+1} \cup P_{t+1} có tập bao nó trong MFI

5:* return //tất cả nhánh con bị cất tia

6: C_{t+1} = \text{FI-combine} (I_{t+1}, P_{t+1})

7:* if C_{t+1} is empty if I_{t+1} không có tập nào bao nó trong MFI

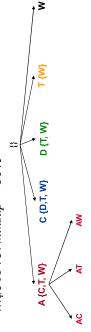
8:* if I_{t+1} không có tập nào bao nó trong MFI

9:* MFI = MFI \cup I_{t+1}

10: else MFI-backtrack (I_{t+1}, C_{t+1}, I^{+1})
```

4. Thuật toán GenMax

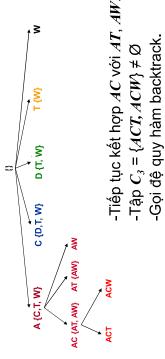
Ví dụ: Đầu tiên ta có các tập khả kết hợp với hạng mục A với minsup = 50%



-Đầu tiên kết hợp A lần lượt C, T, W.
-Tập $C_2 = \{AC, AT, AW\} \neq \emptyset$ -Gọi đệ quy hàm backtrack.

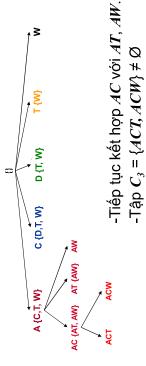
4. Thuật toán GenMax

Ví dụ: Đầu tiên ta có các tập khả kết hợp với hạng mục A với minsup = 50%



4. Thuật toán GenMax

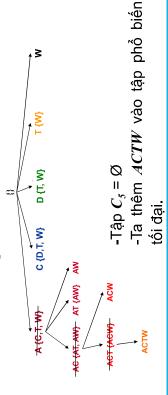
Ví dụ: Đầu tiên ta có các tập khả kết hợp với hạng mục A với minsup=50%



-Gọi đệ quy hàm backtrack.

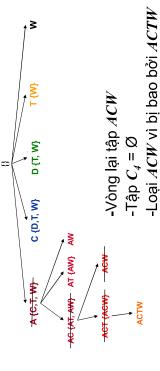
4. Thuật toán GenMax

Ví dụ: Đầu tiên ta có các tập khả kết hợp với hạng mục A với minsup = 50%



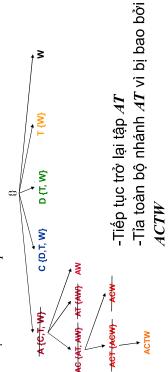
4. Thuật toán GenMax

Ví dụ: Đầu tiên ta có các tập khả kết hợp với hạng mục A với minsup=50%



4. Thuật toán GenMax

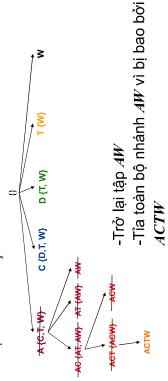
Ví dụ: Đầu tiên ta có các tập khả kết hợp với hạng mục A với minsup = 50%



, ≥

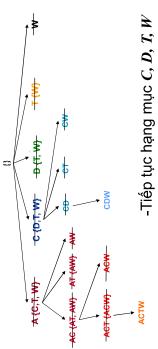
4. Thuật toán GenMax

Ví dụ: Đầu tiên ta có các tập khả kết hợp với hạng mục A với minsup = 50%

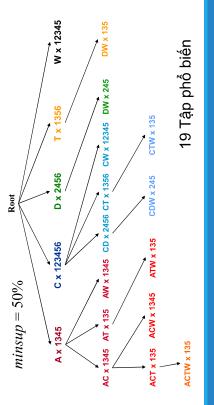


4. Thuật toán GenMax

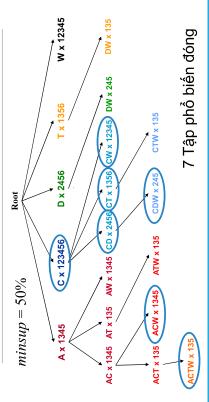
Ví dụ: Đầu tiên ta có các tập khả kết hợp với hạng mục A với minsup = 50%



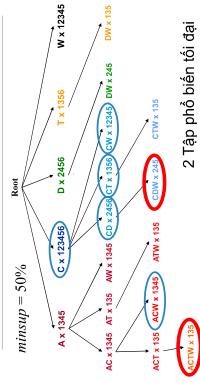
5. Nhận xét



5. Nhận xét



5. Nhận xét



5. Nhận xét

- Mối quan hệ giữa các tập phổ biến như sau: $M\subseteq C\subseteq F$.
- Tập phổ biến đóng thể hiện đầy đủ thông tin của tất cả các tập phổ biến cùng với độ hỗ trợ chính xác của nó.
- Luật kết hợp rút trích từ tập phổ biến đóng sẽ nhỏ gọn hơn, dễ quản lý, phân tích.
- CSDL dày đặc, khi mà số lượng tập đóng cũng có Khai thác tập phổ biến tối đại thích hợp với thể rất lớn.

Tài liệu tham khảo

- [1] M. J. Zaki, Closed Itemset Mining And Non-redundant Association Rule Mining, Computer Science Department, Rensselaer Polytechnic Institute.
- [2] M. J. Zaki, **Scalable Algorithms for Association Mining**, IEEE Transactions on Knowledge and Data Engineering, 12(3), May/Jun 2000, pp. 372-390.
- [3] M. J. Zaki and K. Gouda, **GenMax:** An Efficient Algorithm for Mining Maximal Frequent Itemsets, Data Mining and Knowledge Discovery: An International Journal, 11(3), 2005, pp. 223-242.

Thanks for your listening !! Q & A