

### TRƯỜNG ĐẠI HỌC TÔN ĐỨC THẮNG KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN

DỰ ÁN CÔNG NGHỆ THÔNG TIN

# KHAI THÁC TẬP CHIẾM TỶ LỆ CAO TRONG CƠ SỞ DỮ LIỆU GIAO DỊCH

Hướng dẫn: ThS. Doãn Xuân Thanh

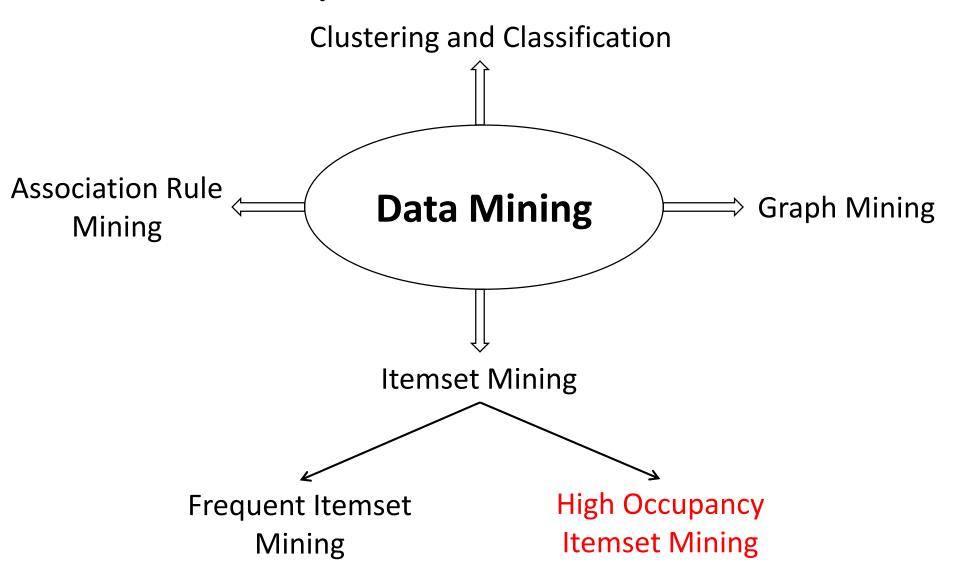
Thực hiện: Nghiêm Tiến Đạt – 52000025



- 1. GIỚI THIỆU
- 2. MỘT SỐ KHÁI NIỆM
- 3. THUẬT TOÁN
- 4. THỰC NGHIỆM
- 5. VẤN ĐỀ VÀ GIẢI PHÁP
- 6. ÚNG DỤNG (DEMO)
- 7. KẾT LUẬN



### ® 1. GIỚI THIỆU



### BAI HOC TON BÜC THÂNG TON DÜC THÂNG UNIVERSITY 1. GIỚI THIỆU

	Frequent Itemset Mining	High Occupancy Itemset Mining
Khởi đầu	Rakesh Agrawal (1993)	Zhi-Hong Deng (2017)
Quan tâm	Số lần xuất hiện của itemset trong transaction database (support)	Mức độ bao phủ của itemset trong transaction database (occupancy)
Mục đích	Tìm ra tất cả itemset có support ≥ minSup	Tìm ra tất cả itemset có occupancy ≥ minOcp
Thuật toán	APriori, FP-Growth, v.v.	HEP, DFHOI



### ® 2. MỘT SỐ KHÁI NIỆM

**Định nghĩa 3.** Occupancy của itemset P, kí hiệu O(P), được tính như sau:

$$O(P) = \sum_{T \in STSet(P)} \frac{|P|}{|T|}$$

**Định nghĩa 5.** Occupancy-list của itemset P, kí hiệu OL(P), là một danh sách mà mỗi phần tử chứa hai trường gồm:

- 1. tid là mã định danh của transaction T chứa P.
- 2. tsize là độ dài của *T*.

**Định nghĩa 6.** Giả sử các transaction chứa itemset P có u độ dài khác nhau. Ngoài ra, gọi  $n_x (1 \le x \le u)$  là số lượng transaction có cùng độ dài  $l_x$ , và  $\sum_{i=x}^u n_i \times \frac{l_x}{l_i}$  được kí hiệu là  $UBO_p^x$ . Giá trị cận trên occupancy (upper-bound occupancy) của P, kí hiệu UBO(P), được tính như sau:

$$UBO(P) = max_{1 \le x \le u} UBO_p^x$$

## BATHOC TON DÚC THÁNG UNIVERSITY 2. MỘT SỐ KHÁI NIỆM

**Định lý 2.** Gọi  $P, P_1, P_2$  là ba itemset và occupancy-list của chúng là OL(P),  $OL(P_1), OL(P_2)$  theo thứ tự. Nếu  $P = P_1 \cup P_2$  thì  $OL(P) = OL(P_1) \cap OL(P_2)$ . Điều này cho phép ta có thể xây dựng occupancy-list của k-itemset từ occupancy-list của (k-1)-itemset mà không cần phải quét cơ sở dữ liệu nhiều lần.

**Định lý 4.** Với bất kì superset của itemset P, kí hiệu P', ta có  $O(P') \le UBO(P)$ . Dựa vào hệ quả của định lý, ta có thể giảm đáng kể phạm vi không gian tìm kiếm vì itemset có giá trị cận trên occupancy nhỏ hơn ngưỡng tối thiểu mà người dùng cung cấp thì các superset của nó không phải là tập chiếm tỷ lệ cao.



#### Thuật toán HEP

- Do Zhi-Hong Deng đề xuất vào năm 2017.
- Khám phá k-itemset bằng cách kết hợp hai (k-1)-itemset với nhau.
- Sử dụng cấu trúc occupancy-list để không phải quét database nhiều lần.
- Sử dụng upper-bound occupancy để loại bỏ sớm các tập không đủ điều kiện.
- Thêm dòng số 16 để tránh việc các itemset trùng lặp có thể được duyệt qua nhiều lần.

$$P_1 \leftarrow \{a\}, P_2 \leftarrow \{b\}, \{c\}: \{a, b\}, \{a, c\}\}$$
  
 $P_1 \leftarrow \{b\}, P_2 \leftarrow \{a\}, \{c\}: \{b, a\}, \{b, c\}\}$   
 $P_1 \leftarrow \{c\}, P_2 \leftarrow \{a\}, \{b\}: \{c, a\}, \{c, b\}\}$ 

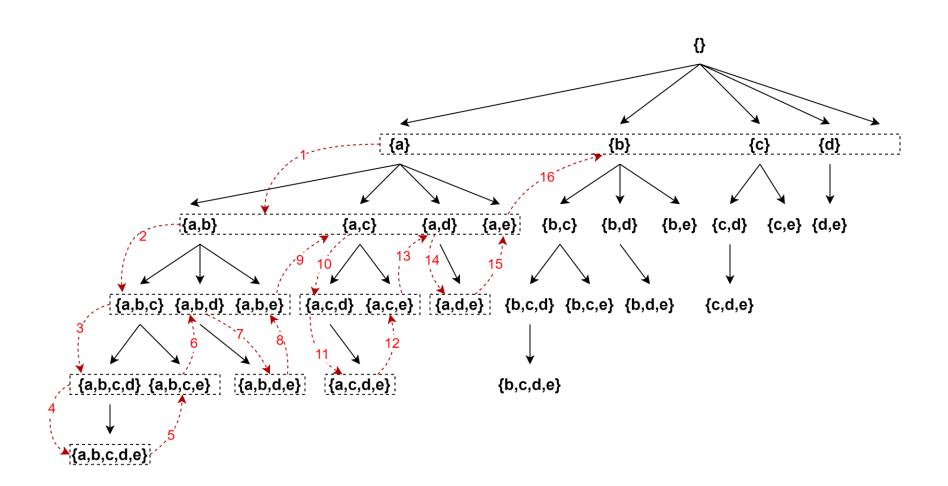


#### Thuật toán DFHOI

- Do Loan Nguyen và các đồng tác giả khác đề xuất vào năm 2022.
- Sử dụng chiến thuật tìm kiếm theo chiều sâu (Depth First Search) để khám phá các itemset.
- Sử dụng mảng độ dài và support transaction set thay cho occupancy-list để tiết kiệm bộ nhớ.
- Không cần tính upper-bound occupancy trong trường hợp các transaction trong database có cùng độ dài.



### B 3. THUẬT TOÁN CHI THÁNG CHI THÁNG



#### BAI HOC TÓN ĐÚC THẨNG TÔN DÚC THẨNG UNIVERSITY 8 3. THUẬT TOÁN

**Định nghĩa 7.** Gọi  $DB = \{T_1, T_2, ..., T_n\}$  là cơ sở dữ liệu giao dịch, mảng L chứa index độ dài của các transaction trong database sao cho  $L_i = |T_i|$ . Mảng L được sử dụng để tiết kiệm bộ nhớ cho việc lưu trữ occupancy-list. Ví dụ, từ Bảng 1.1 ta có  $L = \{3, 3, 4, 2, 3, 5\}$  và occupancy-list của mỗi itemset chỉ cần lưu thông tin support transaction set của itemset đó, nghĩa là OL(P) = STSet(P). Dựa vào đó, ta được

$$OL(\{a\}) = \{(T_1, 3), (T_2, 3), (T_4, 2), (T_6, 5)\}$$

$$OL(\{b\}) = \{(T_2, 3), (T_4, 2), (T_6, 5)\}$$

$$OL(\{b\}) = \{(T_1, 3), (T_3, 4), (T_5, 3), (T_6, 5)\}$$

$$OL(\{c\}) = \{(T_1, 3), (T_2, 3), (T_3, 4), (T_4, 2), (T_5, 3), (T_6, 5)\}$$

$$OL(\{d\}) = \{(T_1, 3), (T_2, 3), (T_3, 4), (T_4, 2), (T_5, 3), (T_6, 5)\}$$

$$OL(\{d\}) = \{(T_1, 3), (T_2, 3), (T_3, 4), (T_4, 2), (T_5, 3), (T_6, 5)\}$$

$$OL(\{e\}) = \{(T_3, 4), (T_5, 3), (T_6, 5)\}$$

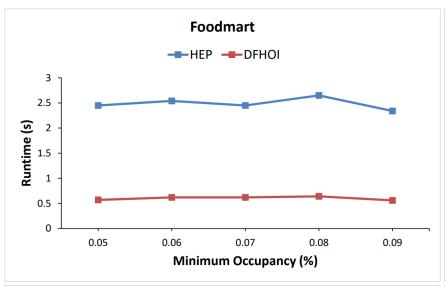
## BAI HOC TÓN ĐÚC THẮNG TON ĐÚC THẮNG UNIVERSITY 4. THỰC NGHIỆM

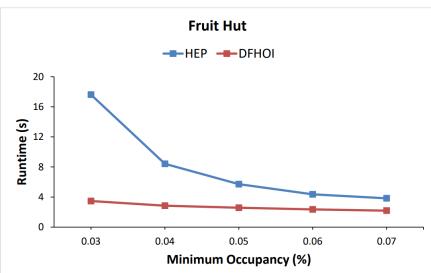
Triển khai thuật toán HEP và DFHOI bằng Python và Java, so sánh thời gian thực thi và bộ nhớ sử dụng trên 6 tập dữ liệu mẫu:

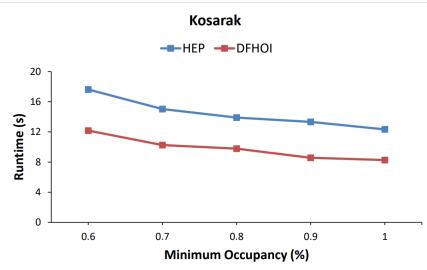
Dataset	#Trans	#Items	AvgLen	MaxLen
Foodmart	4,141	1,559	4.42	14
Fruit Hut	181,970	1,265	3.58	36
Kosarak	990,002	41,270	8.1	2,498
Online Retail	541,909	2,603	4.37	8
Retail	88,162	16,470	10.3	76
T10I4D100K	100,000	870	10.1	29

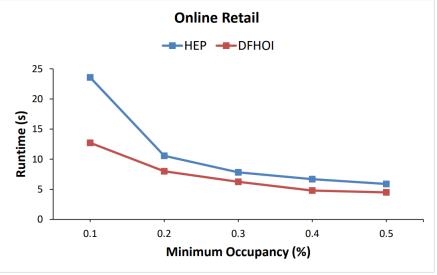


#### BAI HOC TON DÚC THÁNG TÔN DÚC THÁNG UNIVERSITY 4. THỰC NGHIỆM



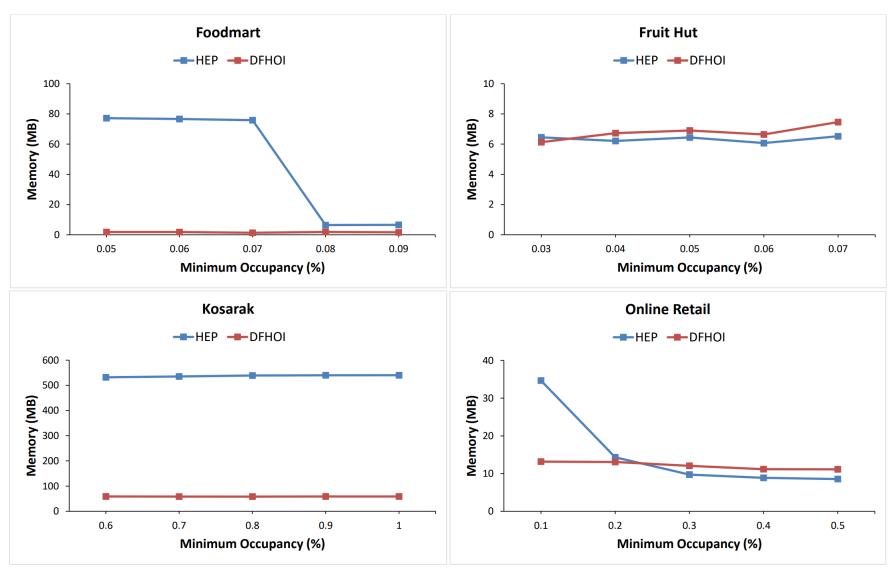








#### BAI HOC TÓN ĐÚC THẨNG THÁNG TÓN DÚC THẨNG UNIVERSITY 4. THỰC NGHIỆM



High Occupancy Itemset Mining

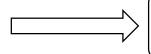
## BAIHOC TÓN BÚC THÁNG TON DÚC THÁNG UNWERSTY 5. VẨN ĐỀ VÀ GIẢI PHÁP

Làm thế nào để người dùng có thể chọn ngưỡng minOcp phù hợp?

**TH1:** minOcp quá thấp → số lượng itemset tăng lên đáng kể

→ tốn kém thời gian và tài nguyên tính toán.

**TH2:** minOcp quá cao → không itemset nào thỏa mãn điều kiện.



Cần một thuật toán có khả năng lấy ngưỡng tự động



Thuật toán ATHOI

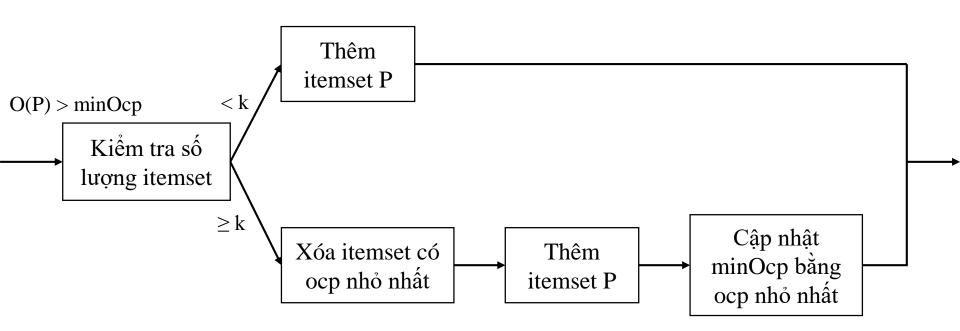
## BAI HOC TON BÚC THÁNG S. VÁN ĐỀ VÀ GIẢI PHÁP

	DFHOI	ATHOI
Chiến thuật tìm kiếm	Depth First Search (DFS)	Depth First Search (DFS)
Loại bỏ tập ứng viên	Upper-bound Occupancy (UBO)	Upper-bound Occupancy (UBO)
Input	Transaction database và minOcp	Transaction database và số lượng itemset cần khai thác (k)
Output	Tất cả itemset có occupancy ≥ minOcp	Top k itemset có occupancy cao nhất



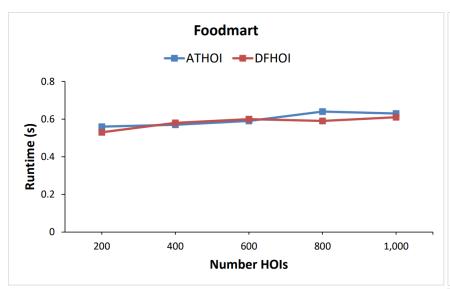
Phương pháp lấy ngưỡng tự động của thuật toán ATHOI

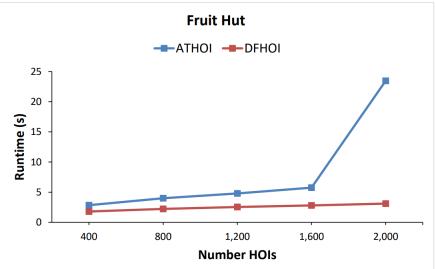
- Khởi đầu với minOcp = 0
- Duyệt qua từng itemset P, thực hiện:

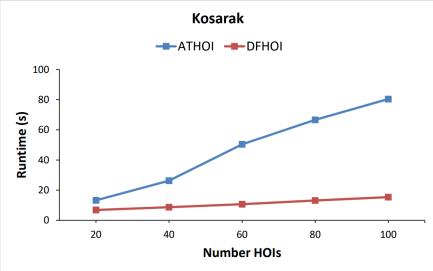


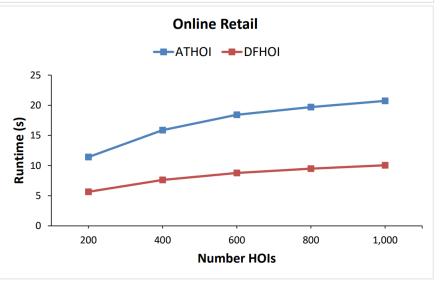


#### 5. VÁN ĐỀ VÀ GIẢI PHÁP



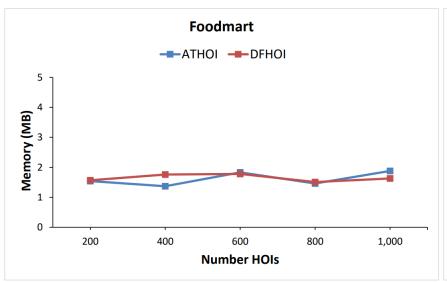


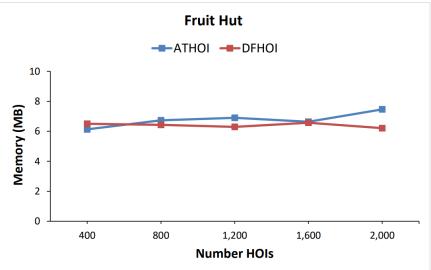


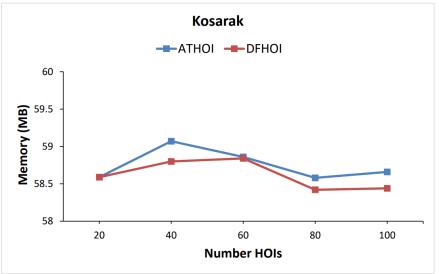


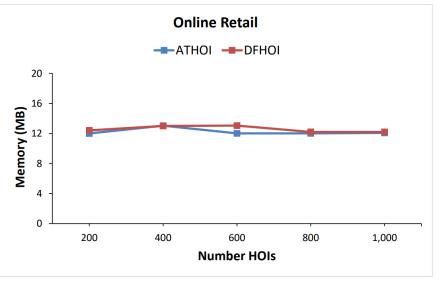


#### 5. VÁN ĐỀ VÀ GIẢI PHÁP







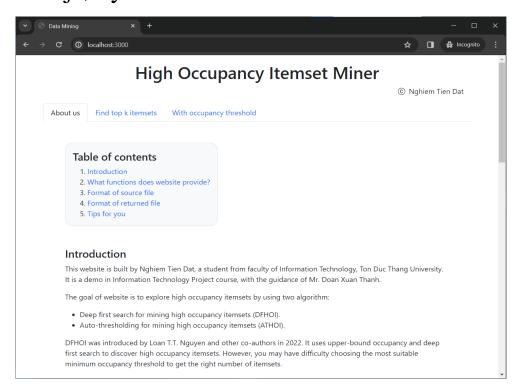




#### ® 6. ÚNG DUNG DEMO

High Occupancy Itemset Miner là một ứng dụng trên nền tảng web để khai thác các tập chiếm tỷ lệ cao trong cơ sở dữ liệu giao dịch.

- Front-end: HTML, Bootstrap, Javascript
- Back-end: Nodejs, Python

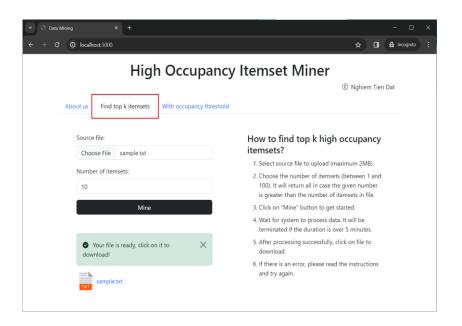


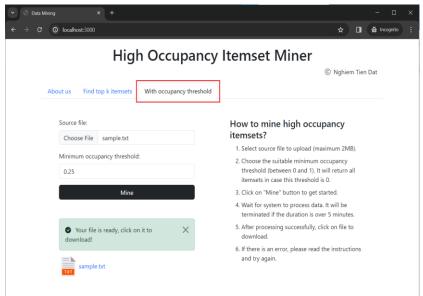


### ® 6. ÚNG DUNG DEMO

High Occupancy Itemset Miner cung cấp cho người dung hai tính năng:

- 1. Tim top k high occupancy itemset (ATHOI)
- 2. Tìm tất cả high occupancy itemset dựa vào minOcp (DFHOI)







#### Nội dung đã thực hiện:

- Tìm hiểu về High Occupancy Itemset Mining.
- Triển khai thuật toán HEP và DFHOI bằng Python và Java.
- So sánh hiệu suất của hai thuật toán trên các tập dữ liệu mẫu.
- Đề xuất thuật toán lấy ngưỡng tự động ATHOI.
- Triển khai và thực nghiệm thuật toán ATHOI.
- Xây dựng ứng dụng High Occupancy Itemset Miner.

#### Phương hướng phát triển đề tài:

- Tiếp tục cải tiến thuật toán ATHOI.
- Thêm trọng số cho các item để khai thác tập sản phẩm chiếm lợi nhuận cao nhất (High Utility Occupancy Itemset Mining).

## PAI HOC TÓN BÚC THÁNG THÁI LIỆU THAM KHẢO TON DÚC THÁNG UNIVERSITY

Deng, Z. H. (2017, February 18). Mining high occupancy itemsets. *Elsevier*, 222-229. Retrieved February 25, 2024, from <a href="https://www.sciencedirect.com">https://www.sciencedirect.com</a>

Nguyen, T. T., Mai, T., Pham, G. H., Yun, U., & Vo, B. (2022, February 20). An efficient method for mining high occupancy itemsets based on equivalence class and early pruning. *Elsevier*, 1-21. Retrieved February 25, 2024, from <a href="https://www.sciencedirect.com">https://www.sciencedirect.com</a>