#### BAN HỌC TẬP CÔNG NGHỆ PHẦN MỀM

TRAINING CUỐI KỲ HỌC KỲ I NĂM HỌC 2023 – 2024







Khoa Công nghệ Phần mềm Trường Đại học Công nghệ Thông tin Đại học Quốc gia thành phố Hồ Chí Minh

#### **CONTACT**

bht.cnpm.uit@gmail.com
fb.com/bhtcnpm
fb.com/groups/bht.cnpm.uit

#### **TRAINING**

# CƠ SỞ DỮ LIỆU

**Thời gian:** 19:30 thứ 3 ngày 02/01/2024

**√ Địa điểm:** Microsoft Teams

**Trainers:** Lê Duy Nguyên – KTMP2022.2

Hoàng Gia Phong – KTPM2022.2

Trương Tuấn Huy – KTPM2022.1



**Sharing is learning** 

#### Mục lục

- 1. Giới thiệu đề và cấu trúc đề
- 2. Các dạng câu truy vấn bằng ngôn ngữ SQL
- 3. Ràng buộc toàn vẹn
- 4. Phụ thuộc hàm và dạng chuẩn



#### 1. Giới thiệu đề và cấu trúc đề

- Đề cuối kì CSDL năm học 2023-2024 có cấu trúc gồm 3 dạng câu:
  - Dạng 1: Phát biểu chặt chẽ ràng buộc toàn vẹn (nội dung, bối cảnh, tầm ảnh hưởng).
  - Dạng 2: Thực hiện các câu truy vấn bằng ngôn ngữ SQL.
  - Dạng 3: Cho lược đồ quan hệ và tập phụ thuộc hàm, tìm tất cả khóa và xác định dạng chuẩn, phụ thuộc hàm.



#### Mục lục

- 1. Giới thiệu đề và cấu trúc đề
- 2. Thực hiện truy vấn bằng ngôn ngữ SQL
- 3. Ràng buộc toàn vẹn
- 4. Phụ thuộc hàm và dạng chuẩn



# 2. Thực hiện truy vấn bằng ngôn ngữ SQL

- a. Đọc hiểu đề và vẽ khóa ngoại
- b. Các dạng câu có thể gặp
- c. Cấu trúc 1 câu truy vấn
- d. Hướng dẫn giải đề và mẹo làm bài

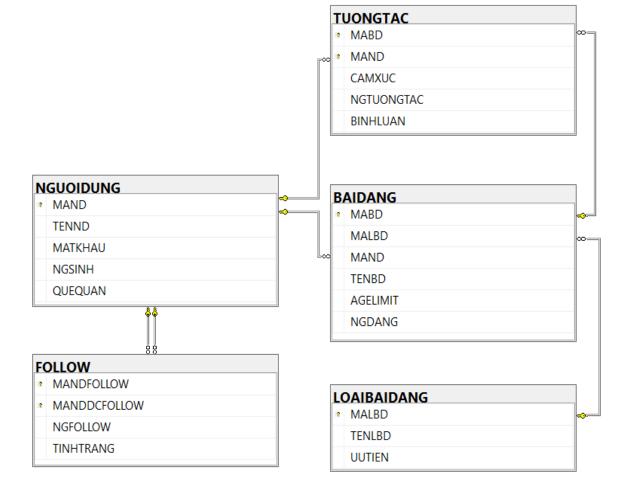


### 2.a. Đọc hiểu đề và vẽ khóa ngoại

- Việc đầu tiên cần làm sau khi cầm đề là đọc qua các tân từ của lược đồ CSDL để hiểu bối cảnh của lược đồ.
- Ý tưởng và lời giải để làm bài có thể nằm trong các tân từ đó.
- Sau đó thì **xác định và vẽ khóa ngoại** để dễ dàng xác định các bảng cần kết khi thực hiện phép kết.



# 2.a. Đọc hiểu đề và vẽ khóa ngoại





# 2. Thực hiện truy vấn bằng ngôn ngữ SQL

- a. Đọc hiểu đề và vẽ khóa ngoại
- b. Các dạng câu có thể gặp
- c. Cấu trúc 1 câu truy vấn
- d. Hướng dẫn giải đề và mẹo làm bài



## 2.b. Các dạng câu có thể gặp

- Tìm dữ liệu có điều kiện cho trước, sử dụng phép kết bằng.
- Sử dụng GROUP BY và các hàm tính toán trên nhóm (COUNT, SUM, AVG, ...), có thể có phép kết ngoài (LEFT JOIN, RIGHT JOIN).
- Sử dụng phép toán trên tập hợp (INTERSECT, UINION, EXCEPT) hoặc truy vấn lồng (IN, EXISTS, ...).
- Thực hiện phép chia, có thể kết nhiều hơn 3 bảng.
- Sử dụng điều kiện trên nhóm (HAVING), sắp xếp kết quả trả về sử dụng ORDER BY, chọn ra TOP 1, 2, 3.
- Và có thể có nhiều dạng câu khác nữa ...

# 2. Thực hiện truy vấn bằng ngôn ngữ SQL

- a. Đọc hiểu đề và vẽ khóa ngoại
- b. Các dạng câu có thể gặp
- c. Cấu trúc 1 câu truy vấn
- d. Hướng dẫn giải đề và mẹo làm bài



#### 2.c. Cấu trúc 1 câu truy vấn

- SELECT < Danh sách các thuộc tính, hàm tính toán>
- FROM < Danh sách các bảng >
- [ON <Điều kiện kết>]
- WHERE <Điều kiện chọn dữ liệu, điều kiện kết>
- AND/OR ... IN/EXISTS (SELECT ...)
- GROUP BY < Danh sách thuộc tính gom nhóm>
- HAVING <Điều kiện trên nhóm>
- ORDER BY {<Thuộc tính sắp xếp> ASC/DESC>}
- UNION/INTERSECT/EXCEPT
- (**SELECT** ...)



# 2. Thực hiện truy vấn bằng ngôn ngữ SQL

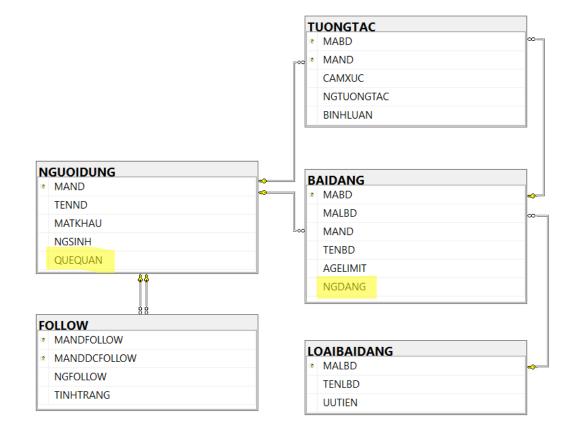
- a. Đọc hiểu đề và vẽ khóa ngoại
- b. Các dạng câu có thể gặp
- c. Cấu trúc 1 câu truy vấn
- d. Hướng dẫn giải đề và mẹo làm bài



## 2.d. Hướng dẫn giải đề và mẹo làm bài

- Dạng câu SELECT và kết đơn giản:
- a. Tìm thông tin của những người dùng (MAND, TENND, MATKHAU) có quê quán ở Đà Nẵng hoặc Quảng Nam và có đăng bài vào tháng 12 năm 2023.
- Việc đầu tiên cần làm là xác định các bảng cần lấy dữ liệu.
- Dựa vào các thuộc tính được chỉ định, xác định xem các thuộc tính đó thuộc bảng nào. (Bước này tưởng dễ nhưng cũng dễ nhầm, ví dụ: tên bài đăng != tên loại bài đăng).

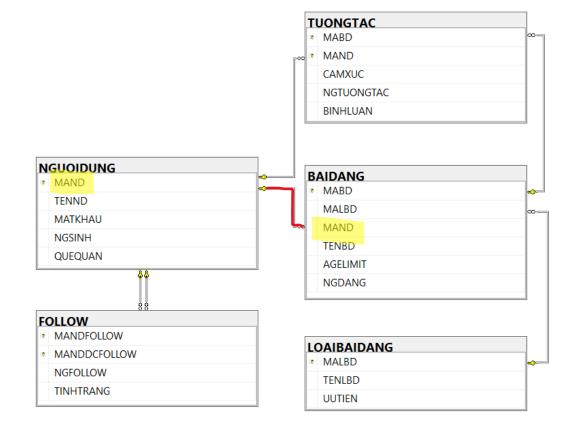
- Ngoài các thuộc tính đề yêu cầu (MAND, TENND, MATKHAU), cần lấy thêm thuộc tính QUEQUAN và NGDANG
- Cần lấy dữ liệu từ 2 bảng là
   NGUOIDUNG và BAIDANG



- Bước tiếp theo là kiểm tra xem các bảng cần lấy thông tin có kết được với nhau không, nếu không thì phải kéo thêm một bảng khác vào.
- Nếu bảng này có khóa ngoại tham chiếu đến khóa chính của bảng kia thì kết được.



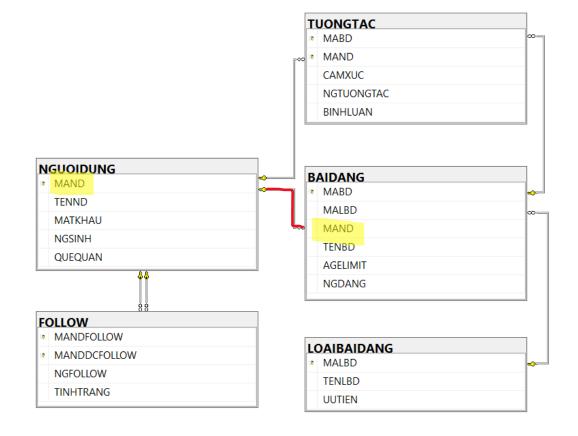
- Vẽ khóa ngoại sẽ giúp quá trình xác định các bảng cần kết và các thuộc tính để kết dễ dàng hơn.
- Bảng NGUOIDUNG và BAIDANG kết được với nhau thông qua thuộc tính MAND.



#### Code:

```
SELECT ND.MAND, TENND, QUEQUAN
FROM NGUOIDUNG ND, BAIDANG BD
WHERE ND.MAND = BD.MAND
AND (QUEQUAN='QN' OR
QUEQUAN='DN')
AND YEAR(NGDANG)=2023 AND
MONTH(NGDANG)=12
```

 Lưu ý: Nếu thuộc tính cần lấy ra xuất hiện ở cả 2 bảng thì phải chỉ rõ muốn lấy thuộc tính của bảng nào

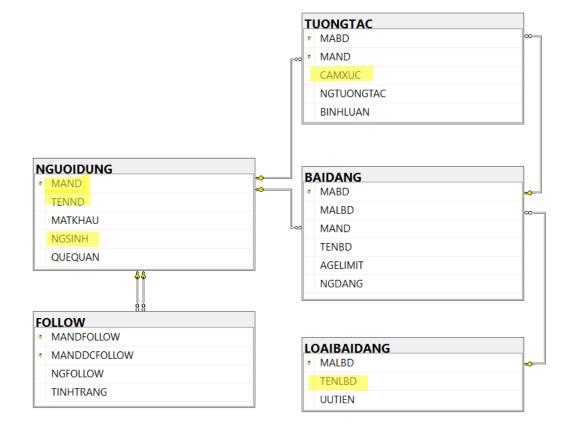


# 2.d. Hướng dẫn giải đề và mẹo làm bài

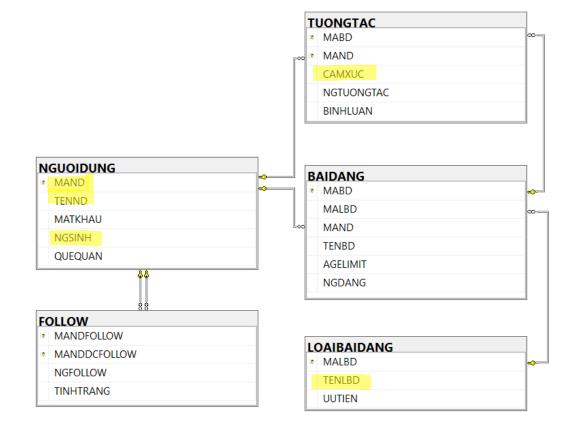
- Thực hiện phép kết trên nhiều bảng:
- b. Tìm thông tin của những người dùng (MAND, TENND, NGSINH) có **tương tác** 'yêu thích' với **bài đăng loại** 'chia sẻ kiến thức' do **người dùng có tên** 'LDN' đăng. Kết quả xuất ra người dùng theo thứ tự **năm sinh** giảm dần, **tên người dùng** tăng dần.



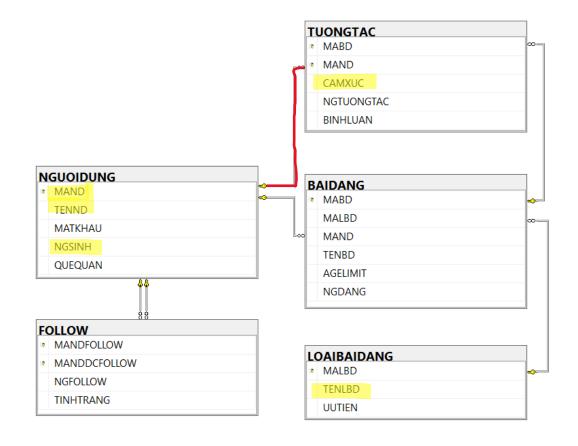
- Các thuộc tính cần lấy ra:
- MAND, TENND, NGSINH của người dùng thực hiện tương tác
- CAMXUC
- TENLBD
- TENND của người đăng bài



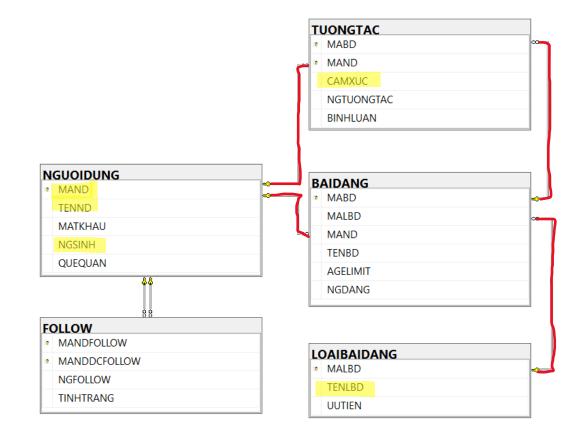
- Các bảng cần lấy ra:
- NGUOIDUNG thực hiện tương tác
- TUONGTAC
- LOAIBAIDANG
- NGUOIDUNG đăng bài



- Kiểm tra các bảng có kết được không:
- NGUOIDUNG kết được với TUONGTAC thông qua thuộc tính MAND.
- TUONGTAC không kết được vơi LOAIBAIDANG
- LOAIBAIDANG không kết được với NGUOIDUNG

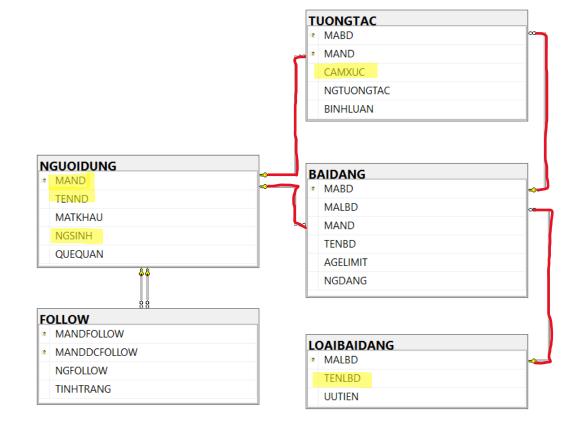


- Cần lấy thêm bảng BAIDANG để có thể kết các bảng trên lại
- TUONGTAC kết với BAIDANG thông qua MABD
- BAIDANG kết với LOAIBAIDANG thông qua
   MALBD
- BAIDANG kết với NGUOIDUNG thông qua
   MAND



#### Code:

```
SELECT DISTINCT ND1.MAND,
ND1.TENND, ND1.NGSINH
FROM NGUOIDUNG ND1, TUONGTAC TT,
BAIDANG BD, LOAIBAIDANG LBD,
NGUOIDUNG ND2
WHERE ND1.MAND = TT.MAND
AND TT_AMABD = BD_AMABD
AND BD.MALBD = LBD.MALBD
AND BD_AMAND = ND2_AMAND
AND CAMXUC='YEU THICH'
AND TENLBD='CHIA SE KIEN THUC'
AND ND2. TENND= 'LDN'
ORDER BY YEAR(ND1.NGSINH) DESC,
ND1 TENND ASC
```



#### Code:

```
SELECT ND1.MAND, ND1.TENND,
ND1.NGSTNH
FROM NGUOIDUNG ND1, TUONGTAC TT,
BAIDANG BD, LOAIBAIDANG LBD,
NGUOIDUNG ND2
WHERE ND1.MAND = TT.MAND
AND TT_AMABD = BD_AMABD
AND BD.MALBD = LBD.MALBD
AND BD.MAND = ND2.MAND
AND CAMXUC= 'YEU THICH'
AND TENLBD='CHIA SE KIEN THUC'
AND ND2 TENND= LDN'
ORDER BY YEAR(ND1.NGSINH) DESC,
ND1 TENND ASC
```

#### • Lưu ý:

 Sử dụng đến 2 bảng người dùng, ND1 là người dùng thực hiện tương tác, ND2 là người dùng thực hiện đăng bài

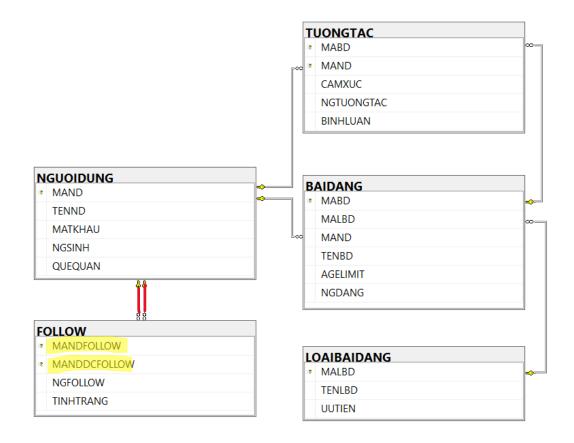


# 2.d. Hướng dẫn giải đề và mẹo làm bài

- Sử dụng GROUP BY và hàm tính toán trên nhóm:
- c. Với mỗi người dùng, liệt kê mã người dùng (MAND), tên người dùng (TENND), số lượng người dùng mà người đó đang follow và số lượng người dùng đang follow người đó.
- Việc đầu tiên cần làm là xác định cần gom nhóm trên thuộc tính nào, hàm tính toán nào cần thực hiện và thực hiện trên thuộc tính nào



- SELECT ra gì thì sẽ GROUP BY cái nấy
  - => GROUP BY MAND, TENND
- Số lượng người dùng mà người đó đang follow: đếm MANDDCFOLLOW
- Số lượng người dùng đang follow người đó: đếm MANDFOLLOW
- Cần kết bảng FOLLOW và NGUOIDUNG



• Đếm số lượng người dùng mà người đó đang follow:

```
SELECT ND.MAND, ND.TENND, COUNT(FL.MANDDCFOLLOW) AS DANGFOLLOW
FROM NGUOIDUNG ND LEFT JOIN FOLLOW FL
ON ND.MAND = FL.MANDFOLLOW
GROUP BY ND.MAND, ND.TENND
```

- Lưu ý: cho điều kiện kết là MAND = MANDFOLLOW để GROUP BY theo MANDFOLLOW, sau đó thì đếm MANDDCFOLLOW ứng với mỗi MANDFOLLOW
- Lưu ý: sử dụng LEFT JOIN để lấy tất cả người dùng từ bảng người dùng, người dùng nào không có MANDDCFOLLOW (=NULL) thì kết quả đếm ra sẽ là 0

- Minh họa:
- Trước khi GROUP BY và COUNT:

SELECT ND.MAND, ND.TENND,

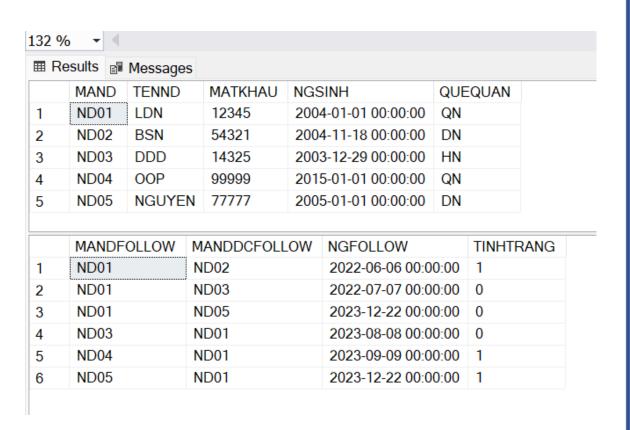
FL.MANDFOLLOW,

FL.MANDDCFOLLOW

FROM NGUOIDUNG ND

LEFT JOIN FOLLOW FL

ON ND.MAND = FL.MANDFOLLOW



- Minh họa:
- Trước khi GROUP BY và COUNT:

SELECT ND.MAND, ND.TENND,

FL.MANDFOLLOW,

FL.MANDDCFOLLOW

FROM NGUOIDUNG ND

LEFT JOIN FOLLOW FL

ON ND.MAND = FL.MANDFOLLOW

■ Results			Messages		
	MAND		TENND	MANDFOLLOW	MANDDCFOLLOW
1	ND01		LDN	ND01	ND02
2	ND0	1	LDN	ND01	ND03
3	ND0	1	LDN	ND01	ND05
4	ND02		BSN	NULL	NULL
5	ND0	3	DDD	ND03	ND01
6	ND0	4	OOP	ND04	ND01
7	ND05		NGUYEN	ND05	ND01



- Minh họa:
- Sau khi có GROUP BY và COUNT:

SELECT ND.MAND, ND.TENND,

COUNT(FL.MANDDCFOLLOW)

**AS DANGFOLLOW** 

FROM NGUOIDUNG ND

LEFT JOIN FOLLOW FL

ON ND.MAND = FL.MANDFOLLOW

GROUP BY ND. MAND, ND. TENND

⊞ Re	esults 🗊	Messages	
	MAND	TENND	DANGFOLLOW
1	ND01	LDN	3
2	ND02	BSN	0
3	ND03	DDD	1
4	ND04	OOP	1
5	ND05	NGUYEN	1



 Tương tự nhưng đảo lại, đếm số lượng người dùng đang follow người đó:

```
SELECT ND.MAND, ND.TENND, COUNT(FL.MANDFOLLOW) AS SOFOLLOW
FROM NGUOIDUNG ND LEFT JOIN FOLLOW FL
ON ND.MAND = FL.MANDDCFOLLOW
GROUP BY ND.MAND, ND.TENND
```

• **Lưu ý:** cho điều kiện kết là MAND = MANDDCFOLLOW để GROUP BY theo MANDDCFOLLOW, sau đó thì đếm MANDFOLLOW ứng với mỗi MANDDCFOLLOW

Sharing is learning

Cuối cùng là gộp 2 câu truy vấn lại:

ON BANGDANGFOLLOW.MAND = BANGSOFOLLOW.MAND

```
SELECT BANGDANGFOLLOW.MAND, BANGDANGFOLLOW.TENND, DANGFOLLOW, SOFOLLOW
FROM (SELECT ND. MAND, ND. TENND, COUNT (FL. MANDDCFOLLOW) AS DANGFOLLOW
FROM NGUOIDUNG ND LEFT JOIN FOLLOW FL
ON ND. MAND = FL. MANDFOLLOW
GROUP BY ND. MAND, ND. TENND) AS BANGDANGFOLLOW
JOIN (SELECT ND.MAND, ND.TENND, COUNT(FL.MANDFOLLOW) AS SOFOLLOW
FROM NGUOIDUNG ND LEFT JOIN FOLLOW FL
ON ND.MAND = FL.MANDDCFOLLOW
GROUP BY ND. MAND, ND. TENND) AS BANGSOFOLLOW
```



# 2.d. Hướng dẫn giải đề và mẹo làm bài

- Sử dụng INTERSECT, UNION, EXCEPT
- D.1. Tìm những người dùng (MAND, TENND) có đăng bài đăng loại 'hỏi đáp' nhưng không đăng bài đăng loại 'tâm sự trò chuyện' có giới hạn độ tuổi là 18.
- Lưu ý: Có những bài chỉ dùng INTERSECT, EXCEPT chứ không dùng AND trong điều kiện WHERE được.
- Ví dụ: vừa có này vừa có kia, có này nhưng ko có kia (các điều kiện AND khác nhau trên cùng 1 thuộc tính)

#### 2.d.4. Sử dụng INTERSECT, UNION, EXCEPT

#### Code sai:

```
SELECT ND.MAND, ND.TENND

FROM NGUOIDUNG ND, BAIDANG BD, LOAIBAIDANG LBD

WHERE ND.MAND = BD.MAND

AND BD.MALBD = LBD.MALBD

AND LBD.TENLBD = 'HOI DAP'

AND LBD.TENLBD <> 'TAM SU TRO CHUYEN'

AND BD.AGELIMIT <> 18
```



#### 2.d.4. Sử dụng INTERSECT, UNION, EXCEPT

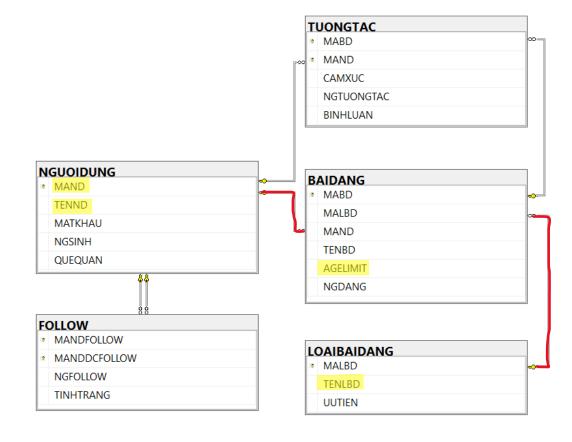
- D.1. Tìm những người dùng (MAND, TENND) có đăng bài đăng loại 'hỏi đáp' nhưng không đăng bài đăng loại 'tâm sự trò chuyện' có giới hạn độ tuổi là 18.
- Chia thành 2 câu truy vấn riêng biệt, sau đó gộp kết quả lại thông qua INTERSECT hoặc EXCEPT



### 2.d.4. Sử dụng INTERSECT, UNION, EXCEPT

#### Code:

```
(SELECT ND. MAND, ND. TENND
FROM NGUOIDUNG ND, BAIDANG BD, LOAIBAIDANG LBD
WHERE ND.MAND = BD.MAND
AND BD.MALBD = LBD.MALBD
AND LBD.TENLBD = 'HOI DAP')
EXCEPT
(SELECT ND.MAND, ND.TENND
FROM NGUOIDUNG ND, BAIDANG BD, LOAIBAIDANG LBD
WHERE ND_{\bullet}MAND = BD_{\bullet}MAND
AND BD.MALBD = LBD.MALBD
AND LBD.TENLBD = 'TAM SU TRO CHUYEN'
AND BD.AGELIMIT = 18)
```



#### 2.d.4. Sử dụng INTERSECT, UNION, EXCEPT

#### Code:

```
(SELECT ND.MAND, ND.TENND
FROM NGUOIDUNG ND, BAIDANG BD, LOAIBAIDANG LBD
WHERE ND.MAND = BD.MAND
AND BD.MALBD = LBD.MALBD
AND LBD.TENLBD = 'HOI DAP')
EXCEPT
(SELECT ND.MAND, ND.TENND
FROM NGUOIDUNG ND, BAIDANG BD, LOAIBAIDANG LBD
WHERE ND_{\bullet}MAND = BD_{\bullet}MAND
AND BD.MALBD = LBD.MALBD
AND LBD.TENLBD = 'TAM SU TRO CHUYEN'
AND BD.AGELIMIT = 18)
```

 Lưu ý: 2 tập hợp phải có chung cột, chung thuộc tính thì mới dùng INTERSECT, UNION, EXCEPT được



# 2.d. Hướng dẫn giải đề và mẹo làm bài

- Truy vấn lồng dùng IN và EXISTS
- D.2: Tìm những người dùng (MAND, TENND) không có bất kì hoạt động nào trong năm 2023.
- Ưu tiên dùng IN/NOT IN, vì nó dễ hiểu và dễ viết hơn.



Cấu trúc của lệnh IN:

```
SELECT ...
FROM ...
WHERE <thuộc tính> IN/NOT IN (<một tập hợp nào đó>)
```

• Ví dụ:

```
SELECT MAND
FROM NGUOIDUNG
```

WHERE MAND IN/NOT IN ('ND01','ND02','ND03')



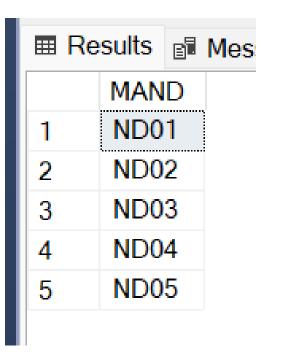
- D.2: Tìm những người dùng (MAND, TENND) không có bất kì hoạt động nào trong năm 2023.
- Chọn ra một tập những người dùng có hoạt động trong năm 2023, người dùng nào không có trong tập này thì thỏa đề bài.



#### Code:

```
(SELECT DISTINCT BD.MAND
FROM BAIDANG BD
WHERE YEAR(NGDANG)=2023)
UNION
(SELECT DISTINCT TT.MAND
FROM TUONGTAC TT
WHERE YEAR(NGTUONGTAC)=2023)
UNION
(SELECT DISTINCT FL.MANDFOLLOW
FROM FOLLOW FL
WHERE YEAR(NGFOLLOW)=2023)
```

#### • Kết quả:

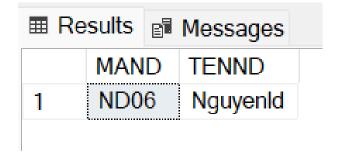




Thêm NOT IN vào:

```
SELECT MAND, TENND
FROM NGUOIDUNG
WHERE MAND NOT IN (
            (SELECT DISTINCT BD.MAND
            FROM BATDANG BD
            WHERE YEAR (NGDANG) = 2023)
            UNION
            (SELECT DISTINCT TT.MAND
            FROM TUONGTAC TT
            WHERE YEAR (NGTUONGTAC) = 2023)
            UNION
            (SELECT DISTINCT FL.MANDFOLLOW
            FROM FOLLOW FL
            WHERE YEAR(NGFOLLOW)=2023))
```

• Kết quả:





#### Thêm NOT IN vào:

```
SELECT MAND, TENND
FROM NGUOIDUNG
WHERE MAND NOT IN (
            (SELECT DISTINCT BD.MAND
            FROM BATDANG BD
            WHERE YEAR (NGDANG) = 2023)
            UNION
            (SELECT DISTINCT TT.MAND
            FROM TUONGTAC TT
            WHERE YEAR (NGTUONGTAC) = 2023)
            UNION
            (SELECT DISTINCT FL.MANDFOLLOW
            FROM FOLLOW FL
            WHERE YEAR(NGFOLLOW)=2023))
```

• Lưu ý: Kiểu dữ liệu của thuộc tính cần so sánh và kiểu dữ liệu của tập hợp phải giống nhau.



Dùng EXISTS:

```
SELECT MAND, TENND
FROM NGUOIDUNG ND
WHERE NOT EXISTS ((SELECT DISTINCT BD.MAND
                FROM BAIDANG BD
                WHERE BD MAND = ND MAND
                AND YEAR (NGDANG) = 2023)
                UNION
                (SELECT DISTINCT TT.MAND
                FROM TUONGTAC TT
                WHERE TT_AMAND = ND_AMAND
                AND YEAR (NGTUONGTAC)=2023)
                UNION
                (SELECT DISTINCT FL.MANDFOLLOW
                FROM FOLLOW FL
                WHERE FL. MANDFOLLOW = ND. MAND
                AND YEAR (NGFOLLOW) = 2023))
```

 Về mặt ý tưởng thì EXISTS và IN giông giống nhau.



# 2.d. Hướng dẫn giải đề và mẹo làm bài

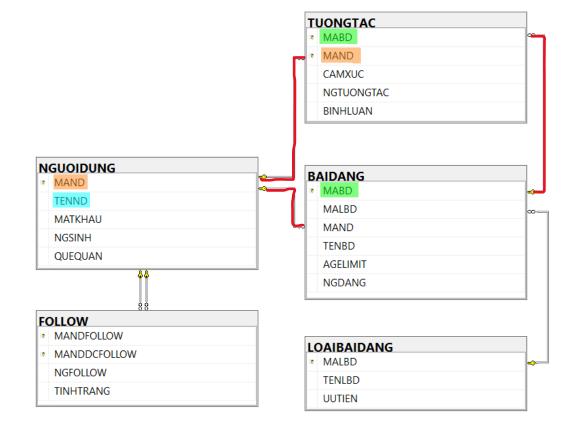
- Thực hiện phép chia với nhiều bảng
- E.1. Tìm những **người dùng** (MAND, TENND) có tương tác với tất cả các **bài đăng** của người dùng có tên 'LDN'.
- Xác định tử và mẫu của phép chia: trước tất cả là tử, sau tất cả là mẫu



• Sử dụng công thức 2 lần NOT EXISTS:

```
SELECT ...
FROM ,<bang kết thêm (nếu có)>
WHERE <điều kiện (nếu có)>
AND NOT EXISTS (SELECT ...
               FROM <maa, <bang két thêm (néu có)>
               WHERE <điều kiện (nếu có)>
               AND NOT EXISTS (SELECT ...
                               FROM <bang trung gian kết tử và mẫu,
                                     có thể nhiều hơn 1 bảng>,
                               WHERE <điều kiện kết>))
```

- E.1. Tìm những người dùng (MAND, TENND) có tương tác với tất cả các bài đăng của người dùng có tên 'LDN'.
- NGUOIDUNG là tử, BAIDANG là mẫu, cần thêm bảng TUONGTAC để kết 2 bảng này với nhau.
- Ngoài ra cần kết thêm bảng NGUOIDUNG từ BAIDANG để lấy tên tác giả



#### Code:

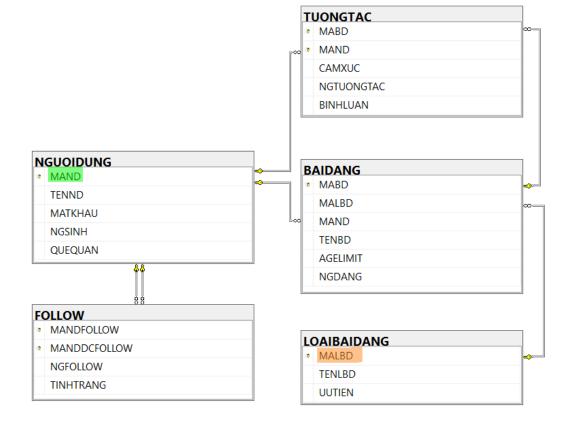
```
SELECT ND1.MAND, ND1.TENND
FROM NGUOIDUNG ND1
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
                  FROM BAIDANG BD, NGUOIDUNG ND2
                  WHERE BD.MAND = ND2.MAND
                  AND ND2.TENND = 'LDN'
                  AND NOT EXISTS (SELECT *
                                   FROM TUONGTAC TT
                                   WHERE TT. MABD = BD. MABD
                                   AND TT.MAND = ND1.MAND)
```



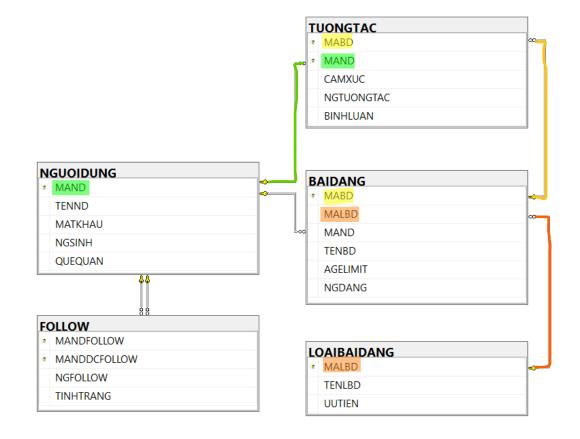
- Lưu ý:
- Các bảng trung gian dùng để kết 2 bảng tử và mẫu với nhau thì được đặt ở đoạn SELECT thứ 3.
- Các bảng kết thêm dùng để lấy thông tin phụ thì thường đặt ở tử hoặc mẫu.



 E.2. Tìm những loại bài đăng (MALBD, TENLBD) nhận được sự tương tác bởi tất cả các người dùng sinh năm 2004.



- E.2. Tìm những loại bài đăng (MALBD, TENLBD) nhận được sự tương tác bởi tất cả các người dùng sinh năm 2004.
- LOAIBAIDANG là tử, NGUOIDUNG là mẫu, cần kết thêm bảng TUONGTAC và BAIDANG để nối tử và mẫu với nhau.



#### Code:

```
SELECT LBD.MALBD, LBD.TENLBD
FROM LOAIBAIDANG LBD
WHERE NOT EXISTS (SELECT *
                  FROM NGUOIDUNG ND
                 WHERE YEAR(ND.NGSINH)=2004
                 AND NOT EXISTS (SELECT *
                                  FROM TUONGTAC TT, BAIDANG BD
                                  WHERE TT.MAND = ND.MAND
                                  AND TT.MABD = BD.MABD
                                  AND BD.MALBD = LBD.MALBD)
```

# 2.d. Hướng dẫn giải đề và mẹo làm bài

- Sử dụng điều kiện trên nhóm
- f. Trong số các bài đăng có nhiều hơn 2 lượt tương tác, tìm ra các bài đăng (MABD, TENBD) có được độ ưu tiên cao nhất khi xuất hiện trên newfeed.
- Trước hết, cần đếm số lượt tương tác của mỗi bài đăng, sau đó chọn ra những bài có hơn 10 lượt tương tác.

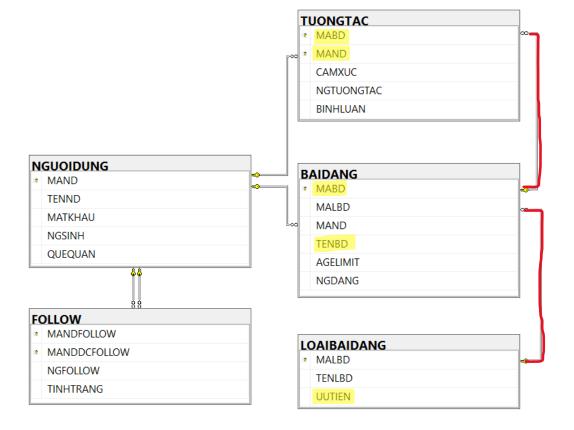


 Để đếm lượt tương tác thì cần gom nhóm MABD lại và đếm lượng MAND ứng với mỗi MABD trong bảng TUONGTAC

⊞ Results		■ Messages		es	
	MABD		MAND	CAMXUC	1
1	BD0	1	ND02	YEU THICH	:
2	BD0	1	ND04	GHET	:
3	BD0	2	ND03	PHANNO	:
4	BD0	4	ND01	GHET	:
5	BD0	4	ND02	YEU THICH	:
6	BD0	4	ND03	YEU THICH	:



 Sử dụng bảng TUONGTAC là đủ để đếm lượt tương tác của mỗi bài đăng, nhưng kết thêm BAIDANG và LOAIBAIDANG để lấy TENBD và UUTIEN



 Lưu ý: SELECT cái gì GROUP BY cái nấy:

SELECT BD.MABD, BD.TENBD, LBD.UUTIEN, COUNT(TT.MAND) AS SOTUONGTAC

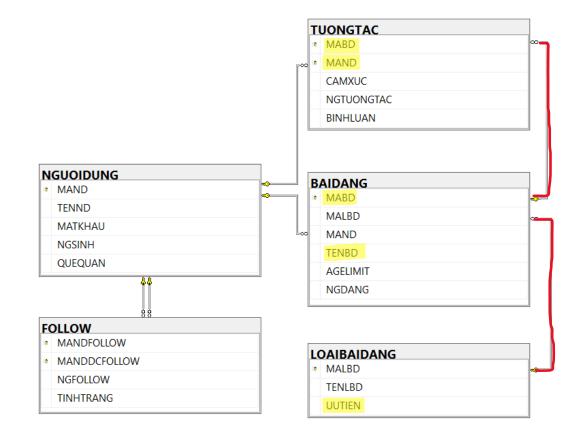
FROM BAIDANG BD, TUONGTAC TT, LOAIBAIDANG LBD

WHERE BD.MABD = TT.MABD

AND BD.MALBD = LBD.MALBD

GROUP BY BD.MABD, BD.TENBD, LBD.UUTIEN

ORDER BY LBD. UUTIEN



**Lưu ý:** SELECT cái gì GROUP • Kết quả: BY cái nấy:

SELECT BD.MABD, BD.TENBD, LBD.UUTIEN, COUNT(TT.MAND) **AS** SOTUONGTAC

FROM BAIDANG BD, TUONGTAC TT, LOAIBAIDANG LBD

WHERE BD.MABD = TT.MABD

AND BD.MALBD = LBD.MALBD

GROUP BY BD. MABD, BD. TENBD, LBD.UUTIEN

ORDER BY LBD.UUTIEN

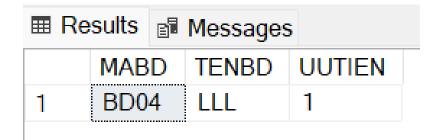
■ Results					
	MABD	TENBD	UUTIEN	SOTUONGTAC	
1	BD01	XXX	1	2	
2	BD04	LLL	1	3	
3	BD02	YYY	2	1	



 Cuối cùng là thêm HAVING
 Kết quả: vào để lọc ra các bài đăng có hơn 2 tương tác:

```
SELECT TOP 1 WITH TIES BD.MABD,
BD.TENBD, LBD.UUTIEN
      BAIDANG
                BD,
                    TUONGTAC
                               TT,
FROM
LOAIBAIDANG LBD
WHERE BD. MABD = TT. MABD
AND BD_AMALBD = LBD_AMALBD
GROUP BY BD. MABD, BD. TENBD,
LBD . UUTIEN
HAVING COUNT(TT.MAND) > 2
```

ORDER BY LBD UUTIEN





# Chương 5 Ràng buộc toàn vẹn



#### 1. Giới thiệu

- Các RBTV là những quy định, điều kiện để đảm bảo cho CSDL luôn thỏa sau các thao tác thêm, sửa, xóa
- RBTV nhằm đảm bảo:
  - + CSDL luôn đúng về mặt ngữ nghĩa
  - +Tính nhất quán của dữ liệu
- RBTV xuất phát từ:
  - + Yêu cầu quản lí thực tế
  - + Mô hình dữ liệu quan hệ: khóa chính, khóa ngoại



- 2.1 Nội dung
- 2.2 Bối cảnh
- 2.3 Bảng tầm ảnh hưởng



#### 2.1 Nội dung

- Mô tả chặt chẽ ý nghĩa của ràng buộc toàn vẹn .
- Nội dung được phát biểu bằng ngôn ngữ tự nhiên hoặc ngôn ngữ hình thức (ngôn ngữ tân từ, đại số quan hệ, mã giả,...)
  - + Ngôn ngữ tự nhiên: dễ hiểu nhưng không chặt chẽ, logic.
  - +Ngôn ngữ hình thức: chặt chẽ, cô đọng nhưng đôi lúc khó hiểu.

#### Ví dụ:

- ➤ Ngôn ngữ tự nhiên:
  - Người quản lí trực tiếp phải là một nhân viên trong công ty
- Ngôn ngữ hình thức:

 $\forall$  t  $\in$  NHANVIEN, t.MANQL  $\neq$  null  $\land$   $\exists$  s  $\in$ NHANVIEN : t.MANQL = s.MANV

#### 2.2 Bối cảnh

Bối cảnh của một RBTV là những quan hệ có khả năng bị vi phạm RBTV khi thực hiện các thao tác cập nhật dữ liệu (thêm, xóa, sửa).

Ví dụ: Mức lương của một người nhân viên không được vượt quá trưởng phòng.

- Các thao tác cập nhật:
   Cập nhật lương cho nhân viên
   Thêm mới một nhân viên vào phòng ban
   Bổ nhiệm trưởng phòng cho một phòng ban
- ➤ Bối cảnh: NHANVIEN, PHONGBAN



#### 2.3 Bảng tầm ảnh hưởng

- Nhằm xác định khi nào tiến hành kiểm tra ràng buộc toàn vẹn. Thao tác nào thực hiện có thể vi phạm ràng buộc toàn vẹn.
- Phạm vi ảnh hưởng của một ràng buộc toàn vẹn được biểu diễn bằng một bảng 2 chiều gọi là bảng tầm ảnh hưởng.

#### Lưu ý:

- Khóa chính không được phép sửa.
- CSDL mặc định đã đúng trước khi xét tầm ảnh hưởng
- Thao tác thêm/xóa xét trên một bộ, sửa xét trên từng thuộc tính của bộ

#### 2.3 Bảng tầm ảnh hưởng

Bảng tầm ảnh hưởng của một ràng buộc

Tên_RB	Thêm	Xóa	Sửa
Quan hệ 1	+	-	+(thuộc tính)
Quan hệ 2	-	+	-(*)
•••			
Quan hệ n	-	+	

#### Dấu +:

- Có thể làm vi phạm RBTV
- Đối với các thao tác sửa ghi thêm thuộc tính cần kiểm tra: +(thuộc tính)

#### Dấu -:

- Không làm vi phạm RBTV
- -(\*): Không làm vi phạm do thao tác không thực hiện được.



**DEAN** (MADA, TENDA, DDIEM, PHONG, NGBD\_DK, NGKT\_DK)

**Phát biểu**: "Với mọi đề án, ngày bắt đầu dự kiến phải nhỏ hơn ngày kết thúc dự kiến".

Bối cảnh: DEAN

**Nội dung**: ∀ da ∈ DEAN : da.NGBD\_DK ≤ da.NGKT\_DK

Bảng tầm ảnh hưởng:

	Thêm	Xóa	Sửa
DEAN	+	-	+(NGBD_DK, NGKT_DK)



PHONGBAN (MAPH, TENPH, TRPH, NGNC)
NHANVIEN (MANV, HOTEN, NGSINH, GIOITINH, MANQL, MAPH, LUONG)

Phát biểu: "Trưởng phòng phải là một nhân viên trong công ty".

Bối cảnh: NHANVIEN, PHONGBAN

**Nội dung**: ∀ p ∈ PHONGBAN, ∃ nv ∈ NHANVIEN : p.TRPH = nv.MANV

Bảng tầm ảnh hưởng

	Thêm	Xóa	Sửa
NHANVIEN	_	+	-(*)
PHONGBAN +		-	+(TRPH)



PHONGBAN (MAPH, TENPH, TRPH, NGNC)
NHANVIEN (MANV, HOTEN, NGSINH, GIOITINH, MANQL, MAPH, LUONG)

**Phát biểu**: "Ngày sinh của trưởng phòng phải nhỏ hơn ngày trưởng phòng đó nhận chức".

Bối cảnh: NHANVIEN, PHONGBAN

**Nội dung**:  $\forall p \in PHONGBAN, \exists nv \in NHANVIEN : p.TRPH = nv.MANV$ 

 $\land$  nv. NGSINH < p. NGNC

#### Bảng tầm ảnh hưởng:

	Thêm	Xóa	Sửa
NHANVIEN	-	_	+(NGSINH)
PHONGBAN	+	_	+(TRPH, NGNC)



PHIEUXUAT (SOPHIEU, NGAY, TONG)
CTPX (SOPHIEU, MAHANG, SOLUONG, DONGIA)

**Phát biểu**: "Tổng trị giá của 1 phiếu xuất phải bằng tổng trị giá các chi tiết phiếu xuất".

**Bối cảnh**: PHIEUXUAT, CTPX

Nội dung:  $\forall px \in PHIEUXUAT$ ,

 $px.TONG = \sum_{(ct \in CTPX, ct.SOPHIEU = px.SOPHIEU)} (ct.SOLUONG * ct.DONGIA)$ 

#### Bảng tầm ảnh hưởng

	Thêm	Xóa	Sửa
PHIEUXUAT	+	_	+(TONG)
СТРХ	+	+	+(SOLUONG,DONGIA)



#### Giải đề thi thử

NGUOIDUNG (MAND, TENND, MATKHAU, NGSINH, QUEQUAN, GIOITINH)
LOAIBAIDANG (MALBD, TENLBD, UUTIEN)
BAIDANG (MABD, TENBD, MALBD, MAND, AGELIMIT, NGDANG)
TUONGTAC (MABD, MAND, CAMXUC, BINHLUAN, NGTUONGTAC)
FOLLOW (MANDFOLLOW, MANDDCFOLLOW, TINHTRANG, NGFOLLOW)

**Phát biểu**: "Người dùng chỉ có thể tương tác với bài đăng khi đã follow tác giả của bài đăng đó".

Bối cảnh: TUONGTAC, BAIDANG, FOLLOW

**Nội dung**:  $\forall$  t  $\in$  TUONGTAC,  $\exists$  b  $\in$  BAIDANG,  $\exists$  f  $\in$  FOLLOW :

 $t.MABD = b.MABD \land t.MAND = f.MANDFOLLOW \land b.MAND = f.MANDDCFOLLOW$ 



#### Giải đề thi thử

**Phát biểu**: "Người dùng chỉ có thể tương tác với bài đăng khi đã follow tác giả của bài đăng đó".

Bối cảnh: TUONGTAC, BAIDANG, FOLLOW

**Nội dung**:  $\forall$  t  $\in$  TUONGTAC,  $\exists$  b  $\in$  BAIDANG,  $\exists$  f  $\in$  FOLLOW :

 $t.MABD = b.MABD \land t.MAND = f.MANDFOLLOW \land b.MAND = f.MANDDCFOLLOW$ 

#### Bảng tầm ảnh hưởng:

	Thêm	Xóa	Sửa
TUONGTAC	+	-	-(*)
BAIDANG	-	-	+(MAND)
FOLLOW	-	-	-(*)



# Chương 6

# Phụ thuộc hàm và dạng chuẩn



### 1. Phụ thuộc hàm

- Phụ thuộc hàm (PTH) trên quan hệ R biểu diễn mối liên hệ giữa các tập thuộc tính trong R
- Ký hiệu:  $X \rightarrow Y$  ( X,Y là các thuộc tính của R )
- Nghĩa là: với 1 giá trị của X thì chỉ có một giá trị duy nhất của Y
- X xác định Y
- Y phụ thuộc (hàm) vào X
- Có nhiều PTH trên 1 quan hệ, tập PTH đó được ký hiệu là F

Ví dụ: Xác định các PTH:

CTSP			
MaSP	TenSP	DonGia	NguonGoc
SP1	Bút Không Ruột	5.000	Việt Nam
SP2	Vở ô li	10.000	Singapore
SP3	Tẩy	5.000	Trung Quốc
SP4	Gọt bút chì	12.000	Việt Nam

- $\times$  1) DonGia  $\rightarrow$  NguonGoc
- $\checkmark$  2) *MaSP* → *TenSP*
- $\checkmark$  3) MaSP, DonGia  $\rightarrow$  NguonGoc
- $\times$  4)  $NguocGoc \rightarrow TenSP$



### 2. Hệ luật dẫn Amstrong

- Quan hệ R (A,B,C) và F là tập PTH
- $X \rightarrow Y$  được suy ra từ F nếu bất kỳ bộ của quan hệ R thỏa mãn F thì  $X \rightarrow Y$
- Ký hiệu:  $F = X \rightarrow Y$
- Hệ tiên đề Amstrong:
- Tính phản xạ: Nếu  $Y \subseteq X$  thì  $X \to Y$
- Tính tăng trưởng: Nếu  $X \rightarrow Y$  thì  $XZ \rightarrow YZ$
- Tính bắc cầu: Nếu  $\{X \to Y, Y \to Z\}$  thì  $X \to Z$
- Tính kết hợp: Nếu  $\{X \to Y, X \to Z\}$  thì  $X \to YZ$
- Tính phân rã: Nếu  $\{X \to YZ, X \to Y\}$  thì  $X \to Z$
- Tính tựa bắc cầu: Nếu  $\{X \to Y, YZ \to W\}$  thì  $XZ \to W$



### 2. Hệ luật dẫn Amstrong

```
Ví dụ: Cho tập thuộc tính U = ABCDEGH. Cho tập phụ thuộc hàm F = \{AB \rightarrow CD, ACE \rightarrow CD\}
BG,BCD \rightarrow AE,CH \rightarrow DG.
         Chứng minh BCDH \rightarrow AG được suy diễn từ F?
Giải:
BCDH \rightarrow BCD (Tinh phản xạ)(1)
BCD \rightarrow AE(gt)(2)
BCD \rightarrow ACE(Tinh tăng trưởng)(3)
ACE \rightarrow A(Tinh phản xạ)(4)
Suy ra BCDH \rightarrow A (5)theo tính chất bắc cầu
ACE \rightarrow BG(gt)
BG \rightarrow G(phan xa)(7)
Suy ra ACE \rightarrow G(Bắc cầu)(8)
Suy ra BCDH \rightarrow G (B\acute{a}c c\~{a}u)(9)
T\mathring{u} (5) (9) Suy\ ra\ BCDH \rightarrow AG\ (dpcm)
```



### 3. Bao đóng

- Bao đóng là của tập phụ thuộc hàm F:
- Ký hiệu: F+
- Là tập hợp các PTH được suy ra từ F
- Bao đóng của tập thuộc tính X đối với tập PTH F:
- Ký hiệu là X<sub>F</sub><sup>+</sup>
- Là tập hợp tất cả các thuộc tính A có thể suy ra từ X nhờ tập bao đóng của các PTH F<sup>+</sup>

$$X_F^+ = \{ A \in Q^+ \mid X \to A \in F^+ \}$$

- Thuật toán tìm bao đóng:
- Input:  $(R, F), X \subseteq R^+$
- Output:  $X_F^+$
- Bước 1: Tính dãy  $X^{(0)}, X^{(1)}, ..., X^{(i)}$ 
  - +)  $X^{(0)} = X$
  - +)  $X^{(i+1)} = X^{(i)} \cup Z$ ,  $\exists (Y \to Z) \in F(Y \subseteq X^{(i)})$ ,  $loại (Y \to Z) \ ra \ khỏi \ F$
  - +) Dừng khi  $X^{(i+1)} = X^{(i)}$  hoặc khi  $X^{(i)} = R^+$
- Bước 2: Kết luận  $X_F^+ = X^{(i)}$



### 3. Bao đóng

```
Ví dụ: (Đề 2021) Cho lược đồ quan hệ Q(ABCDE) có tập phụ thuộc hàm:F = \{A \to BC, A \to E, BC \to AD, AB \to D\}. Phụ thuộc hàm BCD \to E có thuộc F^+ không? Giải thích? Giải: Ta có: BCD_F^+ = BCD = BCD \cup A (Vì BC \to AD) = BCDA \cup E (Vì A \to E) = BCDAE = Q^+ Vì E \subset BCD_F^+ nên BCD \to E \in F^+
```



### 4. Khóa

- Cho  $R(A_1, A_2, ..., A_n)$ ,  $R^+ = \{A_1, A_2, ..., A_n\}$ , F là tập phụ thuộc hàm trên R, K là tập con của  $R^+$ . Khi đó K là một khóa của R nếu:
  - $(i) K_F^+ = R^+$
  - (i) Không tồn tại  $K' \subset K$  sao cho  $K'_F^+ = R^+$
- Thuộc tính A đgl thuộc tính khóa nếu  $A \in K$ , trong đó K là khóa của R. Ngược lại thuộc tính A đgl thuộc tính không khóa
- K'' đgl siêu khóa nếu  $K \subseteq K''$



### 4. Khóa

- Các khái niệm:
- Tập nguồn là tập các thuộc tính chỉ xuất hiện ở vế trái của PTH, ký hiệu: N
- Tập trung gian là tập các thuộc tính xuất hiện ở cả vế trái và vế phải của PTH, ký hiệu: TG
- Tập đích là tập các thuộc tính chỉ xuất hiện ở vế phải của PTH, ký hiệu: Đ



### 4. Khóa

Ví dụ: Tìm mọi khóa của lược đồ R(A,B,C,D,E,G,H) và tập PTH  $F = \{B \rightarrow A, DA \rightarrow CE, D \rightarrow H, GH \rightarrow C, AC \rightarrow D\}$  Giải:

- Tập nguồn  $N = \{B, G\}$
- Tập trung gian  $TG = \{A, C, D, H\}$ Xét  $N_F^+ = BG_F^+ = BGA \neq R^+ \Rightarrow BG$  không phải là khóa
- Các tập con của tập trung gian: {A, C, D, H, AC, AD, AH, CD, CH, DH, ACD, ACH, ADH, CDH, ACDH}
- -Tìm bao đóng:
- $BGA_F^+ = BGA \neq R^+ = > \text{Loại}$
- $BGC_F^+ = BGCADEH = R^+ = > BGC$  là một khóa, loại các tập con chứa C: AC, CD,CH,ACD,ACH,CDH,ACDH
- $BGD_F^+ = BGCADEH = R^+ = > BGD$  là một khóa, loại các tập con chứa D: CD,DH,AD,ADH
- $BGH_F^+ = BGCADEH = R^+ = > BGH là một khóa$

Vậy có 3 khóa là BGC,BGD,BGH

#### 5.1 Dạng chuẩn 1:

- Lược đồ Q đạt dạng chuẩn 1 nếu mọi thuộc tính đều mang giá trị nguyên tố
- Giá trị nguyên tố là giá trị không phân nhỏ được
- Các thuộc tính đa trị, đa hợp không là nguyên tố
- Ví dụ: PHONGBAN(ID,TENPB,DIADIEM)
   Vì DIADIEM là thuộc tính đa trị nên không đạt DC1



#### 5.2 Dạng chuẩn 2:

- Lược đồ R đạt dạng chuẩn 2 nếu thỏa:
- R đạt DC1 và
- Các thuộc tính không khóa đều phụ thuộc đầy đủ vào khóa
- Kiểm tra DC2:
- Tìm tất cả khỏa của R
- Với mỗi khóa K, tìm  $S_F^+$  với  $S_i$  là tất cả các tập con thực sự của K
- Nếu tồn tại  $S_i^+$  chứa thuộc tính không khóa thì R không đạt DC2, ngược lại Q đạt DC2

Ví dụ:Cho quan hệ R(C,S,Z) và tập phụ thuộc hàm  $F = \{CS \rightarrow Z, Z \rightarrow C\}$ . Chứng minh R đạt DC2?

Giải:

Ta xét:  $CS_F^+ = CSZ = R^+ \Rightarrow CS$  là khóa  $SZ_F^+ = CSZ = R^+ \Rightarrow SZ$  là khóa Không có thuộc tính không khóa nên F đạt DC2



#### 5.2 Dạng chuẩn 2:

Ví dụ: Cho quan hệ R(A,B,C,D) và tập phụ thuộc hàm  $F = \{AB \rightarrow D, C \rightarrow D\}$ . R đạt DC2 hay không? Giải:

Tập nguồn N=ABC

Ta có:  $ABC_F^+ = ABCD =>$ Lược đồ có khóa là ABC

Ta thấy:  $C_F^+ = \{C, D\}$  mà D là thuộc tính không khóa nên D không phụ thuộc đầy đủ vào khóa.

Do vậy R không đạt DC2



#### 5.3 Dạng chuẩn 3:

- Lược đồ R đạt dạng chuẩn 3 nếu tất cả các PTH  $X \to Y \in F$ , với Y  $\notin X$  đều có:
- X là siêu khóa, hoặc
- Y là thuộc tính khóa
- Kiểm tra DC3:
- Tìm mọi khóa của R
- Phân rã vế phải của mọi phụ thuộc hàm trong F để tập F trở thành tập phụ thuộc hàm có vế phải một thuộc tính
- Nếu mọi phụ thuộc hàm  $X \to Y \in F$ , và  $Y \notin X$  đều thõa:
  - + X là siêu khóa hoặc
  - + Y là thuộc tính khóa
- => Thì R đạt dạng chuẩn 3. Ngược lại thì R không đạt



#### 5.3 Dạng chuẩn 3:

```
Ví dụ 1: Cho Q(A, B, C, D, G), F = \{f1: AB \rightarrow C, f2: AB \rightarrow D, f3: AB \rightarrow G\} Giải Q có một khóa là AB Mọi f đều có vế phải là 1 thuộc tính AB cũng là 1 siêu khóa Vậy Q đạt DC3.
```

Ví dụ 2: Cho R(A, B, C, D),  $F = \{AB \rightarrow D, C \rightarrow D\}$ . Kiểm tra R có đạt DC3 không? Giải:

Xét AB → D:

- Vế trái AB là không phải là siêu khóa và
- D không phải là thuộc tính khóa
   Vậy R không đạt DC3.



#### 5.4 Dạng chuẩn Boyce Codd:

- Lược đồ Q ở dạng chuẩn BC nếu mọi PTH  $X \to Y \in F$ , với  $Y \notin X$  đều có X là siêu khóa
- Kiểm tra dạng BC:
- Tìm tất cả các khóa của R
- Phân rã vế phải của các PTH trong F thành các PTH có vế phải một thuộc tính
- Nếu mọi phụ thuộc hàm  $X \to Y \in F$ , và  $Y \notin X$  đều thỏa: X là siêu khóa
- => Thì R đạt dạng chuẩn BC. Ngược lại R không đạt dạng chuẩn BC



#### 5.4 Dạng chuẩn Boyce Codd:

Ví dụ:  $Q(A, B, C, D, E, I), F = \{ACD \rightarrow EBI, CE \rightarrow AD\}$ 

#### Giải:

Q có hai khóa là  $\{ACD, CE\}$ 

Phân rã vế phải của PTH F, ta có:

$$F = \{ACD \rightarrow E, ACD \rightarrow B, ACD \rightarrow I, CE \rightarrow A, CE \rightarrow D\}$$

Mọi phụ thuộc hàm trong F đều có vế trái là siêu khóa

Vậy Q đạt DC BC



Câu 2: Cho lược đồ quan hệ Q(A,B,C,D,E,G) và tập phụ thuộc hàm:

$$F = \{AB \rightarrow C, AC \rightarrow D, D \rightarrow EG, G \rightarrow B, A \rightarrow D, CG \rightarrow A\}$$

- 1) Cho biết  $AG \rightarrow CE$  có thuộc PTH thành viên của  $F^+$  không?
- 2) Tìm tất cả các khóa của Q?

Giải:

1) 
$$AG_F^+ = AGDB(V \ G \rightarrow B, A \rightarrow D)$$
  
 $= AGDBE(V \ D \rightarrow EG)$   
 $= AGDBEC(V \ AB \rightarrow C)$   
 $= Q^+$ 

Vì CE thuộc  $AG_F^+$  nên  $AG \to CE$  là phụ thuộc hàm thành viên của  $F^+$ 



Câu 2: Cho lược đồ quan hệ Q(A,B,C,D,E,G) và tập phụ thuộc hàm:

$$F = \{AB \rightarrow C, AC \rightarrow D, D \rightarrow EG, G \rightarrow B, A \rightarrow D, CG \rightarrow A\}$$

- 1) Cho biết  $AG \rightarrow CE$  có thuộc PTH thành viên của  $F^+$  không?
- 2) Tìm tất cả các khóa của Q?

Giải:

2)

Tập nguồn  $N = \{\emptyset\}$ 

Tập trung gian TG={ABCDG}

Xét tập con của tập trung gian khác rỗng là

{A,B,C,D,G,AB,AC,AD,AG,BC,BD,BG,CD,CG,DG,ABC,ABD,ABG,ACD,ACG,ADG,BCD,BCG,BDG,CDG,ABCD,ABCG,A

BDG,ACDG,BCDG,ABCDG}

Xét  $A_F^+ = ADEGBC = Q^+ \rightarrow A$  là khóa , loại các tập con TG chứa A: AB,AC,AD,AG, ABC,ABD,ABG,ACD,ACG,ADG, ABCD,ABCG,ABDG,ACDG, ABCDG

Xét 
$$B_F^+ = B \neq Q^+ ->$$
Loại

Xét 
$$C = C \neq Q^+$$
 -> Loại

$$X\acute{e}t D_F^+ = DEGB \neq Q^+ -> Loại$$

Xét 
$$G_F^+ = BG \neq Q^+ ->$$
Loại

Xét 
$$BC_F^+ = BC \neq Q^+ -> \text{Loại}$$

Xét 
$$BD_F^+ = BDEG \neq Q^+ -> Loại$$

Xét 
$$BG_F^+ = BG \neq Q^+ ->$$
Loại

Xét 
$$CD_F^+ = CDEGBA = Q^+ \rightarrow CD$$
 là khóa , loại các tập con TG chứa CD: BCD, CDG, BCDG

Xét 
$$CG_F^+ = CGABDE = Q^+ -> CG$$
 là khóa , loại các tập con TG chứa CG: BCG

Xét 
$$DG_F^+ = DGBE \neq Q^+ ->$$
Loại

Xét 
$$BDG_F^+ = BDEG \neq Q^+ -> Loại$$

VẬY CÓ KHÓA LÀ A, CD, CG



Câu 3: Cho lược đồ quan hệ Q(A,B,C,D,E,G,H) và tập phụ thuộc hàm:

$$F = \{f1: AB \rightarrow CDE, f2: DE \rightarrow GH, f3: H \rightarrow G, f4: G \rightarrow H\}$$

Tìm dạng chuẩn cao nhất của lược đồ Q? Giải thích?

Giải:

Tập  $N = \{A,B\}$ 

Tập TG= $\{G,H,D,E\}$ 

Xét  $N_F^+ = ABCDEGH = Q^+ \rightarrow AB$  là khóa

\*Kiểm tra dạng chuẩn BC:

Xét  $f3: H \rightarrow G$ , có vế trái không phải siêu khóa

→ Không đạt dạng chuẩn BC



\*Kiểm tra DC3:

Phân rã F thành các PTH có vế phải là 1 thuộc tính:

$$F = \{AB \rightarrow C, AB \rightarrow D, AB \rightarrow E, DE \rightarrow G, DE \rightarrow H, G \rightarrow H, H \rightarrow G\}$$

Xét  $DE \rightarrow G$ , có vế trái là không phải là siêu khóa và vế phải không phải là thuộc tính khóa

→ Không đạt DC3

\*Kiểm tra DC2:

Xét tập con thực sự của khóa AB: {A,B}

$$A_F^+ = A$$

$$B_F^+ = B$$

Thấy  $A_F^+$  và  $A_F^+$  không chứa thuộc tính không khóa => Các thuộc tính không khóa không phụ thuộc đầy đủ vào khóa

→ Đạt DC2

Vậy cao nhất là DC2

# QR Điểm danh



### BAN HỌC TẬP CÔNG NGHỆ PHẦN MỀM

TRAINING CUỐI KỲ HỌC KỲ I NĂM HỌC 2023 – 2024





CẢM ƠN CÁC BẠN ĐÃ THEO DÕI CHÚC CÁC BẠN CÓ KẾT QUẢ THI THẬT TỐT!



Khoa Công nghệ Phần mềm Trường Đại học Công nghệ Thông tin Đại học Quốc gia thành phố Hồ Chí Minh



bht.cnpm.uit@gmail.com
fb.com/bhtcnpm
fb.com/groups/bht.cnpm.uit