# BỘ CÔNG THƯƠNG TRƯỜNG ĐẠI HỌC CÔNG NGHIỆP TP HỎ CHÍ MINH

-----

# KHOA THƯƠNG MẠI & DU LỊCH

----



TIỂU LUẬN CUỐI KỲ MÔN HỌC: CƠ SỞ DỮ LIỆU

ĐỀ TÀI: QUẢN LÝ THƯ VIỆN

GVHD: LÊ HỮU HÙNG, NGUYỄN THỊ HOÀI

LÓP: DHTMDT19B

NHÓM: 11

Thành phố Hồ Chí Minh, ngày 10 tháng 5 năm 2025

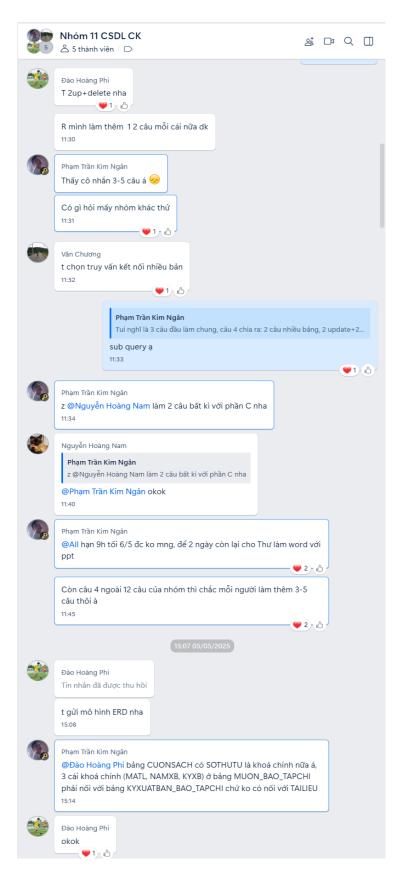
# DANH SÁCH THÀNH VIÊN VÀ ĐÁNH GIÁ

MSSV	Họ Tên	Công việc được phân công	Mức độ hoàn thành
23720391	Lục Văn Chương	- Phần A: Cài đặt Cơ sở dữ liệu,	100%
		đặt câu hỏi truy vấn và giải đáp	
		bằng lệnh SQL (truy vấn nhiều	
		bảng)	
		- Phần B: bài 1 (câu 9,10); bài 2	
		(câu 5). ppt	
23649391	Nguyễn Hoàng	- Phần A: Xây dựng mô hình	100%
	Nam	ER, đặt câu hỏi truy vấn và giải	
		đáp bằng lệnh SQL (câu bất kì)	
		- Phần B: bài 1 (câu 5,6,11); bài	
		2 (câu 3), ppt	
23662221	Phạm Trần Kim	- Phần A: Lược đồ quan hệ,	100%
	Ngân	nhập dữ liệu bảng, đặt câu hỏi	
		truy vấn và giải đáp bằng lệnh	
		SQL (group by)	
		- Phần B: bài 1 (câu 3,4); bài 2	
		(câu 2,7). ppt	
23671121	Đào Hoàng Phi	- Phần A: Xây dựng mô hình	100%
		ER, đặt câu hỏi truy vấn và giải	
		đáp bằng lệnh SQL	
		(update+delete)	
		- Phần B: bài 1 (câu 1,2); bài 2	
		(câu 1,6), ppt	
23664951	Nguyễn Lê Anh	- Soạn word, đặt câu hỏi truy	100%
	Thư	vấn và giải đáp bằng lệnh SQL	
		(sub query)	
		- Phần B: bài 1 (câu 7,8); bài 2	
		(câu 4), ppt	

# MỤC LỤC

DANH SÁCH THÀNH VIÊN VÀ ĐÁNH GIÁ	2
MỤC LỤC	3
MÍNH CHÚNG LÀM VIỆC NHÓM	4
ĐỂ TÀI	5
Phần A: - Xây dựng lược đồ ERD và tạo CSDLError! Bookmark 1	not
defined.	
1. Xây dựng mô hình ER,ERDError! Bookmark not define	ed.
2. Chuyển sang lược đồ quan hệError! Bookmark not define	
3. Cài đặt CSDL - Tạo database trên SSMS, nhập dữ liệu (tự nghĩ ra mỗi	
bång ít nhất 5 dòng):Error! Bookmark not define	ed.
4. Tự cho câu hỏi và trả lời: 12 câu (2 truy vấn kết nối nhiều bảng, 2	
update, 2 delete, 2 group by, 2 sub query, 2 câu bất kì)	13
Phần B: Chuẩn hóa dữ liệu cá nhân	16
I. Bài tập tổng hợpError! Bookmark not define	ed.
II. Bài tập cá nhân	36
1. Lục Văn Chương	
2. Nguyễn Hoàng Nam	
3. Phạm Trần Kim Ngân	
4. Đào Hoàng Phi	
5. Nguyễn Lê Anh Thư	

# MINH CHÚNG LÀM VIỆC NHÓM



# ĐỀ TÀI

# Nhóm 11: QUẢN LÝ THƯ VIÊN

Hệ thống được sử dụng để quản lý việc mượn sách trong một thư viện. Các tài liệu cho độc giả mượn có các thuộc tính là mã tài liệu (khóa), tên tài liệu (tựa đề). Tài liệu gồm 2 loại: sách và báo\_tạp chí.

Mỗi tựa đề sách cần được biết do tác giả nào viết. Thông tin về tác giả gồm mã tác giả (khóa), tên tác giả, năm sinh. Một tác giả viết nhiều sách, một sách có thể đồng tác giả. Mỗi tựa đề sách có nhiều lần xuất bản (tái bản). Thông tin về một lần xuất bản gồm có: lần xuất bản, năm xuất bản, khổ giấy, số trang, nhà xuất bản, giá, có hoặc không kèm đĩa CD.

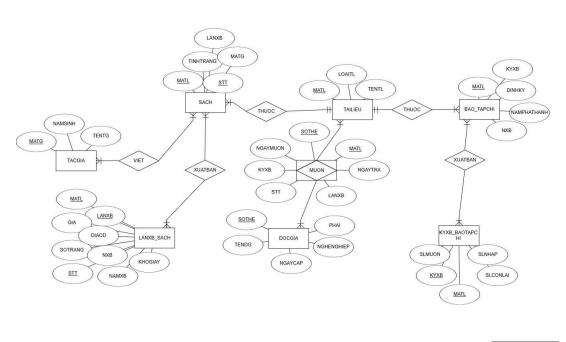
Lần xuất bản được đánh số 1, 2, 3, ... cho mỗi tựa đề sách, do đó có sự trùng nhau giữa các tựa đề sách khác nhau. Mỗi lần xuất bản một tựa đề sách, thư viện nhập vào nhiều cuốn sách. Mỗi cuốn sách này được quản lý riêng dựa vào số thứ tự được đánh số từ 1, 2, 3, ...trong số các cuốn sách cùng tựa đề và cùng một lần xuất bản. Khi cho độc giả mượn, thông tin ghi trong thẻ độc giả phải xác định chính xác cuốn nào. Thông tin về mỗi cuốn sách này còn có thêm tình trạng để lưu tình trạng hiện tại của sách (tốt, rách, mất trang,...).

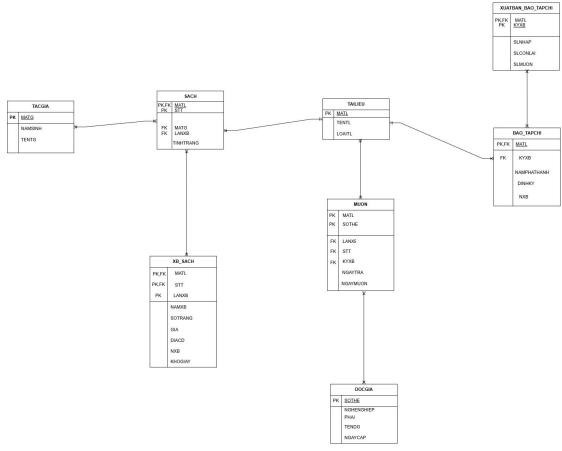
Khác với việc cho mượn sách, việc cho mượn báo\_tạp chí không cần chỉ chính xác tờ nào trong số các tờ cùng tựa đề và cùng một lần xuất bản. Tuy nhiên trong số này (cùng tựa đề và cùng một lần xuất bản), độc giả mỗi lần chỉ có thể mượn 1 tờ.

Mỗi tựa đề báo tạp chí cần các thông tin: năm bắt đầu phát hành, định kỳ (hàng ngày, hàng tuần hay hàng tháng), nhà xuất bản; đối với mỗi kỳ xuất bản cần biết số lượng tờ thư viện nhập về, số lượng tờ còn lại trong thư viện hiện tại (thuộc tính này được tính từ số tờ thư viện nhập về trừ đi số tờ đang có độc giả mượn). Thông tin về độc giả gồm số thẻ độc giả (khóa), ngày cấp thẻ, tên, nghề nghiệp, phái. Mỗi lần độc giả có thể mượn nhiều sách cũng như báo\_tạp chí, thông tin cần lưu là ngày mượn và ngày trả cho từng tài liệu mượn.

# PHẦN A : XÂY DỰNG LƯỢC ĐỔ ERD VÀ TẠO CSDL

# 1. Xây dụng mô hình ER





# 2. Chuyển đổi sang lược đồ quan hệ

```
1. TAILIEU (MATL, TENTL, LOAITL)
```

- **2. TACGIA** (MATG, TENTG, NAMSINH)
- **3. SACH** (MATL, STT, LANXB, MATG, TINHTRANG)
- **4. BAO\_TAPCHI** (MATL, KYXB, NAMPHATHANH, DINHKY, NXB)
- **5. XB\_SACH** (MATL, STT, LANXB, NAMXB, KHOGIAY, SOTRANG, NHAXB, GIA, DIACD)
- 6. XB\_BAOTAPCHI (MATL, KYXB, SLNHAP, SLMUON, SLCONLAI)
- **7. DOCGIA** (SOTHE, NGAYCAPTHE, TENDG, PHAI, NGHENGHIEP)
- **8. MUON** (<u>SOTHE</u>, <u>MATL</u>, <u>LANXB</u>, <u>STT</u>, <u>KYXB</u>, NGAYMUON, NGAYTRA)

Chú thích:

STT INT,

PK: gạch dưới nét liền FK: gạch dưới nét đứt

# 3. Cài đặt lược đồ quan hệ vào trong hệ quản trị CSDL SQL Server - nhập liệu ít nhát mỗi bảng 5 record

```
CREATE DATABASE QLTV
ON PRIMARY (NAME=QLTV_DATA, FILENAME =
'D:\QLTV\QLTV_data.mdf')
LOG ON (NAME = QLBH_LOG, FILENAME='D:\QLTV\QLTV_Log.ldf')
USE QLTV
CREATE TABLE TAILIEU
( MATL VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 TENTL NVARCHAR(200),
 LOAITL NVARCHAR(50)
)
CREATE TABLE TACGIA
( MATG VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 TENTG NVARCHAR(100),
 NAMSINH INT
)
CREATE TABLE SACH
( MATL VARCHAR(10),
```

```
LANXB INT,
 TINHTRANG NVARCHAR(100),
 MATG VARCHAR(10),
 PRIMARY KEY (MATL, STT),
 FOREIGN KEY (MATL) REFERENCES TAILIEU(MATL),
 FOREIGN KEY (MATG) REFERENCES TACGIA(MATG),
)
CREATE TABLE BAO TAPCHI
( MATL VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 KYXB VARCHAR(10),
 NAMPHATHANH INT,
 DINHKY NVARCHAR(50),
 NXB NVARCHAR(100),
 FOREIGN KEY (MATL) REFERENCES TAILIEU(MATL)
)
CREATE TABLE XB_SACH
( MATL VARCHAR(10),
 LANXB INT,
    STT INT.
 NAMXB INT,
 KHOGIAY NVARCHAR(50),
 SOTRANG INT,
 NHAXB NVARCHAR(100),
 GIA MONEY,
 DIACD NVARCHAR(20),
 PRIMARY KEY (MATL, LANXB, STT),
 FOREIGN KEY (MATL, STT) REFERENCES SACH(MATL, STT)
)
CREATE TABLE XB_BAOTAPCHI
( MATL VARCHAR(10),
 KYXB VARCHAR(10),
 SLNHAP INT.
 SLMUON INT,
 SLCONLAI AS (SLNHAP-SLMUON),
 PRIMARY KEY (MATL, KYXB),
 FOREIGN KEY (MATL) REFERENCES BAO_TAPCHI(MATL)
)
```

```
CREATE TABLE DOCGIA
( SOTHE VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 NGAYCAPTHE DATE,
 TENDG NVARCHAR(60),
 PHAI NVARCHAR(10),
 NGHENGHIEP NVARCHAR(100)
)
CREATE TABLE MUON
( SOTHE VARCHAR(10),
 MATL VARCHAR(10),
 LANXB INT,
  STT INT,
  KYXB VARCHAR(10),
 NGAYMUON DATE,
 NGAYTRA DATE,
 PRIMARY KEY (SOTHE, MATL),
 FOREIGN KEY (SOTHE) REFERENCES DOCGIA(SOTHE).
     FOREIGN KEY (MATL) REFERENCES TAILIEU(MATL)
INSERT INTO TAILIEU (MATL, TENTL, LOAITL) VALUES
('TL01', N'Sách Lập trình C cơ bản', N'Sách'),
('TL02', N'Sách Marketing thời đại số', N'Sách'),
('TL03', N'Sách Hành trình kinh doanh', N'Sách'),
('TL04', N'Sách Nghê thuật lãnh đạo', N'Sách'),
('TL05', N'Sách Tâm lý học ứng dụng', N'Sách'),
('TL06', N'Báo Khoa hoc trẻ', N'Báo/Tap chí'),
('TL07', N'Tạp chí Công nghệ mới', N'Báo/Tạp chí'),
('TL08', N'Báo Kinh tế tuần', N'Báo/Tạp chí'),
('TL09', N'Tạp chí Văn hóa Việt', N'Báo/Tạp chí'),
('TL10', N'Báo Môi trường xanh', N'Báo/Tạp chí')
INSERT INTO TACGIA VALUES
('TG01', N'Pham Trần Kim Ngân', 1970),
('TG02', N'Nguyễn Lê Anh Thư', 1980),
('TG03', N'Nguyễn Hoàng Nam', 1975),
('TG04', N'Đào Hoàng Phi', 1990),
('TG05', N'Luc Văn Chương', 1982)
```

# INSERT INTO SACH (MATL, STT, LANXB, TINHTRANG, MATG) VALUES

('TL01', 1, 1, N'Tốt', 'TG01'),

('TL02', 2, 1, N'Rách', 'TG02'),

('TL03', 1, 2, N'Mất trang', 'TG03'),

('TL04', 3, 1, N'Tốt', 'TG04'),

('TL05', 2, 2, N'Rách', 'TG05')

# INSERT INTO BAO\_TAPCHI (MATL, KYXB, NAMPHATHANH, DINHKY, NXB) VALUES

('TL06', '1', 2023, N'Tháng', N'NXB Khoa học VN'),

('TL07', '2', 2022, N'Quý', N'NXB Công nghệ cao'),

('TL08', '3', 2021, N'Tháng', N'NXB Kinh tế quốc dân'),

('TL09', '4', 2024, N'Năm', N'NXB Văn hóa Việt Nam'),

('TL10', '1', 2024, N'Quý', N'NXB Môi trường xanh');

# INSERT INTO XB\_SACH (MATL, LANXB, STT, NAMXB, KHOGIAY, SOTRANG, NHAXB, GIA, DIACD) VALUES

('TL01', 1, 1, 2023, N'A4', 250, N'NXB Giáo dục', 45000, N'Có'),

('TL02', 1, 2, 2022, N'A5', 300, N'NXB Thời đại', 50000, N'Không'),

('TL03', 2, 1, 2024, N'B5', 200, N'NXB Lao động', 60000, N'Có'),

('TL04', 1, 3, 2021, N'C5', 320, N'NXB Trí thức', 55000, N'Không'),

('TL05', 2, 2, 2023, N'A4', 280, N'NXB Đại học Quốc gia', 40000, N'Có')

# INSERT INTO XB\_BAOTAPCHI (MATL, KYXB, SLNHAP, SLMUON) VALUES

('TL06', '1', 3, 2),

('TL07', '2', 2, 2),

('TL08', '3', 2, 1),

('TL09', '4', 1, 1),

('TL10', '1', 1, 1)

# INSERT INTO DOCGIA (SOTHE, NGAYCAPTHE, TENDG, PHAI, NGHENGHIEP) VALUES

('DG01', '2025-01-10', N'Trần Minh Tuấn', N'Nam', N'Sinh viên'),

('DG02', '2025-02-15', N'Lê Thị Hồng', N'Nữ', N'Nhân viên văn phòng'),

('DG03', '2025-03-05', N'Nguyễn Quốc Huy', N'Nam', N'Giảng viên'),

('DG04', '2025-04-01', N'Hồ Anh Thư', N'Nữ', N'Kỹ sư'),

('DG05', '2025-01-25', N'Pham Văn Tài', N'Nam', N'Sinh viên')

-- 5 sách

INSERT INTO MUON (SOTHE, MATL, LANXB, STT, KYXB,

NGAYMUON, NGAYTRA) VALUES

('DG01', 'TL01', 1, 1, NULL, '2025-01-15', '2025-02-10'),

('DG02', 'TL02', 1, 2, NULL, '2025-02-20', NULL),

('DG03', 'TL03', 2, 1, NULL, '2025-03-01', '2025-03-20'),

('DG04', 'TL04', 1, 3, NULL, '2025-04-05', NULL),

('DG05', 'TL05', 2, 2, NULL, '2025-04-20', '2025-05-05'),

('DG01', 'TL06', NULL, NULL, '1', '2025-01-20', '2025-02-05'),

('DG01', 'TL07', NULL, NULL, '2', '2025-02-25', '2025-03-10'),

('DG02', 'TL08', NULL, NULL, '3', '2025-03-10', NULL),

('DG03', 'TL09', NULL, NULL, '4', '2025-04-15', '2025-04-30'),

('DG04', 'TL10', NULL, NULL, '1', '2025-04-25', NULL),

('DG05', 'TL06', NULL, NULL, '1', '2025-01-30', '2025-02-15'),

('DG05', 'TL07', NULL, NULL, '2', '2025-02-05', NULL)

# 4. Tự suy nghĩ ra mỗi thành viên 2 câu hỏi truy vấn (không trùng nhau) và giải đáp

bằng lệnh SQL

# Group by:

-- Số lần mượn báo tạp chí của độc giả có giới tính là nữ

SELECT tl.TENTL, bt.KYXB, bt.NAMPHATHANH FROM MUON m

JOIN TAILIEU tl ON m.MATL = tl.MATL

JOIN BAO\_TAPCHI bt ON m.MATL = bt.MATL

WHERE MONTH(m.NGAYMUON) = 3

AND tl.LOAITL = N'Báo/Tạp chí'

-- Tổng số lần tài liệu của từng nhà xuất bản được mượn trong tháng 2 và 3.

**UPDATE MUON** 

SET NGAYTRA = CAST(GETDATE() AS DATE)

WHERE SOTHE = 'DG01'

AND MATL IN (SELECT MATL FROM TAILIEU WHERE LOAITL = N'Báo/Tạp chí')

AND NGAYTRA IS NULL

# Truy vấn kết nối nhiều bảng:

-- Liệt kê tên tài liệu, tên tác giả và tình trạng sách do tác giả sinh năm 1982 viết và cuốn sách trong trình trạng bị rách, sắp theo năm sinh tác giả tăng dần.

SELECT TL.TENTL, TG.TENTG, S.TINHTRANG FROM SACH S JOIN TAILIEU TL ON S.MATL = TL.MATL JOIN TACGIA TG ON S.MATG = TG.MATG WHERE S.TINHTRANG= N'Rách' and TG.NAMSINH = 1982 ORDER BY NAMSINH ASC

-- Liệt kê tên độc giả, tên tài liệu và ngày mượn sách, chỉ lấy các lần mượn xảy ra trong năm 2025 và đã trả sách.

SELECT DG.TENDG, TL.TENTL, M.NGAYMUON
FROM DOCGIA DG
JOIN MUON M ON M.SOTHE = DG.SOTHE
JOIN TAILIEU TL ON M.MATL = TL.MATL
WHERE YEAR(M.NGAYMUON) = 2025 AND M.NGAYTRA IS NOT
NULL

# **Update:**

--Cập nhật tình trạng của tất cả sách đã bị rách thành 'Hỏng' và ghi chú thêm 'Cần thay bìa'

UPDATE SACH
SET TINHTRANG = N'Hông - Cần thay bìa'
WHERE TINHTRANG = N'Rách'

-- Cập nhật nghề nghiệp của những độc giả đã mượn hơn 2 tài liệu thành 'Thành viên tích cực'.

UPDATE DOCGIA

SET NGHENGHIEP = N'Thành viên tích cực'

WHERE SOTHE IN (

SELECT SOTHE

FROM MUON

GROUP BY SOTHE

HAVING COUNT(\*) > 2)

#### **Delete:**

--Xóa các bản ghi mượn đã trả của báo/tạp chí xuất bản năm trước (2024 trở về trước)

#### **DELETE FROM MUON**

```
WHERE KYXB IS NOT NULL
 AND NGAYTRA IS NOT NULL
 AND MATL IN (
   SELECT MATL
  FROM BAO_TAPCHI
   WHERE NAMPHATHANH <= 2024)
--Xóa các độc giả chưa từng mượn tài liệu nào
DELETE FROM DOCGIA
WHERE SOTHE NOT IN (
  SELECT DISTINCT SOTHE
 FROM MUON)
     Sub query:
--Tìm tên các tài liệu (TENTL) được mượn nhiều nhất (tính theo số lượt mượn
sách trong bảng MUON_SACH).
SELECT TENTL
FROM TAILIEU
WHERE MATL IN (
     SELECT MATL
     FROM MUON_SACH
     GROUP BY MATL
     HAVING COUNT(*) = (
          SELECT MAX(SL)
          FROM (
                SELECT COUNT(*) AS SL
                FROM MUON_SACH
                GROUP BY MATL
                ) AS SubCounts
     )
);
--Tìm tên tác giả (TENTG) đã viết ít nhất một tài liệu có số trang trên 300
(trong bång LANXUATBAN_SACH).
SELECT TENTG
FROM TACGIA
WHERE MATG IN (
```

```
SELECT DISTINCT MATG
FROM TACGIA_SACH
WHERE MATL IN (
SELECT MATL
FROM LANXUATBAN_SACH
WHERE SOTRANG > 300
)
);
```

# 2 câu bất kì:

-- Truy vấn thông tin chi tiết về sách bao gồm thông tin tác giả, xuất bản và tình trang mượn

#### **SELECT**

TL.MATL,TL.TENTL,TG.TENTG,TG.NAMSINH,XB.NAMXB,XB.NHAXB,XB.GIA,S.TINHTRANG,M.NGAYMUON,M.NGAYTRA,DG.TENDG AS NGUOI\_MUON,

DATEDIFF(DAY, M.NGAYMUON, ISNULL(M.NGAYTRA, GETDATE())) AS SO\_NGAY\_MUON FROM TAILIEU TL JOIN SACH S ON TL.MATL = S.MATL JOIN TACGIA TG ON S.MATG = TG.MATG JOIN XB\_SACH XB ON S.MATL = XB.MATL AND S.LANXB = XB.LANXB AND S.STT = XB.STT LEFT JOIN MUON M ON S.MATL = M.MATL AND S.LANXB = M.LANXB AND S.STT = M.STT LEFT JOIN DOCGIA DG ON M.SOTHE = DG.SOTHE

WHERE TL.LOAITL = N'Sách'

ORDER BY XB.NAMXB DESC

-- Cập nhật tình trạng sách thành 'Mới' cho các sách xuất bản từ năm 2023 trở đi

UPDATE S
SET S.TINHTRANG = N'Mói'
FROM SACH S
JOIN XB\_SACH XB ON S.MATL = XB.MATL AND S.LANXB = XB.LANXB AND S.STT = XB.STT
WHERE XB.NAMXB >= 2023

# Phần B: Chuẩn hóa dữ liệu cá nhân

# 1/ Cho lược đồ CSDL

Q(TENTAU,LOAITAU,MACHUYEN,LUONGHANG,BENCANG,NGAY)

 $F=\{TENTAU \rightarrow LOAITAU\}$ 

MACHUYEN → TENTAU, LUONGHANG

TENTAU,NGAY → BENCANG, MACHUYEN}

- a) Hãy tìm tập phủ tối thiểu của F
- b) Tìm tất cả các khóa của Q

Bài làm

a) Hãy tìm tập phủ tối thiểu của F

#### - Bước 1:

TENTAU → LOAITAU

MACHUYEN → TENTAU

MACHUYEN → LUONGHANG

TENTAU, NGAY → BENCANG

TENTAU, NGAY → MACHUYEN

Tập F' sau khi chuẩn hóa:

 $F' = \{TENTAU \rightarrow LOAITAU \}$ 

MACHUYEN → TENTAU

MACHUYEN → LUONGHANG

TENTAU, NGAY → BENCANG

TENTAU, NGAY→MACHUYEN}

#### - Bước 2:

Xét TENTAU  $\rightarrow$  LOAITAU : Tính TENTAU+ mà không dùng TENTAU  $\rightarrow$  LOAITAU

TENTAU+ = {TENTAU} : Không có LOAITAU nên không dư thừa.

Xét MACHUYEN  $\rightarrow$  TENTAU : Tính MACHUYEN+ mà không dùng MACHUYEN  $\rightarrow$  TENTAU

 $MACHUYEN+ = \{MACHUYEN, LUONGHANG\} : Không có TENTAU nên không dư thừa.$ 

Xét MACHUYEN  $\rightarrow$  LUONGHANG : Tính MACHUYEN+ mà không dùng MACHUYEN  $\rightarrow$  LUONGHANG

MACHUYEN+ = {MACHUYEN, TENTAU} : Không có LUONGHANG nên không dư thừa.

Xét TENTAU, NGAY  $\rightarrow$  BENCANG : Tính TENTAU, NGAY mà không dùng TENTAU, NGAY  $\rightarrow$  BENCANG

(TENTAU, NGAY)+ = {TENTAU, NGAY, LOAITAU, MACHUYEN,

LUONGHANG : Không có BENCANG nên không dư thừa.

Xét TENTAU, NGAY→MACHUYEN : Tính TENTAU, NGAY mà không dùng TENTAU, NGAY → MACHUYEN

(TENTAU, NGAY)+ = {TENTAU, NGAY, LOAITAU, BENCANG} : Không có MACHUYEN nên không dư thừa.

#### - Bước 3:

Phủ tối thiểu F1 là:

 $F1 = \{TENTAU \rightarrow LOAITAU\}$ 

MACHUYEN → TENTAU

MACHUYEN → LUONGHANG

TENTAU, NGAY → BENCANG

TENTAU, NGAY→MACHUYEN}

Loại bỏ dư thừa F1:

Xét: TENTAU, NGAY → BENCANG

Kiểm tra TENTAU dư thừa: NGAY → BENCANG

Tính NGAY+ = {NGAY} Không có BENCANG nên TENTAU không dư thừa.

Kiểm tra NGAY dư thừa: TENTAU → BENCANG

Tính TENTAU+ = {TENTAU} Không có BENCANG nên NGAY không dư thừa.

Xét : TENTAU, NGAY → MACHUYEN

Kiếm tra TENTAU dư thừa : NGAY → MACHUYEN

Tính NGAY+ = {NGAY} Không có MACHUYEN nên TENTAU không dư thừa.

Kiếm tra NGAY dư thừa : TENTAU → MACHUYEN

Tính TENTAU+ = {TENTAU} Không có MACHUYEN nên NGAY không dư thừa.

Phủ tối thiểu F là:

 $F = \{TENTAU \rightarrow LOAITAU\}$ 

MACHUYEN → TENTAU

MACHUYEN → LUONGHANG

TENTAU, NGAY → BENCANG

TENTAU, NGAY→MACHUYEN}

b) Tìm tất cả các khóa của Q

Q(TENTAU,LOAITAU,MACHUYEN,LUONGHANG,BENCANG,NGAY)

 $F=\{TENTAU \rightarrow LOAITAU$ 

MACHUYEN → TENTAU, LUONGHANG

 $TENTAU,NGAY \rightarrow BENCANG, MACHUYEN$ 

Q(TENTAU,LOAITAU,MACHUYEN,LUONGHANG,BENCANG,NGAY)

VP= (TENTAU,LOAITAU,MACHUYEN,LUONGHANG,BENCANG)

 $TN = \{Q\text{-}VP\} = \{NGAY\}$ 

TG = {TENTAU, MACHUYEN}

Xi	(TN u Xi)	(TN u Xi)+	Siêu khóa	Khóa
θ	NGAY	NGAY		
TENTAU	TENTAU,	TENTAU,	TENTAU,	TENTAU,
	NGAY	MACHUYEN,	NGAY	NGAY
		LOAITAU,		
		LUONGHANG,		
		BENCANG,		
		NGAY		
MACHUYEN	MACHUYE	MACHUYEN,	MACHUYEN,	MACHUYEN,
	N,	TENTAU,	NGAY	NGAY
	NGAY	LOAITAU,		
		LUONGHANG,		
		BENCANG,		
		NGAY		
TENTAU,	TENTAU,	TENTAU,	TENTAU,	
MACHUYEN	MACHUYE	MACHUYEN,	MACHUYEN,	
	N, NGAY	LOAITAU,	NGAY	
		LUONGHANG,		
		BENCANG,		
		NGAY		

Các khóa của lược đồ quan hệ Q là {TENTAU, NGAY} và {MACHUYEN, NGAY}.

## 2/Q(A,B,C,D,E,G)

Cho F={AB $\rightarrow$ C; C $\rightarrow$ A; BC $\rightarrow$ D; ACD $\rightarrow$ B; D $\rightarrow$ EG; BE $\rightarrow$ C; CG $\rightarrow$ BD; CE  $\rightarrow$  AG}

- a)  $X = \{B, D\}, X + = ?$
- b)  $Y = \{C,G\}, Y +=?$

Bài làm

a) X0 = BD

 $X\acute{e}t D \rightarrow EG vi D \in X0 \Rightarrow X1 = BDEG$ 

 $X\acute{e}t BE \rightarrow C vi BE \in X1 => X2 = BDEGC$ 

Xét 
$$C \rightarrow A$$
 vì  $C \in X2 \Rightarrow X3 = BDEGCA$   
Xét  $CE \rightarrow AG$  vì  $CE \in X3 \Rightarrow X4 = BDEGCA$   
Vậy :  $X^+ = X4 = \{ABCDEG\}$  là bao đóng của  $X$ 

b) 
$$Y0 = CG$$

 $X\acute{e}t C \rightarrow A vì C \in Y0 \Rightarrow Y1 = CGA$ 

Xét CG → BD vì CG ∈ Y1 => Y2 = CGABD

Xét D → EG vì D ∈ Y2 => Y3 = ABDCEG

 $V_{ay}: Y^+ = Y_3 = \{ABCDEG\} \ la bao đóng của Y$ 

# 3/ Cho lược đồ quan hệ Q và tập phụ thuộc hàm F

- a)  $F = \{AB \rightarrow E; AG \rightarrow I; BE \rightarrow I; E \rightarrow G; GI \rightarrow H\}$  chứng minh rằng  $AB \rightarrow GH$ .
- b) F={AB $\rightarrow$ C;B $\rightarrow$ D;CD $\rightarrow$ E;CE $\rightarrow$ GH;G $\rightarrow$ A} chứng minh rằng AB  $\rightarrow$  E; AB  $\rightarrow$  G

#### Bài làm

- a)  $F = \{AB \rightarrow E; AG \rightarrow I; BE \rightarrow I; E \rightarrow G; GI \rightarrow H\}$  chứng minh rằng  $AB \rightarrow GH$ .
- 1. AB → E
- $2. E \rightarrow G$
- 3. AB → G (tính bắc cầu 1 và 2)
- 4. AB → AG (thêm G vào)
- 5. AG  $\rightarrow$  I
- 6. AB → I (tính bắc cầu 4 và 5)
- 7. AB  $\rightarrow$  GI (tính kết hợp 3 và 6)
- 8. GI  $\rightarrow$  H
- 9. AB → H (tính bắc cầu 7 và 8)
- 10. AB  $\rightarrow$  GH (tính kết hợp 3 và 9)
  - b)  $F=\{AB\to C; B\to D; CD\to E; CE\to GH; G\to A\}$  chứng minh rằng  $AB\to E$ :  $AB\to G$

## Chứng minh AB → E

- 1. AB  $\rightarrow$  C
- 2. AB → BC (thêm B vào)
- 3. B  $\rightarrow$  D
- 4. BC  $\rightarrow$  DC (thêm C vào)
- 5. AB  $\rightarrow$  CD (tính kết hợp 2 và 4)
- 6. DC → E
- 7. AB  $\rightarrow$  E (tính bắc cầu 5 và 6)

Chứng minh AB → G

- 1. AB  $\rightarrow$  C
- 2. AB  $\rightarrow$  E
- 3. AB  $\rightarrow$  CE (tính kết hợp 1 và 2)
- 4. CE → GH
- 5. AB → GH (tính kết hợp 3 và 4)
- 6. AB → G (tính phân rã)

## 4/ Cho quan hệ r:

A	В	С	D
X	u	X	y
y	X	Z	X
Z	y	y	y
у	Z	W	Z

Trong các phụ thuộc hàm sau đây, PTH nào không thỏa

$$A \rightarrow B; A \rightarrow C; B \rightarrow A; C \rightarrow D; D \rightarrow C; D \rightarrow A$$
  
Bài làm

Xét A  $\rightarrow$  B: ta thấy A2 = A4 = y mà B2 = x  $\neq$  B4 = z => Không thoả

Xét A  $\rightarrow$  C: ta thấy A2 = A4 = y mà C2 = z  $\neq$  C4 = z => Không thoả

Xét B → A: Các giá trị của B chỉ xuất hiện 1 lần => Thoả

Xét C → D: Các giá trị của C chỉ xuất hiện 1 lần => Thoả

Xét D  $\rightarrow$  C: ta thấy D1 = D3 = y mà C1 = 1  $\neq$  C3 = y => Không thoả

Xét D  $\rightarrow$  A: ta thấy D1 = D3 = y mà A1 = x  $\neq$  A3 = z => Không thoả

# 5/ Hãy tìm tất cả các khóa cho lược đồ quan hệ sau:

Q(BROKER,OFFICE,STOCK,QUANTITY,INVESTOR,DIVIDENT)

 $F=\{STOCK \rightarrow DIVIDENT\}$ 

 $INVESTOR \rightarrow BROKER$ 

INVESTOR, STOCK  $\rightarrow$  QUANTITY

BROKER  $\rightarrow$  OFFICE }

Bài làm

Q (BROKER, OFFICE, STOCK, QUANTITY, INVESTOR, DIVIDENT)

 $F = \{STOCK \rightarrow DIVIDENT\}$ 

INVESTOR  $\rightarrow$  BROKER

INVESTOR, STOCK → QUANTITY

BROKER  $\rightarrow$  OFFICE}

TN={IS}, TN<sup>+</sup>={ISDBQO} TG={B}  $Q^{+}=\{BOSQID\} \\ \longrightarrow TN^{+}=Q^{+} \ nen \ TN \ la khóa \ duy \ nhất của \ LDQH \ \{ \ INVESTOR, STOCK\}$ 

# 6/ Xét lược đồ quan hệ và tập phụ thuộc dữ liệu:

Q(C,T,H,R,S,G)

 $f=\{f_1: C \rightarrow T; f_2: HR \rightarrow C; f_3: HT \rightarrow R;$ 

 $f_4: CS \rightarrow G; f_5: HS \rightarrow R$ 

Tìm phủ tối thiểu của F

Bài làm

Q(C,T,H,R,S,G)

f={  $f_1: C \rightarrow T$ ;  $f_2: HR \rightarrow C$ ;  $f_3: HT \rightarrow R$ ;  $f_4: CS \rightarrow G$ ;  $f_5: HS \rightarrow R$ } Tìm phủ tối thiểu của F

- HR→ C: Tính HR+, không dùng HR→ C

 $HR^+$  = { HR } , không có C vậy  $HR \rightarrow C$  không thừa

- HT→ R: Tính HT+, không dùng HT→ R

 $HT^+= \{HT\}$ , không có R vậy  $HT \rightarrow R$  không thừa

- CS→ G: Tính CS+, không dùng CS→ G

 $CS^+=\{CS\}$ , không có G vậy  $CS \rightarrow G$  không thừa

- HS→ R: Tính HS+, không dùng HS→ R

 $HS^+=\{HS\}$ , không có R vậy  $HS \rightarrow R$  không thừa

-  $X\acute{e}t HR \rightarrow C$ :

Thử bỏ H tính R+ dùng  $R\rightarrow C$ 

 $R^+ = \{RC\}$  không thấy H, nên H không thừa

Thử bỏ R tính  $H^+$  dùng  $H \rightarrow C$ 

 $H^+ = \{HC\}$  không thấy R, nên R không thừa

- Xét HT→ R:

Thử bỏ H tính T+ dùng  $T\rightarrow R$ 

 $T^+ = \{TR\}$  không thấy H, nên H không thừa

Thử bỏ T tính  $H^+$  dùng  $H \rightarrow R$ 

 $H^+ = \{HRC\}$  không thấy T, nên T không thừa

- Xét CS→ G:

Thử bỏ C tính S+ dùng S→ G

 $S^+ = \{SG\}$  không thấy C, nên C không thừa

Thử bỏ S tính  $C^+$  dùng  $C \rightarrow G$ 

 $C^+ = \{CTG\}$  không thấy S, nên S không thừa

- Xét HS→ R:

Thử bỏ H tính S+ dùng S $\rightarrow$  R

 $S^+ = \{SR\}$  không thấy H, nên H không thừa

Thử bỏ S tính  $H^+$  dùng  $H \rightarrow R$ 

 $H^+ = \{HRC\}$  không thấy S, nên S không thừa

Vậy phủ tối thiểu của F là Fmin= $\{f_1: C \rightarrow T; f_2: HR \rightarrow C; f_3: HT \rightarrow R; f_4: CS \rightarrow G; f_5: HS \rightarrow R\}$ 

# 7/Q(A,B,C,D,E,H)

 $F={A \rightarrow E; C \rightarrow D; E \rightarrow DH}$ 

Chứng minh K={A,B,C} là khóa duy nhất của Q

Bài làm

Các thuộc tính không xuất hiện ở vế phải hoặc không không bị suy ra: A, B, C → Có thể làm khóa

Bao đóng của A, B, C:

 $A \rightarrow E$ , thêm E

 $C \rightarrow D$ , thêm D

 $E \rightarrow DH$ , thêm D, H

$$\rightarrow$$
 A, B, C  $\vdash$  A, B, C, D, E, H = Q

$$\rightarrow$$
 bao đóng = {A, B, C, D, E, H} = Q

Vậy  $K = \{A,B,C\}$  là một siêu khóa

Kiểm tra tính tối thiểu:

Bỏ A thì {B,C}\* không suy ra E → Thiếu

Bỏ B thì  $\{A,C\}$ \* không có B  $\rightarrow$  Thiếu

Bỏ C thì  $\{A,B\}$ \* không suy ra D  $\rightarrow$  Thiếu

 $\rightarrow$  K = {A,B,C} là khóa tối thiểu

Vậy  $K = \{A,B,C\}$  là khóa duy nhất của Q

# 8/Q(A,B,C,D)

 $F{=}\{AB{\rightarrow}C;\,D{\rightarrow}B;\,C{\rightarrow}ABD\}$ 

Hãy tìm tất cả các khóa của Q

Bài làm

$$F = \{AB \rightarrow C; D \rightarrow B; C \rightarrow ABD\}$$

$$\rightarrow C \rightarrow A; C \rightarrow B; C \rightarrow D \Rightarrow C \rightarrow Q^*$$

$$A+=A$$

$$B+=B$$

$$D+=D, B$$

$$C+=C, A, B, D \Rightarrow Q^*$$

→ AB là khóa của Q

 $\rightarrow$  A+ = A, B+ = B  $\rightarrow$  không là khóa

 $\rightarrow$  C+ = A, B, D  $\Rightarrow$  C là khóa của Q

→ Vậy có 2 khóa là AB và C

#### 9/ Q(A,B,C,D,E,G)

F={AB→C;C→ A;BC→D;ACD→B;D→EG;BE→C;CG→BD;CE→G} Hãy tìm tất cả các khóa của Q.

Bài làm

$$F = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; ACD \rightarrow B; D \rightarrow EG; BE \rightarrow C; CG \rightarrow BD; CE \rightarrow G\}$$

Hãy tìm tất cả các khóa của Q

Phân rã vế phải ta có:

$$CG \rightarrow D, CE \rightarrow G$$

 $TN = \emptyset$ 

 $TG=\{A,B,C,D,G,E\}$ 

Tập con của TG là {A, B, C, D, G, E, AB, AC, AD, AG, AE, BC, BD, BG, BE,

CD, CG, CE, DG, DE, GE, ....}

AB+={ABCDEG}, AB+= Q+ nên AB là khoá

BC+={ABCDEG}, BC+= Q+ nên BC là khoá

BE+={ABCDEG}, BE+= Q+ nên BE là khoá

BD+={ABCDEG}, BD+= Q+ nên BD là khoá

CG+={ABCDEG}, CG+= Q+ nên CG là khoá

CE+={ABCDEG}, CE+= Q+ nên CE là khoá

Vậy khoá của Q là AB, BC, BE, BD, CG, CE.

# 10/ Xác định phủ tối thiểu của tập phụ thuộc hàm sau:

a) Q(A,B,C,D,E,G),

$$F = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; ACD \rightarrow B; D \rightarrow EG; BE \rightarrow C; CG \rightarrow BD; CE \rightarrow AG\}$$

b) Q(A,B,C)

 $F = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, B \rightarrow A, C \rightarrow A, B \rightarrow C\}$ 

Bài làm

a) Q(A,B,C,D,E,G), 
$$F = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; ACD \rightarrow B; D \rightarrow EG; BE \rightarrow C; CG \rightarrow BD; CE \rightarrow AG\}$$

Bước 1:Phân rã vế phải ta có:

$$F = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; ACD \rightarrow B; D \rightarrow E, D \rightarrow G; BE \rightarrow C; CG \rightarrow B;$$

 $CG \rightarrow D; CE \rightarrow A; CE \rightarrow G$ 

Xét AB→C:

 $A^{+}=\{A\}; B^{+}=\{B\}$ 

AB→C không dư thừa vế trái

Xét BC→D:

 $B^{+}=\{B\}; C^{+}=\{CA\}$ 

BC→D không dư thừa vế trái

Xét ACD→B:

 $A^{+}=\{A\}; C^{+}=\{CA\}; D^{+}=\{DEG\}; AC^{+}=\{AC\}; AD^{+}=\{ADEG\}; CD^{+}=\{AC\}; AD^{+}=\{AC\}; AD^{+}=\{ADEG\}; AD^{+}=\{AC\}; AD^{+}=\{ADEG\}; AD^{+}=\{AC\}; AD^{+}=\{ADEG\}; AD^{+}=\{$ 

{CDAEGB}, bao đóng CD+ chứa B

 $ACD \rightarrow B$  có A du thừa =>  $CD \rightarrow B$ 

Xét BE→C:

 $B^{+}=\{B\}; E^{+}=\{E\}$ 

BE→C không dư thừa vế trái

Xét CG→B:

 $C^{+}=\{CA\}; G^{+}=\{G\}$ 

CG→B không dư thừa vế trái

Xét CE→A:

 $E^{+}=\{E\}; C^{+}=\{CA\}$ , bao đóng  $C^{+}$  có chứa A

 $CE \rightarrow A$  dư thừa  $A = > C \rightarrow A$  trùng, bỏ  $C \rightarrow A$  trùng

Xét CE→G:

 $C^{+}=\{CA\}; E^{+}=\{E\}$ 

CE→G không dư thừa vế trái

Bước 2: Xóa tất cả thuộc tính dư thừa khỏi phía trái của F

$$F = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; CD \rightarrow B; D \rightarrow E; D \rightarrow G; BE \rightarrow C; CG \rightarrow B; CG \rightarrow D; CE \rightarrow G\}$$

Bước 3 Xoá tất cả các thuộc tính dư thừa khỏi F.

Xét CD
$$\rightarrow$$
B: với F'={AB $\rightarrow$ C;C $\rightarrow$ A;BC $\rightarrow$ D; D $\rightarrow$ E, D $\rightarrow$ G;BE $\rightarrow$ C;CG $\rightarrow$ B;

 $CG \rightarrow D; CE \rightarrow G$ 

 $CD^{+}=\{CDAEGB\}$ , bao đóng  $CD^{+}$  có chứa  $B \Rightarrow$  dư thừa  $CD \rightarrow B$ 

Xét CG $\rightarrow$ D với F'={AB $\rightarrow$ C;C $\rightarrow$ A;BC $\rightarrow$ D; D $\rightarrow$ E, D $\rightarrow$ G;BE $\rightarrow$ C;CG $\rightarrow$ B;

 $CG \rightarrow D; CE \rightarrow G$ 

 $CG^{+}=\{CGBAD\}$ , bao đóng  $CG^{+}$  có chứa D=> dư thừa  $CG\rightarrow D$ 

Vậy phủ tối thiểu là F={AB $\rightarrow$ C;C $\rightarrow$ A;BC $\rightarrow$ D; D $\rightarrow$ E, D $\rightarrow$ G;BE $\rightarrow$ C;CG $\rightarrow$ B; CE $\rightarrow$ G}

b) 
$$Q(A,B,C)$$
,  $F = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, B \rightarrow A, C \rightarrow A, B \rightarrow C\}$ 

 $X \text{\'et } A \rightarrow B: F' = \{A \rightarrow C, B \rightarrow A, C \rightarrow A, B \rightarrow C\}$ 

 $A^+ = \{AC\} \Longrightarrow A \longrightarrow B \text{ không dư thừa}$ 

 $X \text{\'et } A \rightarrow C: F' = \{A \rightarrow B, B \rightarrow A, C \rightarrow A, B \rightarrow C\}$ 

 $A^{+}=\{ABC\}$ , bao đóng  $A^{+}$  có chứa  $C \Rightarrow A \rightarrow C$  dư thừa nên loại khỏi F'

 $X \text{\'et } B \rightarrow A: F' = \{A \rightarrow B, C \rightarrow A, B \rightarrow C\}$ 

 $B^+= \{BCA\}$ , bao đóng  $B^+$  có chứa  $A \Rightarrow B \rightarrow A$  dư thừa loại khỏi F'

 $X \notin C \rightarrow A : F' = \{A \rightarrow B, B \rightarrow C\}$ 

 $C^+= \{C\} \Longrightarrow C \longrightarrow A$  không dư thừa

Xét  $B \rightarrow C$ : F'={ $A \rightarrow B$ ,  $C \rightarrow A$ }

 $B^+= \{B\} \Longrightarrow B \Longrightarrow C \text{ không dư thừa}$ 

Vây phủ tối thiểu là  $F={A \rightarrow B, C \rightarrow A, B \rightarrow C}$ 

# 11/ Xác định phủ tối thiểu của các tập phụ thuộc hàm sau:

a) Q1(ABCDEGH)

 $F_1 = \{A \rightarrow H, AB \rightarrow C, BC \rightarrow D; G \rightarrow B\} b$  Q2(ABCSXYZ)

 $F_2 = \{S \rightarrow A; AX \rightarrow B; S \rightarrow B; BY \rightarrow C; CZ \rightarrow X\}$ 

c) Q3(ABCDEGHIJ)

 $F_3 = \{BG \rightarrow D; G \rightarrow J; AI \rightarrow C; CE \rightarrow H; BD \rightarrow G; JH \rightarrow A; D \rightarrow I \}$ 

d) O4(ABCDEGHIJ)

 $F_4 = \{BH \rightarrow I; GC \rightarrow A; I \rightarrow J; AE \rightarrow G; D \rightarrow B; I \rightarrow H\}$ 

Bài làm

a) Q1(ABCDEGH)

 $F_1 = \{A \rightarrow H, AB \rightarrow C, BC \rightarrow D; G \rightarrow B\}$ 

 $AB \rightarrow C$ : Tính AB + mà không dùng  $AB \rightarrow C$ 

 $AB^{+}=\{ABH\}$ , không có C nên  $AB\rightarrow C$  không thừa

BC→D: Tính BC<sup>+</sup> mà không dùng BC→D

BC+={BC}, không có D nên BC→D không thừa

- Xét AB→C:

Bỏ A, Tính  $B^+$  không dùng  $AB \rightarrow C$  mà dùng  $B \rightarrow C$ 

B+={BCD} không có A nên A không thừa

Bỏ B, tính  $A^+$  không dùng  $AB \rightarrow C$  mà dùng  $A \rightarrow C$ 

A+={ACH} không có B nên B không thừa

- Xét BC→D:

Bỏ C, Tính  $B^+$  không dùng  $BC \rightarrow D$  mà dùng  $B \rightarrow D$ 

B<sup>+</sup>={BD} không có C nên C không thừa

Bổ B, tính C<sup>+</sup> không dùng BC→D mà dùng C→D C<sup>+</sup>={CD} không cố B nên B không thừa Vậy phủ tối thiểu của Fmin={A→ H,AB→C,BC→D;G→B}

## b) Q2(ABCSXYZ

 $F_2=\{S\rightarrow A;AX\rightarrow B;S\rightarrow B;BY\rightarrow C;CZ\rightarrow X\}$ 

 $AX \rightarrow B$ : Tính  $AX^+$  mà không dùng  $AX \rightarrow B$ 

 $AX^{+}=\{AX\}$ , không có B nên  $AX \rightarrow B$  không thừa

BY→C: Tính BY<sup>+</sup> mà không dùng BY→C

BY<sup>+</sup>={BY}, không có C nên BY→C không thừa

 $CZ \rightarrow X$ : Tính  $CZ^+$  mà không dùng  $CZ \rightarrow X$ 

 $CZ^{+}=\{CZ\}$ , không có X nên  $CZ\rightarrow X$  không thừa

- Xét AX→B:

Bỏ A, Tính  $X^+$  không dùng  $AX \rightarrow B$  mà dùng  $X \rightarrow B$ 

X+={XB} không có A nên A không thừa

Bỏ X, tính  $A^+$  không dùng  $AX \rightarrow B$  mà dùng  $A \rightarrow B$ 

A+={AB} không có X nên X không thừa

- Xét BY→C:

Bỏ B, Tính  $Y^+$  không dùng  $BY \rightarrow C$  mà dùng  $Y \rightarrow C$ 

Y+={YC} không có B nên B không thừa

Bỏ Y, tính  $B^+$  không dùng  $BY \rightarrow C$  mà dùng  $B \rightarrow C$ 

B+={BC} không có Y nên Y không thừa

Xét CZ→X:

Bỏ C, Tính  $Z^+$  không dùng  $CZ \rightarrow X$  mà dùng  $Z \rightarrow X$ 

Z<sup>+</sup>={ZX} không có C nên C không thừa

Bỏ Z, tính  $C^+$  không dùng  $CZ \rightarrow X$  mà dùng  $C \rightarrow X$ 

C+={CX} không có Z nên Z không thừa

## c) Q3(ABCDEGHIJ)

 $F_3 = \{BG \rightarrow D; G \rightarrow J; AI \rightarrow C; CE \rightarrow H; BD \rightarrow G; JH \rightarrow A; D \rightarrow I \}$ 

BG→D: Tính BG<sup>+</sup> mà không dùng BG→D

 $BG^{+}=\{BGJ\}$ , không có D nên  $BG\rightarrow D$  không thừa

 $AI \rightarrow C$ : Tính  $AI^+$  mà không dùng  $AI \rightarrow C$ 

 $AI^{+}=\{AI\}$ , không có C nên  $AI \rightarrow C$  không thừa

CE→H: Tính CE+ mà không dùng CE→H

 $CE^{+}=\{CE\}$ , không có H nên  $CE \rightarrow H$  không thừa

 $BD \rightarrow G$ : Tính  $BD^+$  mà không dùng  $BD \rightarrow G$ 

BD+={BDI}, không có G nên BD→G không thừa

JH→A: Tính JH<sup>+</sup> mà không dùng JH→A

JH<sup>+</sup>={JH}, không có A nên JH→A không thừa

- Xét BG→D:

Bỏ B, Tính  $G^+$  không dùng  $BG \rightarrow D$  mà dùng  $G \rightarrow D$ 

G+={GDIJ} không có B nên B không thừa

Bỏ G, tính  $B^+$  không dùng  $BG \rightarrow D$  mà dùng  $B \rightarrow D$ 

B+={BDGJI} có G nên G thừa

Xét AI→C:

Bỏ I, Tính  $A^+$  không dùng  $AI \rightarrow C$  mà dùng  $A \rightarrow C$ 

A<sup>+</sup>={AC} không có I nên I không thừa

Bỏ A, tính  $I^+$  không dùng  $AI \rightarrow C$  mà dùng  $I \rightarrow C$ 

I+={IC} không có A nên A không thừa

Xét CE→H:

Bỏ E, Tính C⁺ không dùng CE→H mà dùng C→H

C+={CH} không có E nên E không thừa

Bỏ C, tính  $E^+$  không dùng  $CE \rightarrow H$  mà dùng  $E \rightarrow H$ 

E+={EH} không có C nên C không thừa

Xét BD→G:

Bỏ D, Tính B⁺ không dùng BD→G mà dùng B→G

B+={BGDI} có D nên D thừa

Bỏ B, tính D⁺ không dùng BD→G mà dùng D→G

D+={DGJI} không có B nên B không thừa

Xét JH→A:

Bỏ H, Tính  $J^+$  không dùng J $\rightarrow$ A mà dùng J $\rightarrow$ A

J<sup>+</sup>={JA} không có H nên H không thừa

Bỏ J, tính  $H^+$  không dùng J $H \rightarrow A$  mà dùng  $H \rightarrow A$ 

H<sup>+</sup>={HA} không có J nên J không thừa

 $V_{ay} Fmin=\{ B \rightarrow D; G \rightarrow J; AI \rightarrow C; CE \rightarrow H; B \rightarrow G; JH \rightarrow A; D \rightarrow I \}$ 

#### d) Q4(ABCDEGHIJ)

 $F_4 = \{BH \rightarrow I;GC \rightarrow A;I \rightarrow J;AE \rightarrow G;D \rightarrow B;I \rightarrow H\}$ 

- Xét BH→I:

Bỏ H, Tính  $B^+$  không dùng BH→I mà dùng B→I

B<sup>+</sup>={BIJH} có H nên H thừa

Bỏ B, tính H<sup>+</sup> không dùng BH→I mà dùng H→I

H+={HIJ} không có B nên B không thừa

- Xét GC→A:

Bỏ C, Tính  $G^+$  không dùng  $GC \rightarrow A$  mà dùng  $G \rightarrow A$ 

G+={GA} không có C nên C không thừa

Bỏ G, tính  $C^+$  không dùng  $GC \rightarrow A$  mà dùng  $C \rightarrow A$ 

C+={CA} không có G nên G không thừa

- Xét AE→G:

Bỏ A, Tính  $E^+$  không dùng  $AE \rightarrow G$  mà dùng  $E \rightarrow G$ 

E+={EG} không có A nên A không thừa

Bỏ E, tính  $A^+$  không dùng  $AE \rightarrow G$  mà dùng  $A \rightarrow G$ 

A+={AG} không có E nên E không thừa

 $V\hat{a}y Fmin = \{B \rightarrow I;GC \rightarrow A;I \rightarrow J;AE \rightarrow G;D \rightarrow B;I \rightarrow H\}$ 

# I. BÀI TẬP TỔNG HỢP

# 1/ Cho biết dạng chuẩn của các lược đồ quan hệ sau:

a) Q(ABCDEG);

 $F=\{A \rightarrow BC, C \rightarrow DE, E \rightarrow G\}$ 

b) Q(ABCDEGH);

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

c) Q(ABCDEGH)

 $F = \{A \rightarrow BC, D \rightarrow E, H \rightarrow G\}$ 

d) Q(ABCDEG);

 $F={AB \rightarrow C, C \rightarrow B, ABD \rightarrow E, G \rightarrow A}$ 

e) Q(ABCDEGHI);

 $F = \{AC \rightarrow B, BI \rightarrow ACD, ABC \rightarrow D, H \rightarrow I, ACE \rightarrow BCG, CG \rightarrow AE\}$ 

#### Bài làm

a) Q(ABCDEG); 
$$F = \{A \rightarrow BC, C \rightarrow DE, E \rightarrow G\}$$

Bước 1: Kiểm 1NF

Giả sử không có lặp lại nhóm thuộc tính hay giá trị lặp lại hay nhóm dữ liệu nào → O đat chuẩn 1NF

Bước 2: Kiểm 2NF

TN = U - R = ABCDEG - BCDEG = A

TG = L giao R = ACE giao BCDEG = CE

(TN)+ = {A, B, C, D, E, G}  $\rightarrow$  A là khóa

Xi	TN U Xi	(TN U Xi)+	Siêu khóa	Khóa
Rỗng	A	ABCDEG	A	A
С	AC	ABCDEG	AC	
Е	AE	ABCDEG	AE	
CE	ACE	ABCDEG	ACE	

Vậy khóa là của Q là: {A}

Vì khóa chính A là 1 thuộc tính duy nhất nên không thể có phụ thuộc từng phần → Q đạt chuẩn 2NF

Bước 3: Kiểm 3NF

Phân rã vế phải có:  $F = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, C \rightarrow D, C \rightarrow E, E \rightarrow G\}$ 

Vì vế trái C, E không là siêu khóa và vế phải D, E,G cũng không phải thuộc tính khóa → O không đat chuẩn 3NF

Kết luận: Lược đồ Q chỉ đạt chuẩn 2NF.

b) Q(ABCDEGH); 
$$F = \{C \rightarrow AB, D \rightarrow E, B \rightarrow G\}$$

Bước 1: Kiểm 1NF

Giả sử không có thuộc tính lồng nhau → Q đạt chuẩn 1NF.

Bước 2: Kiểm 2NF

TN = ABCDEGH - ABEG = CDH

TG = CDB giao ABEG = B

Xi	TN U Xi	(TN U Xi)+	Siêu khóa	Khóa
Rỗng	CDH	ABCDEHG	CDH	CDH
В	BCDH	ABCDHEG	BCDH	

Vậy khóa của Q là: {C, D, H}

Vì C, D là tập con của CDH, mà C  $\rightarrow$  AB, D  $\rightarrow$  E và A, B, E đều là thuộc tính không khóa

→ Q không đạt chuẩn 2NF

Kết luận: Lược đồ Q chỉ đạt chuẩn 1NF

c) Q(ABCDEGH); 
$$F = \{A \rightarrow BC, D \rightarrow E, H \rightarrow G\}$$

Bước 1: Kiểm 1NF

Giả sử không có thuộc tính đa trị  $\rightarrow$  Q đạt chuẩn 1NF

Bước 2: Kiểm 2NF

TN = ABCDEGH - BCEG = ADH

TG = ADH giao  $BCEG = r\tilde{o}ng$ 

Xi	TN U Xi	(TN U Xi)+	Siêu khóa	Khóa
Rỗng	ADH	ABCDEGH	ADH	ADH

Vậy khóa của Q là: {A, D, H}

Vì A, D, H là tập con của ADH, mà A  $\to$  BC, D  $\to$  E, H  $\to$  G và B, C, E, G đều là thuộc tính không khóa

→ Q không đạt chuẩn 2NF

Kết luận: Q chỉ đạt 1NF

d) Q(ABCDEG); 
$$F = \{AB \rightarrow C, C \rightarrow B, ABD \rightarrow E, G \rightarrow A\}$$

Bước 1: Kiểm 1NF

Giả sử không có thuộc tính đa trị è Q đạt chuẩn 1NF

Bước 2: Kiểm 2NF

TN = ABCDEG - CBEA = DG

TG = ABCDG giao CBEA = ABC

Xi	TN U Xi	(TN U Xi)+	Siêu khóa	Khóa
Rỗng	DG	ADG		
A	ADG	ADG		
В	BDG	ABCDEG	BDG	BDG
С	CDG	ABCDEG	CDG	CDG
AB	ABDG	ABCDEG	ABDG	
AC	ACDG	ABCDEG	ACDG	
BC	BCDG	ABCDEG	BCDG	
ABC	ABCDG	ABCDEG	ABCDG	

Vậy khóa của Q là: {B, D, G}, {C, D, G}

Vì ABD, G là tập con của BCD và CDG, mà ABD  $\rightarrow$  E, G  $\rightarrow$  A và E, A đều là thuộc tính không khóa

→ Q không đạt chuẩn 2NF

Kết luận: Q chỉ đạt 1NF

# e) Q(ABCDEGHI);

 $F = \{AC \rightarrow B, BI \rightarrow ACD, ABC \rightarrow D, H \rightarrow I, ACE \rightarrow BCG, CG \rightarrow AE\}$ 

Bước 1: Kiểm 1NF

Giả sử không có thuộc tính lặp hoặc đa trị → Q đạt chuẩn 1NF

Bước 2: Kiểm 2NF

TN = ABCDEGHI - BACDIGE = H

TG = ACBIHEG giao BACDIGE = ABCEGI

	8-111			
Xi	TN U Xi	(TN U Xi)+	Siêu khóa	Khóa
Rỗng	Н	HI		
A	AH	AHI		
В	BH	ABCDHI		
С	СН	CHI		
AB	ABH	ABCDHI		
AC	ACH	ABCDHI		
AE	AEH	AEHI		
AG	AGH	AGHI		
AI	AHI	AHI		
BC	ВСН	ABCDHI		
BE	BEH	ABCDEGHI	BE	BE
BG	BGH	ABCDEGHI	BG	BG
BI	BHI	ABCDHI		
CE	CEH	CEHI		
CG	CGH	ABCDEGHI	CGH	
CI	CHI	CHI		
EG	EGH	EGHI		
EI	EHI	EHI		

GI	GHI	GHI	

Vậy khóa của Q là: {B, E}, {B, G}

Vì B, E, G là tập con của BE và BG, mà BI  $\rightarrow$  ACD, ABC  $\rightarrow$  D, CG  $\rightarrow$  AE và

A, C, D đều là thuộc tính không khóa

→ Q không đạt chuẩn 2NF

Kết luận: Q chỉ đạt 1NF

# 2/ Kiểm tra dạng chuẩn Q(C,S,Z) $F=\{CS\rightarrow Z;Z\rightarrow C\}$

TN: S TG: CZ

Xi	(TN ∪ Xi)	(TN ∪ Xi)+	Siêu khoá	Khoá
Ø	S	S		
С	SC	SCZ	SC	SC
Z	SZ	SZC	SZ	SZ
CZ	SCZ	SCZ	SCZ	

#### Xét BCNF:

CS → Z: không vi phạm BCNF do có vế trái là siêu khoá

Z → C: vi phạm BCNF do vế trái không là siêu khoá

Xét 3NF:

CS → Z: không vi phạm 3NF do có vế trái là siêu khoá

Z → C: không vi phạm 3NF do vế phải là thuộc tính khoá

=> Lược đồ Q đạt 3NF

# 3/ Cho lược đồ CSDL

Kehoach(NGAY,GIO,PHONG,MONHOC,GIAOVIEN)

F={NGAY,GIO,PHONG→MONHOC

MONHOC,NGAY→GIAOVIEN

NGAY,GIO,PHONG→GIAOVIEN

MONHOC→GIAOVIEN}

a) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Kehoach

#### Bài làm

Kehoach (NGAY,GIO,PHONG,MONHOC,GIAOVIEN)

F={NGAY,GIO,PHONG→MONHOC

MONHOC,NGAY→GIAOVIEN

NGAY,GIO,PHONG→GIAOVIEN

MONHOC→GIAOVIEN}

N={ NGAY,GIO,PHONG }; N<sup>+</sup>={ NGAY GIO PHONG MONHOC

GIAOVIEN }

Mà Q<sup>+</sup>= N<sup>+</sup> nên Kehoach có 1 khóa duy nhất là NGAY GIO PHONG

- Xét BCNF: không đạt vì MONHOC→GIAOVIEN có VT không là khóa
- Xét 3NF: MONHOC→GIAOVIEN có VT không là khóa và VP không là tập con của khóa nên Kehoach không đạt chuẩn 3
- Xét 2NF: Kehoach đạt chuẩn 2 do các thuộc tính không khóa là MONHOC, GIAOVIEN phụ thuộc đầy đủ vào khóa

# 4/ Cho lược đồ quan hệ Q(A,B,C,D) và tập phụ thuộc hàm F

 $F = \{A \rightarrow B; B \rightarrow C; D \rightarrow B\} C = \{Q_1(A,C,D); Q_2(B,D)\}$ 

a) Xác định các F<sub>i</sub> (những phụ thuộc hàm F được bao trong Q<sub>i</sub>)

## Bài làm

Bước 1: Xét từng phụ thuộc trong F với mỗi Qi

Phụ thuộc  $A \rightarrow B$ 

 $A \in Q_1$ 

 $B \notin Q_1 \rightarrow không thuộc Q_1$ 

 $A \notin Q_2 \rightarrow không thuộc Q_2$ 

 $A \rightarrow B$  không thuộc  $F_1$ , cũng không thuộc  $F_2$ 

Phụ thuộc  $B \rightarrow C$ 

 $B \notin Q_1$  hoặc  $C \notin Q_1 \rightarrow$  không thuộc  $Q_1$ 

 $C \notin Q_2 \rightarrow \text{không thuộc } Q_2$ 

 $B \rightarrow C$  không thuộc  $F_1$ , cũng không thuộc  $F_2$ 

Phu thuốc  $D \rightarrow B$ 

 $D \in Q_1$ ,  $B \notin Q_1 \rightarrow không thuộc <math>Q_1$ 

 $D \in Q_2$ ,  $B \in Q_2 \rightarrow c\acute{o} trong Q_2$ 

 $D \rightarrow B$  thuộc  $F_2$ 

Kết luận:

 $F_1 = \emptyset$  (không có phụ thuộc hàm nào của F nằm hoàn toàn trong  $Q_1$ )

 $F_2 = \{D \to B\}$ 

# 5/ Giả sử ta có lược đồ quan hệ Q(C,D,E,G,H,K) và tập phụ thuộc hàm F như sau;

 $F = \{CK \rightarrow H; C \rightarrow D; E \rightarrow C; E \rightarrow G; CK \rightarrow E\}$ 

- a) Từ tập F, hãy chứng minh EK  $\rightarrow$  DH
- b) Tìm tất cả các khóa của Q.
- c) Xác định dạng chuẩn của Q.

#### Bài làm

- a) Từ tập F, hãy chứng minh EK → DH
- 1. E→C
- 2. EK→CK (thêm vào K)

- 3.  $CK \rightarrow H$
- 4. EK→ H ( tính bắc cầu giữa 2 và 3)
- 5. Ta có:  $E \subseteq EK \Rightarrow EK \rightarrow E$  (tính phản xạ)
- 6. E→C
- 7. EK  $\rightarrow$  C (Tính bắc cầu giữa 5 và 6)
- 8.  $C \rightarrow D$
- 9. EK  $\rightarrow$  D (Tính bắc cầu giữa 7 và 8)
- 10. EK  $\rightarrow$  DH (Tính kết hợp giữa 4 và 9)
- b) Tìm tất cả các khóa của Q. F = {CK $\rightarrow$ H; C  $\rightarrow$ D; E $\rightarrow$ C; E  $\rightarrow$ G; CK  $\rightarrow$ E}

$$TN = \{K\} => TN^+ = \{K\} \neq Q^+$$

 $TG = \{CDHEG\}$ 

Tập con của TG= {C,D,H,E,G, CD, CH,CE,CG,DH,DE,DG,HE,HG,EG, .....}

KC+= {KCHEGD}, KC+= Q+ nên KC là khoá

KD+= {KD}, KD+≠ Q+ nên KD không là khoá

 $KH^+ = \{KH\}, KH^+ \neq Q^+$  nên KH không là khoá

KE+= {KEGCDH}, KE+= Q+ nên KE là khoá

 $KG^{+}=\{KG\}, KG^{+}\neq Q^{+}$  nên KG không là khoá

Vậy Q có hai khoá là KC, KE.

c) Xác định dạng chuẩn của Q

Bước 1: Q có hai khoá là KC, KE

Bước 2: Kiểm tra dang chuẩn BC

Ta có  $C \rightarrow D$  mà vế trái (C) không là siêu khoá

E→C mà vế trái (E) không là siêu khoá

E →G mà vế trái (E) không là siêu khoá

Vậy Q không đạt chuẩn dạng BC

Bước 3: Kiểm tra dang chuẩn 3NF

Ta có:  $C \rightarrow D$  mà (C) không là siêu khoá, (D) không phải thuộc tính khoá

 $E \rightarrow G$  mà (E) không là siêu khoá, (G) không phải thuộc tính khoá

Vậy Q không đạt chuẩn dạng 3NF

Bước 4: Kiểm Tra dạng chuẩn 2NF

Ta có:  $C \subseteq KC$  mà  $C \rightarrow D$  trong đó D là thuộc tính không khóa (nghĩa là thuộc tính D không phụ thuộc đầy đủ vào khóa). Do vậy Q không đạt chuẩn dạng 2NF

Vậy Q đạt chuẩn dạng 1NF.

# 6/ Cho lược đồ quan hệ Q(S,I,D,M)

$$F = \{f_1:SI \rightarrow DM; f_2:SD \rightarrow M; f_3:D \rightarrow M\}$$

- a) Tính bao đóng D+, SD+, SI+
- b) Tìm tất cả các khóa của Qc) Tìm phủ tối thiểu của F
- d) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Q

#### Bài làm

a) Tính bao đóng D+, SD+, SI+

 $D^+$ :

- Ban đầu :  $D^+ = D$
- Theo  $f_3: D \rightarrow M$ , ta thêm được M vào bao đóng.

$$=> D^{+} = D.M$$

 $SD^+$ :

- Ban đầu :  $SD^+ = S_*D_*$
- -Theo  $f_2: SD \rightarrow M$ , ta thêm được M vào bao đóng.

$$=> SD^+ = S,D,M.$$

 $SI^+$ :

- Ban đầu :  $SI^+ = S,I$ .
- -Theof<sub>1</sub> :  $SI \rightarrow DM$  ta thêm được D,M vào bao đóng.

$$=> SI^+ = S,I,D,M.$$

- ightarrow SI+ = toàn bộ thuộc tính của Q  $\Rightarrow$  SI là một khóa.
  - b) Tìm tất cả các khóa của Q.

Từ bao đóng  $SI^+ = \{S, I, D, M\}$ , ta thấy SI là một khóa.

$$S^{\scriptscriptstyle +} = \{S\}$$

$$I^+ = \{I\}$$

$$D^+ = \{D, M\}$$

$$ID^+ = \{I, D, M\} \rightarrow thi\acute{e}u S$$

$$SD^+ = \{S, D, M\} \rightarrow thi\acute{e}u I$$

$$IS^+ = \{I, S\} \rightarrow \text{chính là SI}$$

Không có tập nào nhỏ hơn SI sinh toàn bộ thuộc tính → SI là khóa duy nhất.

c) Tìm phủ tối thiểu của F

Bước 1: Chuẩn hóa vế phải

Tách f1:

$$f_1: SI \to D, SI \to M$$

$$F = \{ SI \rightarrow D, SI \rightarrow M, SD \rightarrow M, D \rightarrow M \}$$

Bước 2: Loai bỏ phu thuộc dư thừa

 $SI \rightarrow D$ : Tính  $S^+$ ,  $I^+$  trong  $F'=\{S,I\}$ .  $S^+$ ,  $I^+$ không chứa D, nên S,I không thừa

Tính S<sup>+</sup> trong F': S<sup>+</sup>,I<sup>+</sup> =  $\{S,I\}$  . S<sup>+</sup>,I<sup>+</sup> không chứa M, nên S,I không thừa.

$$SD \rightarrow M: D \in SD \Rightarrow SD \rightarrow M$$
 suy ra từ  $D \rightarrow M \Rightarrow du$  thừa  $\Rightarrow loại$ 

D → M: Vế trái chỉ có một thuộc tính, không có thuộc tính thừa

$$\Rightarrow$$
 { SI  $\rightarrow$  D,SI  $\rightarrow$  M, D  $\rightarrow$  M}.

Loại bỏ các phụ thuộc hàm thừa

 $SI \rightarrow D$ : Tính bao đóng của  $\{SI \rightarrow M, D \rightarrow M\}$  đối với  $SI. (SI)^+$  trong  $\{SI \rightarrow M, D \rightarrow M\}$ 

 $M, D \rightarrow M$  là  $\{S, I, M\}$ . Không chứa D. Vậy  $SI \rightarrow D$  không thừa.

 $SI \rightarrow M$ : Tính bao đóng của  $\{SI \rightarrow D, D \rightarrow M\}$  đối với  $SI. (SI)^+$  trong  $\{SI \rightarrow M\}$ 

 $D, D \rightarrow M$  là  $\{S, I, D, M\}$ . Chứa M. Vậy  $SI \rightarrow M$  là thừa.

 $D \to M$ : Tính bao đóng của  $\{SI \to D, SI \to M\}$  đối với D.  $(D)^+$  trong  $\{SI \to D, D, D, D, D\}$ 

 $SI \rightarrow M$  là  $\{D\}$ . Không chứa M. Vậy  $D \rightarrow M$  không thừa.

Phủ tối thiểu của F là  $\{SI \rightarrow D, D \rightarrow M\}$ .

- d) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Q
- 1. 1NF: các thuộc tính là nguyên tố ⇒ Đạt
- 2. 2NF: Không có phụ thuộc hàm không tầm thường từ một phần của khóa chính đến thuộc tính không khóa

Khóa chính: SI

 $f_1: SI \to D \Rightarrow không vi phạm$ 

 $f_3 \colon D \to M \Rightarrow D$  không phải là phần của khóa SI  $\Rightarrow$  không vi phạm

=> Đat

3. 3NF: Với mỗi phụ thuộc  $X \rightarrow A$ , ít nhất một điều kiện đúng:

 $A \in X$  (tầm thường)

X là siêu khóa

A là thuộc tính khóa

Kiểm tra từng phụ thuộc

 $SI \rightarrow D \Longrightarrow SI$  là một siêu khoá

D → M => D,M đều không phải là siêu khoá

=> Vi phạm 3NF > không đạt

=> Dạng chuẩn cao nhất: 2NF

# 7/ Kiểm Tra Dạng Chuẩn

a) Q(A,B,C,D) 
$$F=\{CA \rightarrow D; A \rightarrow B\}$$

b) 
$$Q(S,D,I,M) F={SI \rightarrow D;SD \rightarrow M}$$

c) 
$$Q(N,G,P,M,GV) F=\{N,G,P\rightarrow M;M\rightarrow GV\}$$

d) Q(S,N,D,T,X) 
$$F=\{S\rightarrow N; S\rightarrow D; S\rightarrow T; S\rightarrow X\}$$

### Bài làm

a) Q(A,B,C,D) 
$$F=\{CA \rightarrow D; A \rightarrow B\}$$

TN: AC TG: BD

Xi	(TN U Xi)	(TN U Xi)+	Siêu khoá	Khoá	
----	-----------	------------	-----------	------	--

Ø	AC	ACDB	AC	AC
В	ABC	ABCD	ABC	
D	ACD	ACDB	ACD	
BD	ABCD	ABCD	ABCD	

#### Xét BCNF:

CA → D: không vi phạm BCNF do có vế trái là siêu khoá

A → B: vi phạm BCNF do có vế trái không là siêu khoá

Xét 3NF:

CA → D: không vi phạm 3NF do có vế trái là siêu khoá

A → B: vi phạm 3NF do vế trái không là siêu khoá và vế phải là thuộc tính không khoá

Xét 2NF:

Lược đồ chỉ có 1 khoá là AC, ngoài ra còn có A  $\subset$  AC mà A  $\rightarrow$  B, trong đó B là thuộc tính không khoá => không đạt 2NF

=> Lược đồ Q đạt 1NF

b) 
$$Q(S,D,I,M) F={SI \rightarrow D;SD \rightarrow M}$$

TN: SI TG: DM

Xi	(TN U Xi)	(TN U Xi)+	Siêu khoá	Khoá
Ø	SI	SIDM	SI	SI
D	DSI	DSIM	DSI	
M	MSI	MSID	MSI	
DM	DMSI	DMSI	DMSI	

#### Xét BCNF:

SI → D: không vi phạm BCNF do có vế trái là siêu khoá

SD → M: vi phạm BCNF do có vế trái không là siêu khoá

Xét 3NF:

SI → D: không vi phạm 3NF do có vế trái là siêu khoá

SD → M: vi phạm 3NF do vế trái không là siêu khoá và vế phải là thuộc tính không khoá

Xét 2NF:

Lược đồ chỉ có 1 khoá là SI, SD  $\rightarrow$  M trong đó SD  $\not\subset$  SI => không tồn tại phụ thuộc hàm bộ phận

# => Lược đồ Q đạt 2NF

c) 
$$Q(N,G,P,M,GV)$$
  $F=\{N,G,P\rightarrow M;M\rightarrow GV\}$ 

TN: NGP TG: MV

Xi	(TN U Xi)	(TN U Xi)+	Siêu khoá	Khoá
Ø	NGP	NGPMV	NGP	NGP
M	MNGP	MNGPV	MNGP	
V	VNGP	VNGPM	VNGP	
MV	MVNGP	MVNGP	MVNGP	

#### Xét BCNF:

NGP → M: không vi phạm BCNF do có vế trái là siêu khoá

M → GV: vi phạm BCNF do có vế trái không là siêu khoá

Xét 3NF:

NGP → M: không vi phạm 3NF do có vế trái là siêu khoá

 $M \rightarrow GV$ : vi phạm 3NF do vế trái không là siêu khoá và vế phải là thuộc tính

không khoá

Xét 2NF:

Lược đồ chỉ có 1 khoá là NGP, M  $\rightarrow$  GV trong đó M  $\not\subset$  NGP => không tồn tại phụ thuộc hàm bộ phận

=> Lược đồ Q đạt 2NF

d) Q(S,N,D,T,X) F={S
$$\rightarrow$$
N; S $\rightarrow$ D; S $\rightarrow$ T; S $\rightarrow$ X}

TN: S

TG: NDTX

Xi	(TN U Xi)	(TN U Xi)+	Siêu khoá	Khoá
Ø	S	S	S	S
N	NS	NSDTX	NS	
D	DS	DSNTX	DS	
T	TS	TSNDX	TS	
X	XS	XSNDT	XS	
ND	NDS	NDSTX	NDS	
NT	NTS	NTSDX	NTS	
NX	NXS	NXSDT	NXS	
DT	DTS	DTSNX	DTS	
DX	DXS	DXSNT	DXS	
TX	TXS	TXSND	TXS	
NDT	NDTS	NDTSX	NDTS	

NDX	NDXS	NDXST	NDXS	
NTX	NTXS	NTXSD	NTXS	
DTX	DTXS	DTXSN	DTXS	
NDTX	NDTXS	NDTXS	NDTXS	

#### Xét BCNF:

S → N: vi phạm BCNF do có vế trái không là siêu khoá

Xét 3NF:

S → N: vi phạm 3NF do có vế trái không là siêu khoá

Xét 2NF:

Lược đồ chỉ có một khoá là S nên mọi thuộc tính đều phụ thuộc đầy đủ vào khoá

=> Lược đồ Q đạt 2NF

# II. Bài tập cá nhân

## 1. Luc Văn Chương - 23720391

--Cập nhật tình trạng của một cuốn sách có số thứ tự thứ 2 và được xuất bản lần 2 vừa bị mất trang.

UPDATE SACH
SET TINHTRANG = N'Mất trang'
WHERE MATL = 'TL05' AND LANXB = 2 AND STT = 2

--Xóa tất cả các bản ghi mượn sách của những độc giả thuộc nghề nghiệp sinh viên và đã trả sách.

DELETE MUON
FROM MUON M
JOIN DOCGIA D ON M.SOTHE = D.SOTHE
WHERE D.NGHENGHIEP = 'Sinh Viên' AND M.NGAYTRA IS NOT NULL

--Tìm số lượng cuốn sách đã được mượn bởi độc giả nào, được cho mượn vào năm 2025 và có số lượng mượn trên hai lần, sắp xếp theo SoLuongMuon giảm dần

SELECT DG.SOTHE, DG.TENDG, COUNT(\*) AS SoLuongMuon FROM MUON M JOIN DOCGIA DG ON M.SOTHE = DG.SOTHE WHERE YEAR(M.NGAYMUON) = 2025 GROUP BY DG.SOTHE, DG.TENDG HAVING COUNT(\*) >= 2 ORDER BY SoLuongMuon DESC

--Liệt kê tên cuốn sách,tình trạng và nhà xuất bản cho các cuốn sách 1 lần mượn.

SELECT TL.TENTL, S.TINHTRANG, XB.NHAXB
FROM SACH S
JOIN XB\_SACH XB ON S.LANXB = XB.LANXB
JOIN TAILIEU TL ON XB.MATL=TL.MATL
WHERE S.MATL IN (
SELECT M.MATL
FROM MUON M
GROUP BY M.MATL
HAVING COUNT(M.MATL)=1)

# 2. Nguyễn Hoàng Nam - 23649391

--1. Xóa các độc giả chưa từng mượn tài liệu nào

DELETE FROM DOCGIA

WHERE SOTHE NOT IN (

SELECT DISTINCT SOTHE

FROM MUON)

--2. Thống kê số lượng tài liệu mượn theo loại và theo nghề nghiệp độc giả

SELECT DG.NGHENGHIEP,TL.LOAITL,COUNT(\*) AS

SO\_LUONG\_MUON,SUM(CASE WHEN M.NGAYTRA IS NULL THEN 1 ELSE 0 END) AS DANG MUON

FROM MUON M

JOIN TAILIEU TL ON M.MATL = TL.MATL

JOIN DOCGIA DG ON M.SOTHE = DG.SOTHE

GROUP BY DG.NGHENGHIEP, TL.LOAITL

ORDER BY DG.NGHENGHIEP, SO\_LUONG\_MUON DESC

--3. Danh sách các tác giả có sách được mượn nhiều hơn mức trung bình

SELECT TG.MATG,TG.TENTG,COUNT(\*) AS SO\_LAN\_MUON

FROM TACGIA TG

JOIN SACH S ON TG.MATG = S.MATG

JOIN MUON M ON S.MATL = M.MATL AND S.LANXB = M.LANXB

AND S.STT = M.STT

WHERE M.KYXB IS NULL -- Chỉ tính sách (không tính báo/tap chí)

GROUP BY TG.MATG, TG.TENTG

HAVING COUNT(\*) > (
 SELECT AVG(SO\_LAN\_MUON)
 FROM (
 SELECT COUNT(\*) AS SO\_LAN\_MUON
 FROM MUON
 WHERE KYXB IS NULL -- Chỉ tính sách
 GROUP BY MATL, LANXB, STT) AS TB\_MUON)

ORDER BY SO\_LAN\_MUON DESC

# 3. Phạm Trần Kim Ngân - 23662221

--1. Truy vấn nhiều bảng: Liệt kê tên báo tạp chí, kỳ xuất bản, năm xuất bản của các báo tạp chí được mượn trong tháng 3.

SELECT tl.TENTL, bt.KYXB, bt.NAMPHATHANH
FROM MUON m

JOIN TAILIEU tl ON m.MATL = tl.MATL

JOIN BAO\_TAPCHI bt ON m.MATL = bt.MATL

WHERE MONTH(m.NGAYMUON) = 3

AND tl.LOAITL = N'Báo/Tap chí'

-- 2. Khi có độc giả trả báo/tạp chí ngày hôm nay

UPDATE MUON
SET NGAYTRA = CAST(GETDATE() AS DATE)
WHERE SOTHE = 'DG01'
AND MATL IN (SELECT MATL FROM TAILIEU WHERE LOAITL = N'Báo/Tạp chí')
AND NGAYTRA IS NULL

-- 3. Delete: Xoá tài liệu có số thứ tự là 1 trong bảng SACH

DELETE FROM SACH WHERE STT = 1

-- 4. Group by: Danh sách tổng giá trị sách của từng độc giả có giới tính nam đã mươn.

SELECT dg.SOTHE, dg.TENDG, SUM(xs.GIA) AS TongGiaTriMuon FROM DOCGIA dg

```
JOIN MUON m ON dg.SOTHE = m.SOTHE
JOIN XB_SACH xs ON m.MATL = xs.MATL AND m.LANXB = xs.LANXB
AND m.STT = xs.STT
WHERE dg.PHAI = N'Nam'
GROUP BY dg.SOTHE, dg.TENDG
-- 5. Subquery: Liệt kê độc giả đã mượn sách giá trên 50000.
SELECT DISTINCT dg.SOTHE, dg.TENDG
FROM DOCGIA dg
WHERE EXISTS (
  SELECT *
 FROM MUON m
 JOIN XB SACH xs ON m.MATL = xs.MATL AND m.LANXB =
xs.LANXB AND m.STT = xs.STT
  WHERE m.SOTHE = dg.SOTHE AND xs.GIA > 50000
)
4. Đào Hoàng Phi - 23671121
--1. sub query: "Tìm tên những cuốn sách đã bị mượn nhưng tình trạng hiện tại
là 'Rách' hoặc 'Mất trang'.
SELECT T.TENTL
FROM TAILIEU T
WHERE T.MATL IN (
  SELECT DISTINCT S.MATL
 FROM SACH S
 JOIN MUON M ON S.MATL = M.MATL AND S.LANXB = M.LANXB
AND S.STT = M.STT
  WHERE S.TINHTRANG IN (N'Rách', N'Mất trang'))
--2.group by: Liệt kê độc giả đã mượn trên 1 tài liệu nhưng có ít nhất 1 tài liệu
chưa trả.
SELECT SOTHE
FROM MUON
GROUP BY SOTHE
HAVING COUNT(*) > 1
 AND SUM(CASE WHEN NGAYTRA IS NULL THEN 1 ELSE 0 END) >=
1
```

--3.Liệt kê tên độc giả đã mượn báo/tạp chí xuất bản trong năm 2024

```
SELECT DISTINCT D.TENDG
FROM MUON M
JOIN DOCGIA D ON M.SOTHE = D.SOTHE
JOIN BAO_TAPCHI B ON M.MATL = B.MATL AND M.KYXB = B.KYXB
WHERE B.NAMPHATHANH = 2024
```

```
5. Nguyễn Lê Anh Thư - 23664951
--1.Subquery
--Tìm tên tài liệu có giá cao nhất trong tất cả các lần xuất bản.
SELECT TENTL
FROM TAILIEU
WHERE MATL IN (
  SELECT MATL
 FROM LANXUATBAN SACH
  WHERE GIA = (SELECT MAX(GIA) FROM LANXUATBAN_SACH)
);
--2. Truy vấn kết nối nhiều bảng (JOIN)
--Liệt kê tên độc giả và tên tài liệu mà họ đã mượn (sách).
SELECT DG.TENDG, TL.TENTL
FROM MUON_SACH MS
JOIN DOCGIA DG ON MS.SOTHE = DG.SOTHE
JOIN TAILIEU TL ON MS.MATL = TL.MATL;
-- 3. Update
--Cập nhật tình trạng "chua_muon" cho những cuốn sách chưa từng được
mươn.
UPDATE CUONSACH
SET TINHTRANG = 'chua muon'
WHERE (MATL, LANXB, SOTHUTU) NOT IN (
  SELECT MATL, LANXB, SOTHUTU FROM MUON_SACH
);
--4.Delete
--Xóa các bản ghi mượn sách ứng với các cuốn sách bị "mat_trang"
DELETE FROM MUON_SACH
WHERE (MATL, LANXB, SOTHUTU) IN (
 SELECT MATL, LANXB, SOTHUTU
 FROM CUONSACH
 WHERE TINHTRANG = 'mat_trang'
```

);

- --5.Group by
- --Thống kê số lượt mượn của mỗi loại tài liệu (sách)
  SELECT TL.TENTL, COUNT(\*) AS SOLUOTMUON
  FROM MUON\_SACH MS
  JOIN TAILIEU TL ON MS.MATL = TL.MATL
  GROUP BY TL.TENTL;