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

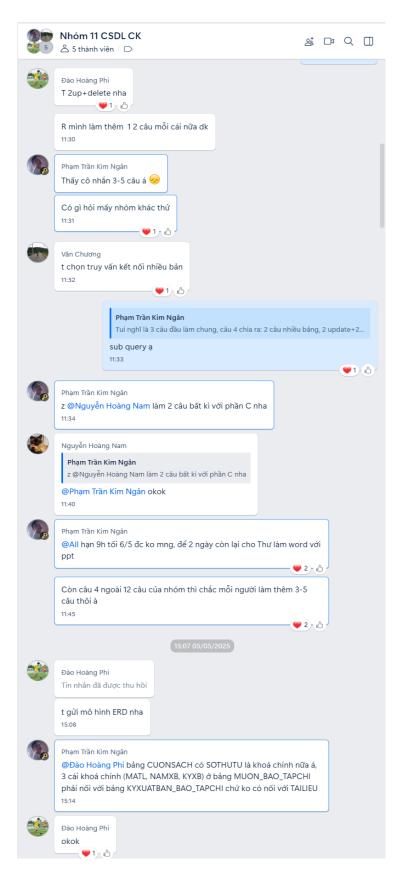
DANH SÁCH THÀNH VIÊN VÀ ĐÁNH GIÁ

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
ĐÈ TÀI	
Phần A: - Xây dựng lược đồ ERD và tạo CSDLError! Bookmark	not
defined.	
1. Xây dựng mô hình ER,ERDError! Bookmark not defin	ned.
2. Chuyển sang lược đồ quan hệError! Bookmark not defin	ned.
3. Cài đặt CSDL - Tạo database trên SSMS, nhập dữ liệu (tự nghĩ ra mỗ	Ši
bảng ít nhất 5 dòng):Error! Bookmark not defin	ned.
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 defin	ned.
II. Bài tập cá nhân	36
1. Lục Văn Chương	36
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 VIỆN

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.

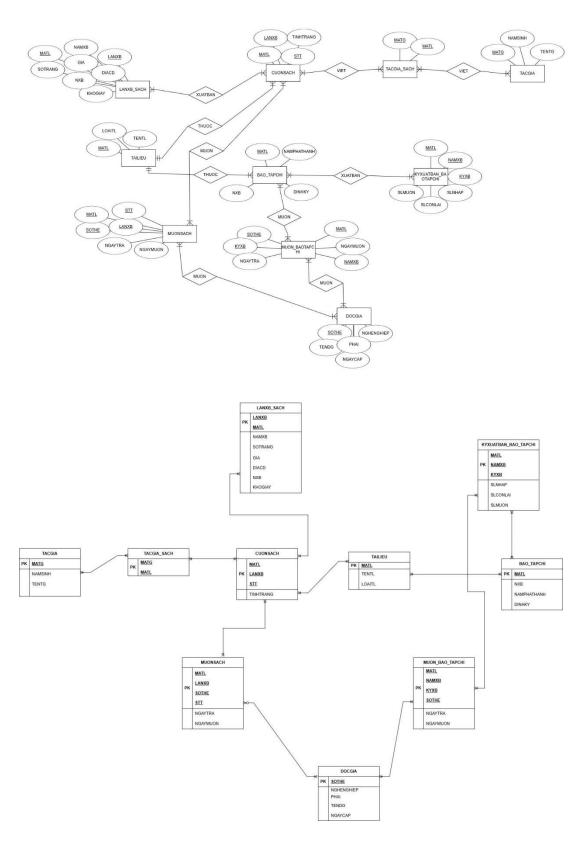
Lần xuất bản được đánh số 1, 2, 3, ... cho mỗi tựa đề sách, do đó có sự trùng nhau giữa các tựa đề sách khác nhau. Mỗi lần xuất bản một tựa đề sách, thư viện nhập vào nhiều cuốn sách. Mỗi cuốn sách này được quản lý riêng dựa vào số thứ tự được đánh số từ 1, 2, 3, ...trong số các cuốn sách cùng tựa đề 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.

PHÀN 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)
- PK: MATL
- 2. TACGIA (MATG, TENTG, NAMSINH)
- PK: MATG
- 3. TACGIA_SACH(MATL, MATG)
- PK: MATL, MATG
- FK:

MATL → TAILIEU(MATL)

MATG → TACGIA(MATG)

- **4. LANXUATBAN_SACH**(<u>MATL</u>, <u>LANXB</u>, NAMXB, KHOGIAY, SOTRANG, NHAXB, GIA, DIACD)
- PK: MATL, LANXB
- FK:

MATL → TAILIEU(MATL)

- **5. CUONSACH**(MATL, LANXB, SOTHUTU, TINHTRANG)
- PK: MATL, LANXB, SOTHUTU
- FK:

MATL, LANXB → LANXUATBAN_SACH(MATL, LANXB)

- **6. BAO_TAPCHI**(MATL, NAMPHATHANH, DINHKY, NHAXB)
- PK: MATL
- FK:

MATL → TAILIEU(MATL)

- **7. KYXUATBAN_BAO_TAPCHI**(MATL, NAMXB, KYXB, SLNHAP, SLMUON, SLCONLAI)
- PK: MATL, NAMXB, KYXB
- FK:

MATL → TAILIEU(MATL)

- **8. DOCGIA**(SOTHE, NGAYCAP, TENDG, NGHENGHIEP, PHAI)
- PK: SOTHE
- **9. MUON_SACH**(<u>SOTHE</u>, <u>MATL</u>, <u>LANXB</u>, <u>SOTHUTU</u>, NGAYMUON, NGAYTRA)
- PK: SOTHE, MATL, LANXB, SOTHUTU
- FK:

SOTHE → DOCGIA(SOTHE)

```
MATL, LANXB, SOTHUTU \rightarrow CUONSACH(MATL, LANXB,
SOTHUTU)
10. MUON_BAO_TAPCHI(SOTHE, MATL, NAMXB, KYXB,
NGAYMUON, NGAYTRA)
- PK: SOTHE, MATL, NAMXB, KYXB
- FK:
     SOTHE → DOCGIA(SOTHE)
     MATL, NAMXB, KYXB → KYXUATBAN_BAO_TAPCHI(MATL,
NAMXB, KYXB)
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 OLTV
CREATE TABLE TAILIEU
( MATL VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 TENTL NVARCHAR(50),
 LOAITL NVARCHAR(25)
)
CREATE TABLE TACGIA
( MATG VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 TENTG NVARCHAR(50),
 NAMSINH INT
)
CREATE TABLE TACGIA_SACH
( MATL VARCHAR(10),
 MATG VARCHAR(10),
 PRIMARY KEY (MATL, MATG),
 FOREIGN KEY (MATL) REFERENCES TAILIEU(MATL),
 FOREIGN KEY (MATG) REFERENCES TACGIA(MATG)
)
CREATE TABLE LANXUATBAN SACH
```

```
( MATL VARCHAR(10),
 LANXB INT,
 NAMXB INT,
 KHOGIAY NVARCHAR(10),
 SOTRANG INT.
 NHAXB NVARCHAR(50),
 GIA MONEY,
 DIACD NVARCHAR(20),
 PRIMARY KEY (MATL, LANXB),
 FOREIGN KEY (MATL) REFERENCES TAILIEU(MATL)
)
CREATE TABLE CUONSACH
( MATL VARCHAR(10),
 LANXB INT,
 SOTHUTU INT,
 TINHTRANG NVARCHAR(50),
 PRIMARY KEY (MATL, LANXB, SOTHUTU),
 FOREIGN KEY (MATL, LANXB) REFERENCES
LANXUATBAN_SACH(MATL, LANXB)
)
CREATE TABLE BAO_TAPCHI
( MATL VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 NAMPHATHANH INT,
 DINHKY NVARCHAR(50),
 NHAXB NVARCHAR(80),
 FOREIGN KEY (MATL) REFERENCES TAILIEU(MATL)
)
CREATE TABLE KYXUATBAN_BAO_TAPCHI
( MATL VARCHAR(10),
 NAMXB INT,
 KYXB INT.
 SLNHAP INT,
 SLMUON INT.
 SLCONLAI AS (SLNHAP-SLMUON),
 PRIMARY KEY (MATL, NAMXB, KYXB),
 FOREIGN KEY (MATL) REFERENCES TAILIEU(MATL)
)
```

```
CREATE TABLE DOCGIA
( SOTHE VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 NGAYCAP DATE,
 TENDG NVARCHAR(50),
 NGHENGHIEP NVARCHAR(60),
 PHAI NVARCHAR(10)
)
CREATE TABLE MUON SACH
( SOTHE VARCHAR(10),
 MATL VARCHAR(10),
 LANXB INT,
 SOTHUTU INT,
 NGAYMUON DATE,
 NGAYTRA DATE,
 PRIMARY KEY (SOTHE, MATL, LANXB, SOTHUTU),
 FOREIGN KEY (SOTHE) REFERENCES DOCGIA(SOTHE),
 FOREIGN KEY (MATL, LANXB, SOTHUTU) REFERENCES
CUONSACH(MATL, LANXB, SOTHUTU)
)
CREATE TABLE MUON_BAO_TAPCHI
( SOTHE VARCHAR(10),
 MATL VARCHAR(10),
 NAMXB INT,
 KYXB INT.
 NGAYMUON DATE,
 NGAYTRA DATE.
 PRIMARY KEY (SOTHE, MATL, NAMXB, KYXB),
 FOREIGN KEY (SOTHE) REFERENCES DOCGIA(SOTHE),
 FOREIGN KEY (MATL, NAMXB, KYXB) REFERENCES
KYXUATBAN_BAO_TAPCHI(MATL, NAMXB, KYXB)
)
INSERT INTO TAILIEU VALUES
('TL01', N'Lập trình C cơ bản', N'Sách'),
('TL02', N'Cấu trúc dữ liệu', N'Sách'),
('TL03', N'Toán ròi rạc', N'Sách'),
('TL04', N'SQL nâng cao', N'Sách'),
('TL05', N'Hê điều hành', N'Sách'),
```

('TL06', N'Khoa học & Đời sống', N'Báo/Tạp chí'),

('TL07', N'Công nghệ thông tin', N'Báo/Tạp chí'),

('TL08', N'Y học hiện đại', N'Báo/Tạp chí'),

('TL09', N'Kinh tế học', N'Báo/Tạp chí'),

('TL10', N'Tạp chí Nhi Đồng', N'Báo/Tạp chí');

INSERT INTO TACGIA VALUES

('TG01', N'Phạm 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 TACGIA_SACH VALUES

('TL01', 'TG01'),

('TL02', 'TG02'),

('TL03', 'TG03'),

('TL04', 'TG04'),

('TL05', 'TG05');

INSERT INTO LANXUATBAN_SACH VALUES

('TL01', 1, 2020, 'A4', 200, N'NXB Trê', 50000, N'C6'),

('TL01', 2, 2021, 'A4', 220, N'NXB Trẻ', 52000, N'Không'),

('TL02', 1, 2019, 'A5', 180, N'NXB Giáo Dục', 45000, N'Không'),

('TL03', 1, 2018, 'B5', 150, N'NXB Đại Học', 47000, N'Có'),

('TL03', 2, 2020, 'B5', 170, N'NXB Đại Học', 49000, N'Không'),

('TL03', 3, 2021, 'B5', 180, N'NXB Đại Học', 51000, N'C6'),

('TL04', 1, 2022, 'A4', 300, N'NXB Thống Kê', 60000, N'Không'),

('TL05', 1, 2023, 'A4', 250, N'NXB Khoa Học', 58000, N'Có'),

('TL05', 2, 2024, 'A4', 270, N'NXB Khoa Học', 60000, N'Không');

INSERT INTO CUONSACH VALUES

('TL01', 1, 1, N'Tốt'),

('TL01', 1, 2, N'Rách'),

('TL01', 2, 1, N'Mất trang'),

('TL02', 1, 1, N'Tốt'),

('TL03', 1, 1, N'Rách'),

('TL03', 2, 1, N'Tốt'),

```
('TL03', 2, 2, N'Tốt'),

('TL03', 3, 1, N'Mất trang'),

('TL03', 3, 2, N'Tốt'),

('TL03', 3, 3, N'Rách'),

('TL04', 1, 1, N'Tốt'),

('TL05', 1, 1, N'Rách'),

('TL05', 2, 1, N'Tốt'),
```

('TL05', 2, 2, N'Tốt');

INSERT INTO BAO TAPCHI VALUES

('TL06', 2022, N'Tháng', N'NXB Khoa Học'), ('TL07', 2022, N'Quý', N'NXB Công Nghệ'), ('TL08', 2023, N'Năm', N'NXB Y Học'),

('TL09', 2024, N'Tháng', N'NXB Kinh Tế'),

('TL10', 2024, N'Quý', N'NXB Thiếu Nhi');

INSERT INTO KYXUATBAN_BAO_TAPCHI (MATL, NAMXB, KYXB, SLNHAP, SLMUON) VALUES

('TL06', 2022, 1, 5, 2),

('TL06', 2022, 2, 5, 3),

('TL07', 2022, 1, 5, 1),

('TL07', 2022, 2, 5, 4),

('TL08', 2023, 1, 5, 2),

('TL09', 2024, 1, 5, 5),

('TL09', 2024, 2, 5, 2),

('TL10', 2024, 1, 5, 1),

('TL10', 2024, 2, 5, 3),

('TL10', 2024, 3, 5, 2);

INSERT INTO DOCGIA (SOTHE, NGAYCAP, TENDG, NGHENGHIEP, PHAI) VALUES

('DG01', '2025-01-05', N'Nguyễn Văn A', N'Sinh viên', N'Nam'),

('DG02', '2025-01-10', N'Lê Thị B', N'Giáo viên', N'Nữ'),

('DG03', '2025-02-07', N'Trần Văn C', N'Kỹ sư', N'Nam'),

('DG04', '2025-01-03', N'Hoàng Minh D', N'Công nhân', N'Nam'),

('DG05', '2025-01-15', N'Phạm Thị E', N'Bác sĩ', N'Nữ'),

('DG06', '2025-01-17', N'Vũ Văn F', N'Nhà báo', N'Nam'),

('DG07', '2025-01-19', N'Ngô Thị G', N'Nhân viên văn phòng', N'N $\tilde{\mathbf{u}}$ '),

('DG08', '2025-03-01', N'Dương Văn H', N'Nghiên cứu sinh', N'Nam'),

```
('DG09', '2025-03-06', N'Ta Thị I', N'Luật sư', N'Nữ'),
('DG10', '2025-02-28', N'Huỳnh Văn J', N'Lập trình viên', N'Nam');
INSERT INTO MUON_SACH (SOTHE, MATL, LANXB, SOTHUTU,
NGAYMUON, NGAYTRA) VALUES
('DG01', 'TL01', 1, 1, '2025-01-10', '2025-01-30'),
('DG01', 'TL02', 1, 1, '2025-01-10', '2025-02-10'),
('DG03', 'TL03', 2, 1, '2025-02-12', NULL),
('DG03', 'TL03', 2, 2, '2025-02-12', NULL),
('DG04', 'TL04', 1, 1, '2025-02-25', '2025-03-20'),
('DG06', 'TL05', 2, 1, '2025-03-18', '2025-04-01'),
('DG07', 'TL03', 3, 1, '2025-03-30', '2025-04-15'),
('DG08', 'TL03', 3, 2, '2025-04-01', NULL),
('DG09', 'TL01', 2, 1, '2025-04-12', '2025-04-30'),
('DG10', 'TL05', 2, 2, '2025-04-20', '2025-05-01');
INSERT INTO MUON_BAO_TAPCHI VALUES
-- DG01 (5 bản ghi NULL)
('DG01', 'TL06', 2022, 1, '2025-01-10', NULL),
('DG01', 'TL06', 2022, 2, '2025-02-05', NULL),
('DG01', 'TL07', 2022, 2, '2025-02-10', NULL),
('DG01', 'TL09', 2024, 1, '2025-03-01', NULL),
('DG01', 'TL10', 2024, 2, '2025-04-01', NULL),
-- DG01 (trả rồi)
('DG01', 'TL07', 2022, 1, '2025-01-15', '2025-02-10'),
('DG01', 'TL10', 2024, 1, '2025-04-05', '2025-04-25'),
-- DG02 (5 bản ghi NULL)
('DG02', 'TL06', 2022, 2, '2025-02-07', NULL),
('DG02', 'TL07', 2022, 2, '2025-02-12', NULL),
('DG02', 'TL08', 2023, 1, '2025-03-01', NULL),
('DG02', 'TL09', 2024, 1, '2025-03-05', NULL),
('DG02', 'TL10', 2024, 2, '2025-04-02', NULL),
-- DG02 (trả rồi)
('DG02', 'TL07', 2022, 1, '2025-01-20', '2025-02-18'),
('DG02', 'TL09', 2024, 2, '2025-03-10', '2025-04-08'),
-- DG03 (4 bản ghi NULL)
('DG03', 'TL09', 2024, 1, '2025-03-06', NULL),
```

('DG03', 'TL10', 2024, 3, '2025-04-10', NULL),

```
('DG03', 'TL10', 2024, 1, '2025-04-08', NULL),
('DG03', 'TL06', 2022, 1, '2025-01-11', NULL),
-- DG03 (trả rồi)
('DG03', 'TL08', 2023, 1, '2025-03-20', '2025-04-18'),
-- DG04 (3 bản ghi NULL)
('DG04', 'TL10', 2024, 3, '2025-04-12', NULL),
('DG04', 'TL09', 2024, 2, '2025-03-11', NULL),
('DG04', 'TL07', 2022, 2, '2025-02-18', NULL),
-- DG04 (trả rồi)
('DG04', 'TL07', 2022, 1, '2025-01-25', '2025-02-22'),
-- DG05 (3 bản ghi NULL)
('DG05', 'TL10', 2024, 2, '2025-04-06', NULL),
('DG05', 'TL06', 2022, 2, '2025-02-08', NULL),
('DG05', 'TL07', 2022, 2, '2025-02-20', NULL),
-- DG05 (trả rồi)
('DG05', 'TL09', 2024, 1, '2025-03-08', '2025-04-01'),
-- DG06 (2 bản ghi NULL)
('DG06', 'TL07', 2022, 2, '2025-02-22', NULL),
('DG06', 'TL09', 2024, 1, '2025-03-10', NULL),
-- DG06 (trả rồi)
('DG06', 'TL10', 2024, 1, '2025-04-04', '2025-04-30'),
-- DG07 (2 bản ghi NULL)
('DG07', 'TL09', 2024, 1, '2025-03-12', NULL),
('DG07', 'TL09', 2024, 2, '2025-03-14', NULL),
-- DG08 (1 bản ghi NULL)
('DG08', 'TL10', 2024, 2, '2025-04-03', NULL),
-- DG08 (trả rồi)
('DG08', 'TL06', 2022, 1, '2025-01-17', '2025-02-10'),
-- DG09 (0 bản ghi NULL)
-- DG09 (trả rồi)
('DG09', 'TL08', 2023, 1, '2025-03-03', '2025-04-01'),
('DG09', 'TL10', 2024, 1, '2025-04-05', '2025-04-25'),
-- DG10 (0 bản ghi NULL)
```

-- DG10 (trả rồi) ('DG10', 'TL06', 2022, 1, '2025-01-12', '2025-02-01'), ('DG10', 'TL07', 2022, 1, '2025-01-28', '2025-02-22');

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 sách của độc giả có giới tính là nữ

SELECT DG.TENDG, COUNT(MS.MATL) AS SoLanMuon FROM DOCGIA DG

JOIN MUON_SACH MS ON DG.SOTHE = MS.SOTHE

JOIN CUONSACH CS ON MS.MATL = CS.MATL AND MS.LANXB = CS.LANXB AND MS.SOTHUTU = CS.SOTHUTU

WHERE DG.PHAI = N'Nữ'

GROUP BY DG.TENDG

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

SELECT LXB.NHAXB, COUNT(*) AS SoLanMuon
FROM MUON_SACH MS
JOIN TAILIEU TL ON MS.MATL = TL.MATL
JOIN LANXUATBAN_SACH LXB ON MS.MATL = LXB.MATL AND
MS.LANXB = LXB.LANXB
WHERE MONTH(MS.NGAYMUON) IN (2, 3)
GROUP BY LXB.NHAXB

Truy vấn kết nối nhiều bảng:

-- Liệt kê tên tác giả và năm sinh của các tác giả đã từng viết sách sinh sau năm 1980, sắp xếp theo năm sinh tăng dần.

SELECT TG.TENTG, TG.NAMSINH
FROM TACGIA TG

JOIN TACGIA_SACH ON TG.MATG = TACGIA_SACH.MATG
WHERE TG.NAMSINH > 1980

ORDER BY TG.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, MS.NGAYMUON

FROM DOCGIA DG

JOIN MUON_SACH MS ON MS.SOTHE = DG.SOTHE

JOIN TAILIEU TL ON MS.MATL = TL.MATL

WHERE YEAR(MS.NGAYMUON) = 2025 AND MS.NGAYTRA IS NOT NULL

Update:

-- Cập nhật tình trạng cuốn sách bị rách thành "Hỏng nặng" nếu mã tài liệu là "TL03' và lần xuất bản là 3

UPDATE CUONSACH
SET TINHTRANG = N'Hông nặng'
WHERE MATL = 'TL03' AND LANXB = 3 AND TINHTRANG = N'Rách';

-- Tăng giá 10% cho tất cả sách do tác giả sinh trước năm 1980 viết.

```
UPDATE LANXUATBAN_SACH
SET GIA = GIA * 1.10
WHERE MATL IN (
SELECT DISTINCT tgs.MATL
FROM TACGIA_SACH tgs
JOIN TACGIA tg ON tgs.MATG = tg.MATG
WHERE tg.NAMSINH < 1980
);
```

Delete:

-- Xóa các đơn mượn tạp chí đã trả:

DELETE FROM MUON_BAO_TAPCHI WHERE NGAYTRA IS NOT NULL;

-- Xoá toàn bộ các bản ghi mượn báo/tạp chí chưa trả của độc giả đã mượn quá 5 lần chưa trả

DELETE FROM MUON_BAO_TAPCHI
WHERE SOTHE IN (
SELECT SOTHE
FROM MUON_BAO_TAPCHI
WHERE NGAYTRA IS NULL
GROUP BY SOTHE
HAVING COUNT(*) > 5)

AND NGAYTRA IS NULL;

Truy vấn kết nối nhiều bảng:

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:
```

--Liệt kê thông tin tài liệu (MATL, TENTL), tác giả (TENTG), lần xuất bản và giá của các sách có tác giả là "Nguyễn Hoàng Nam".

SELECT T.TENTL, T.MATL, TG.TENTG, LXB.LANXB, LXB.GIA FROM TAILIEU T

JOIN TACGIA_SACH TGS ON T.MATL = TGS.MATL

JOIN TACGIA TG ON TGS.MATG = TG.MATG

JOIN LANXUATBAN_SACH LXB ON T.MATL = LXB.MATL

WHERE TG.TENTG = N'Nguyễn Hoàng Nam';

Câu lệnh UPDATE

--Cập nhật tình trạng cuốn sách có mã TL01, lần xuất bản 1, số thứ tự 2 thành "Tốt"

Phần B: Chuẩn hóa dữ liệu cá nhân

1/ Cho lược đồ CSDL

Q(TENTAU,LOAITAU,MACHUYEN,LUONGHANG,BENCANG,NGAY) $F = \{TENTAU \rightarrow LOAITAU \\ MACHUYEN \rightarrow TENTAU, LUONGHANG \\ TENTAU,NGAY \rightarrow BENCANG, MACHUYEN\}$

- 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 → 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 \rightarrow 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

Kiểm tra TENTAU dư thừa : NGAY → MACHUYEN

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

Kiểm 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)

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

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

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

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

 $X\acute{e}t C \rightarrow A vì C \in X2 \Rightarrow X3 = BDEGCA$

 $X\acute{e}t CE \rightarrow AG vì CE \in X3 => X4 = BDEGCA$

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 \rightarrow 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 → 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 \rightarrow BC (thêm B vào)
- $3. B \rightarrow D$
- 4. BC → 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 → 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 \rightarrow G (tính phân rã)

4/ Cho quan hệ r:

A	В	C	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 \rightarrow A: Các giá trị của B chỉ xuất hiện 1 lần => Thoả
```

Xét $C \rightarrow D$: 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 → 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}

 $TN=\{IS\}, TN^+=\{ISDBQO\}$

 $TG=\{B\}$

 $Q^+=\{BOSQID\}$

 \rightarrow TN+= Q+ nên TN là 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 vây $HT \rightarrow R$ không thừa

- CS→ G: Tính CS+, không dùng CS→ G

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

- $HS \rightarrow R$: Tính HS^+ , không dùng $HS \rightarrow R$ 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

- $X\acute{e}t HT \rightarrow R$:

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

- $X\acute{e}t CS \rightarrow G$:

Thử bỏ C tính S+ dùng S \rightarrow 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

- $X\acute{e}t HS \rightarrow R$:

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)

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

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)

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

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:

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

 $CG \rightarrow D, CE \rightarrow G$

 $TN = \emptyset$

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

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:

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

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

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:

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

 $\{CDAEGB\}$, bao đóng CD^+ chứa B

 $ACD \rightarrow B$ có A dư 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 $X\acute{e}t CE \rightarrow G$: $C^+=\{CA\}; E^+=\{E\}$ $CE \rightarrow G$ 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 => 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)
$$Q(A,B,C)$$
, $F = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, B \rightarrow A, C \rightarrow A, B \rightarrow C\}$

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

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

 $X\acute{e}t\ A{\rightarrow}C{:}\ F'{=}\{A{\rightarrow}B{,}B{\rightarrow}A{,}C{\rightarrow}A{,}B{\rightarrow}C\}$

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

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

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

 $X\acute{e}t \: C {\rightarrow} A : F' {=} \{A {\rightarrow} B, \: B {\rightarrow} C\}$

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

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

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

Vậy 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)

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

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

c) Q3(ABCDEGHIJ)

$$\begin{split} F_3 &= \{BG \rightarrow D; G \rightarrow J; AI \rightarrow C; CE \rightarrow H; BD \rightarrow G; JH \rightarrow A; \ D \rightarrow I \ \} \\ d) \ Q4 &(ABCDEGHIJ) \\ F_4 &= \{BH \rightarrow I; GC \rightarrow A; I \rightarrow J; AE \rightarrow G; D \rightarrow B; I \rightarrow H \} \\ &\qquad \qquad B\grave{a}i \ l\grave{a}m \end{split}$$

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→C không thừa BC→D: Tính BC+ mà không dùng BC→D $BC^{+}=\{BC\}$, không có D nên $BC\rightarrow D$ 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+={BD} không có C nên C không thừa Bỏ B, tính C^+ không dùng BC \rightarrow D mà dùng C \rightarrow D C+={CD} không có B nên B không thừa Vậy phủ tối thiểu của Fmin= $\{A \rightarrow H, AB \rightarrow C, BC \rightarrow D; G \rightarrow B\}$

b) Q2(ABCSXYZ

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

AX→B: Tính AX+ mà không dùng AX→B

AX+={AX}, không có B nên AX→B không thừa

BY→C: Tính BY+ mà không dùng BY→C

BY+={BY}, không có C nên BY→C không thừa

CZ→X: Tính CZ+ mà không dùng CZ→X

CZ+={CZ}, không có X nên CZ→X không thừa

- Xét AX→B:

Bỏ A, Tính X+ không dùng AX→B mà dùng X→B

X+={XB} không có A nên A không thừa

Bỏ X, tính A+ không dùng AX→B mà dùng A→B

A+={AB} không có X nên X không thừa

- Xét BY→C:

Bỏ B, Tính Y+ không dùng BY→C mà dùng Y→C

Y+={YC} không có B nên B không thừa

Bổ Y, tính B^+ không dùng $BY \rightarrow C$ mà dùng $B \rightarrow C$ $B^+=\{BC\}$ không có Y nên Y không thừa Xét $CZ \rightarrow X$:

Bỏ C, Tính Z^+ không dùng $CZ \rightarrow X$ mà dùng $Z \rightarrow X$ $Z^+ = \{ZX\}$ 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⁺ mà không dùng BG→D

BG+={BGJ}, không có D nên BG→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→G: Tính BD⁺ mà không dùng BD→G

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

JH→A: Tính JH⁺ mà không dùng JH→A

JH⁺={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→C mà dùng A→C

A⁺={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 $BD \rightarrow G$ mà dùng $B \rightarrow G$

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 JH→A mà dùng J→A
J⁺={JA} không có H nên H không thừa
Bỏ J, tính H⁺ không dùng JH→A mà dùng H→A
H⁺={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+={BIJH} có H nên H thừa

Bỏ B, tính H⁺ 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

 $V_{ay} Fmin = \{B \rightarrow I; GC \rightarrow A; I \rightarrow J; AE \rightarrow G; D \rightarrow B; I \rightarrow H\}$

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) O(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 → Q đạt 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 → Q không đạt 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 luân: 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 $BCEG = r\tilde{\delta}ng$

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 \rightarrow BC, D \rightarrow E, H \rightarrow 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

	C			
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

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⁺={ NGAY GIO PHONG MONHOC GIAOVIEN }

Mà Q⁺= N⁺ 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_i (những phụ thuộc hàm F được bao trong Q_i)

Bài làm

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

Phụ thuộc $A \rightarrow B$

 $A \in Q_1$

 $B \notin Q_1 \rightarrow không thuộc Q_1$

 $A \notin Q_2 \rightarrow kh\hat{o}ng thu\hat{o}c Q_2$

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

Phụ thuộc $B \rightarrow C$

 $B \notin Q_1$ hoặc $C \notin Q_1 \rightarrow không thuộc <math>Q_1$

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

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

Phụ thuộc $D \rightarrow B$

 $D \in Q_1, B \notin Q_1 \rightarrow không thuộc Q_1$

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

 $D \rightarrow B$ 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 → 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 \rightarrow 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

 $KD^{+}=\{KD\},\ KD^{+}\neq Q^{+}$ 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

Vây 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 dạng chuẩn BC

Ta có C →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 dạng chuẩn 3NF

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

E →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 $f_3:D{\longrightarrow} M$, 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 : $SI^+ = S,I$.

-Theof₁ : $SI \rightarrow DM$ ta thêm được D,M vào bao đóng.

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

 \rightarrow 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.

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

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

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

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

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

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

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:

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

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

Bước 2: Loại bỏ phụ 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^+ trong F': $S^+, I^+ = \{S, I\}$. S^+, I^+ không chứa M, nên S, I không thừa.

 $SD \to M: D \in SD \Rightarrow SD \to M$ suy ra từ $D \to M \Rightarrow$ dư 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 $\{SI \rightarrow M, D \rightarrow M\}$

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

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

 $D, D \rightarrow M$ } 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 $\{SI \to D, D, D\}$

 $SI \rightarrow M$ 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 \Rightarrow 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

 $f_1{:}\;SI \to D \Rightarrow không\;vi\;phạm$

f₃: D \rightarrow M \Rightarrow D không phải là phần của khóa SI \Rightarrow không vi phạm => Đạt

3. 3NF: Với mỗi phụ thuộc $X \to A$, 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 → D => SI là một siêu khoá

 $D \rightarrow M => D,M$ 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 → 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	
Т	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. Lục Văn Chương - 23720391

--1. 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 CUONSACH

SET TINHTRANG = N'Mất trang'

WHERE MATL = 'TL05' AND LANXB = 2 AND SOTHUTU = 2

--2. Xóa tất cả các bản ghi mượn sách của những độc giả thuộc nghề nghiệp sinh viên và đã trả sách.

DELETE MUON_SACH

FROM MUON_SACH M

JOIN DOCGIA D ON M.SOTHE = D.SOTHE

WHERE D.NGHENGHIEP = 'Sinh Viên' AND M.NGAYTRA IS NOT NULL

--3. Tìm tên và loại các tài liệu chưa từng được mượn bởi bất kỳ độc giả nào.

SELECT TENTL, LOAITL

FROM TAILIEU

WHERE MATL NOT IN (

SELECT DISTINCT MATL

FROM MUON_SACH

UNION

SELECT DISTINCT MATL

FROM MUON_BAO_TAPCHI)

--4. 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.

SELECT D.SOTHE, D.TENDG, COUNT(*) AS SoLuongMuon FROM MUON_SACH M

JOIN DOCGIA D ON M.SOTHE = D.SOTHE

WHERE YEAR(M.NGAYMUON) = 2025

GROUP BY D.SOTHE, D.TENDG

HAVING COUNT(*) >= 2

--5. Liệt kê tên cuốn sách,tình trạng và nhà xuất bản cho các cuốn sách có hơn 3 lần mượn.

SELECT TL.TENTL, CS.TINHTRANG, L.NHAXB
FROM CUONSACH CS
JOIN LANXUATBAN_SACH L ON CS.LANXB = L.LANXB
JOIN TAILIEU TL ON L.MATL=TL.MATL
WHERE CS.MATL IN (
SELECT M.MATL
FROM MUON_SACH M
GROUP BY M.MATL
HAVING COUNT(M.MATL) > 3)

2. Nguyễn Hoàng Nam - 23649391

--1. Truy vấn kết nối nhiều bảng:

Liệt kê thông tin tài liệu (MATL, TENTL), tác giả (TENTG), lần xuất bản và giá của các sách có tác giả là "Nguyễn Hoàng Nam". SELECT T.TENTL, T.MATL, TG.TENTG, LXB.LANXB, LXB.GIA FROM TAILIEU T JOIN TACGIA SACH TGS ON T.MATL = TGS.MATL JOIN TACGIA TG ON TGS.MATG = TG.MATG JOIN LANXUATBAN SACH LXB ON T.MATL = LXB.MATL WHERE TG.TENTG = N'Nguyễn Hoàng Nam'; --2.Câu lênh UPDATE Cập nhật tình trang cuốn sách có mã TL01, lần xuất bản 1, số thứ tư 2 thành "Tốt" **UPDATE CUONSACH** SET TINHTRANG = N'Tốt' WHERE MATL = 'TL01' AND LANXB = 1 AND SOTHUTU = 2: --3.Câu lênh DELETE Xóa các tài liệu đã được xuất bản năm 2024 thuộc loại "Báo/Tạp chí". DELETE FROM BAO_TAPCHI WHERE MATL IN (SELECT MATL FROM TAILIEU WHERE LOAITL = N'Báo/Tạp chí' AND MATL IN (SELECT MATL FROM KYXUATBAN_BAO_TAPCHI WHERE NAMXB = 2024); --4. Câu lênh GROUP BY Đếm số lượng tài liệu được mượn theo từng nghề nghiệp của độc giả SELECT DG.NGHENGHIEP, COUNT(MS.SOTHE) AS SoLuongMuon FROM DOCGIA DG JOIN MUON_SACH MS ON DG.SOTHE = MS.SOTHE GROUP BY DG.NGHENGHIEP;

```
--5.Câu lệnh SUBQUERY
Liệt kê thông tin độc giả đã mượn tài liệu có giá cao nhất
SELECT DG.SOTHE, DG.TENDG, DG.NGHENGHIEP
FROM DOCGIA DG
WHERE DG.SOTHE IN (
 SELECT MS.SOTHE
 FROM MUON_SACH MS
 WHERE MS.MATL IN (
   SELECT MATL
   FROM LANXUATBAN_SACH
   WHERE GIA = (SELECT MAX(GIA) FROM LANXUATBAN SACH)
 )
);
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 DISTINCT TL.TENTL, KXB.KYXB, KXB.NAMXB
FROM MUON_BAO_TAPCHI MBT
JOIN KYXUATBAN_BAO_TAPCHI KXB
 ON MBT.MATL = KXB.MATL
 AND MBT.NAMXB = KXB.NAMXB
 AND MBT.KYXB = KXB.KYXB
JOIN TAILIEU TL ON MBT.MATL=TL.MATL
WHERE MONTH(MBT.NGAYMUON) = 3;
```

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

```
UPDATE MUON_BAO_TAPCHI
SET NGAYTRA = GETDATE()
WHERE SOTHE = 'DG01' AND MATL = 'TL06' AND NAMXB = 2022 AND
KYXB = 2 AND NGAYTRA IS NULL;
```

-- 3. Delete: Xoá kỳ xuất bản của những tài liệu thuộc nhà xuất bản Thiếu Nhi DELETE FROM KYXUATBAN_BAO_TAPCHI WHERE MATL IN (SELECT MATL FROM BAO_TAPCHI WHERE NHAXB = N'NXB Thiếu Nhi'

);

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

SELECT DG.TENDG, SUM(LS.GIA) AS TongGiaTriSach
FROM DOCGIA DG

JOIN MUON_SACH MS ON DG.SOTHE = MS.SOTHE

JOIN LANXUATBAN_SACH LS ON MS.MATL = LS.MATL AND
MS.LANXB = LS.LANXB

WHERE DG.PHAI = N'Nam'
GROUP BY DG.TENDG

-- 5. Subquery: Liệt kê độc giả đã mượn sách giá trên 50000.

```
SELECT DISTINCT TENDG
FROM DOCGIA
WHERE SOTHE IN (
SELECT MS.SOTHE
FROM MUON_SACH MS
JOIN LANXUATBAN_SACH LXB ON MS.MATL = LXB.MATL AND
MS.LANXB = LXB.LANXB
WHERE LXB.GIA > 50000
);
```

4. Đào Hoàng Phi - 23671121

--1. Cập nhật tình trạng cuốn sách bị rách thành "Hỏng nặng" nếu mã tài liệu là "TL03' và lần xuất bản là 3

UPDATE CUONSACH

SET TINHTRANG = N'Hông nặng'

WHERE MATL = 'TL03' AND LANXB = 3 AND TINHTRANG = N'Rách';

--2. Tăng giá 10% cho tất cả sách do tác giả sinh trước năm 1980 viết.

UPDATE LANXUATBAN_SACH

SET GIA = GIA * 1.10

WHERE MATL IN (

SELECT DISTINCT tgs.MATL

FROM TACGIA_SACH tgs

JOIN TACGIA tg ON tgs.MATG = tg.MATG

WHERE tg.NAMSINH < 1980

); --3.Xóa các đơn mượn tạp chí đã trả: DELETE FROM MUON_BAO_TAPCHI WHERE NGAYTRA IS NOT NULL;

- --5. Hãy đếm số lần mỗi tài liệu được mượn (sách)
 SELECT MS.MATL, TL.TENTL, COUNT(*) AS SoLanMuon
 FROM MUON_SACH MS
 JOIN TAILIEU TL ON MS.MATL = TL.MATL
 GROUP BY MS.MATL, TL.TENTL
 ORDER BY SoLanMuon DESC;
- --6. Liệt kê các tài liệu có nhiều hơn 2 bản sao (cuốn sách) SELECT TL.MATL, TL.TENTL, COUNT(*) AS SoBanSao FROM CUONSACH CS
 JOIN TAILIEU TL ON CS.MATL = TL.MATL
 GROUP BY TL.MATL, TL.TENTL
 HAVING COUNT(*) > 2;
- --7.Liệt kê tên các tác giả và các tài liệu họ đã viết SELECT TG.TENTG, TL.TENTL FROM TACGIA TG JOIN TACGIA_SACH TGS ON TG.MATG = TGS.MATG JOIN TAILIEU TL ON TGS.MATL = TL.MATL;
- --8.Hãy tạo bảng DANH_GIA_TAILIEU CREATE TABLE DANH_GIA_TAILIEU (ID INT PRIMARY KEY IDENTITY(1,1), SOTHE VARCHAR(10),

```
MATL VARCHAR(10),
 DIEMDANHGIA INT CHECK (DIEMDANHGIA BETWEEN 1 AND 5),
 NHANXET NVARCHAR(255),
 NGAYDANHGIA DATE,
 FOREIGN KEY (SOTHE) REFERENCES DOCGIA(SOTHE),
 FOREIGN KEY (MATL) REFERENCES TAILIEU(MATL)
);
5. Nguyễn Lê Anh Thư - 23664951
--1.Subquery
--Tìm tên tài liêu 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;
```