BỘ CÔNG THƯƠNG TRƯỜNG ĐẠI HỌC CÔNG NGHIỆP TP HỒ CHÍ MINH

KHOA THƯƠNG MẠI ĐIỆN TỬ

____TM ~___



MÔN HỌC: CƠ SỞ DỮ LIỆU

ĐỀ TÀI : QUẢN LÝ HOẠT ĐỘNG CỦA MỘT

TRUNG TÂM ĐẠI HỌC

GVHD: LÊ HỮU HÙNG, NGUYỄN THỊ HOÀI

LÓP: DHTMDT19B

NHÓM: 1

TP. HÒ CHÍ MINH, NGÀY 09 THÁNG 05 NĂM 2025

DANH SÁCH CÁC THÀNH VIÊN NHÓM 1

Mã SV	Họ Tên	Công việc được phân công	Mức độ hoàn thành (%)
23670511	Nguyễn Thành Đạt	Chuyển sang lược đồ quan hệ. Làm bài tập chuẩn hóa câu 3, câu 7 và câu 12, Câu 6 phần tổng hợp. Soạn câu hỏi: 1 Update, 1 Sub query Bài cá nhân: 4 câu bất kỳ Làm Word	100%
23663731	Nguyễn Trọng Khải	Cài đặt Cơ Sở Dữ Liệu, Tạo Database trên SSMS, Làm bài tập chuẩn hóa câu 9, câu 3 và câu 7 phần tổng hợp. Soạn câu hỏi: 1 Truy vấn bảng, 1 Delete, 1 bất kỳ Bài cá nhân: 3 câu bất kỳ	100%

		PowerPoint	
23669191	Lê Thị lành	Xây dựng mô hình ER, ERD Làm bài tập chuẩn hóa câu 2, câu 6, câu 11, câu 5 phần tổng hợp Soạn câu hỏi: 1 group by, 1 sub query Bài cá nhân: 4 câu bất kỳ	100%
22634731	Lê Ngọc Hân	Làm PowerPoint Cài đặt Cơ Sở Dữ Liệu, Tạo Database trên SSMS, Làm bài tập chuẩn hóa câu 4 và câu 8, câu 2 phần tổng hợp Bài cá nhân: 3 câu bất kỳ Làm PowerPoint	100%
23655411	Võ Thuỷ Tiên	Làm bài tập chuẩn hóa câu 1, câu 5, câu 10 và câu 4 phần tổng hợp Soạn câu hỏi: 1update, 1 delete, 1 câu bất kỳ	100%

Bài cá nhân: 3 câu bất kỳ	
Làm PowerPoint	

LÒI CẢM ƠN

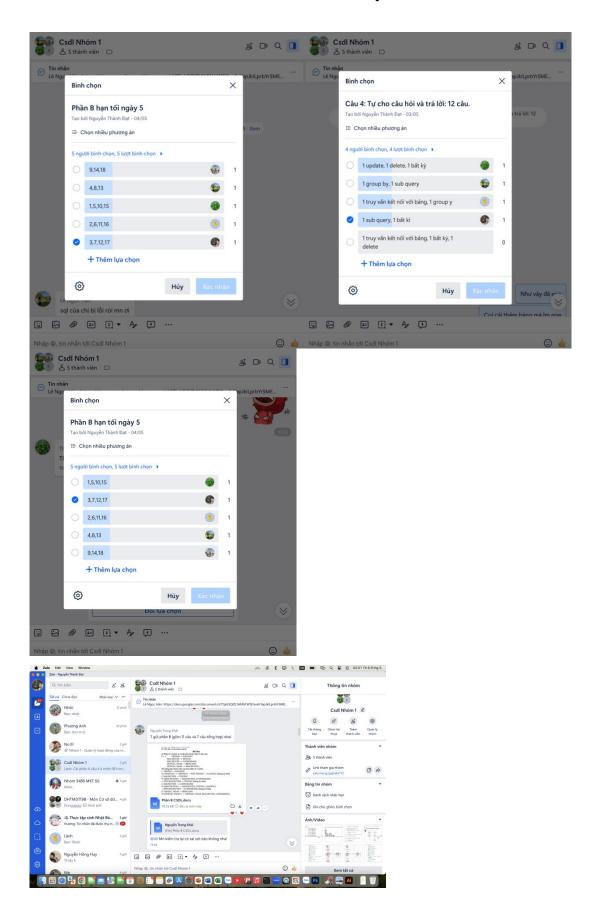
Lời đầu tiên, nhóm chúng em xin bày tỏ lòng biết ơn sâu sắc đến thầy Lê Hữu Hùng và cô Nguyễn Thị Hoài – giảng viên môn Cơ sở dữ liệu, khoa Thương Mại Du Lịch, người đã tận tình truyền đạt những kiến thức quý báu và hướng dẫn chúng em trong suốt quá trình thực hiện bài tiểu luận này. Chúng em cũng xin chân thành cảm ơn thầy đã dành thời gian đọc và xem xét bài tiểu luận, kính mong nhận được những ý kiến đóng góp quý báu từ thầy để bài viết được hoàn thiện hơn.

TP.HCM, tháng 05 năm 2025

Nhóm thực hiện

Nhóm 1

MINH CHỨNG LÀM VIỆC NHÓM



tMŲC LŲC

Phần A - Xây dựng mô hình ER	7
1. Xây dựng mô hình ER7	
Hình 1.1. Sơ đồ ER8	
Hình 1.2. Sơ đồ erd9	
2. Chuyển sang lược đồ quan hệ9	
Hình 1.3. Lược đồ quan hệ có tham chiếu khoá ngoại 10	
3. Cài đặt lược đồ quan hệ vào trong hệ quản trị CttL SQL Server – nhập liệu mỗi bảng ít nhất 5 record10	
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)16	
Phần B - Chuẩn hóa dữ liệu cá nhân	20
Phần C -Bài cá nhân	53

Phần A - Xây dựng mô hình ER Bài tập 1: Quản lý hoạt động của một trung tâm đại học

Qua quá trình khảo sát, điều tra hoạt động của một trung tâm đại học ta rút ra các quy tắc quản lý sau:

- Trung tâm được chia làm nhiều trường và mỗi trường có 1 hiệu trưởng để quản lý nhà trường.
- Một trường chia làm nhiều khoa, mỗi khoa thuộc về một trường.
- Mỗi khoa cung cấp nhiều môn học. Mỗi môn học thuộc về 1 khoa (thuộc quyền quản lý của 1 khoa).
- Mỗi khoa thuê nhiều giáo viên làm việc. Nhưng mỗi **giáo viên** chỉ làm việc cho 1 khoa. Mỗi khoa có 1 chủ nhiệm khoa, đó là một giáo viên.
- Mỗi giáo viên có thể dạy nhiều nhất 4 môn học và có thể không dạy môn học nào.
- Mỗi **sinh viên** có thể học nhiều môn học, nhưng ít nhất là 1 môn. Mỗi môn học có thể có nhiều sinh viên học, có thể không có sinh viên nào.
- Một khoa quản lý nhiều sinh viên chỉ thuộc về một khoa.
- Mỗi giáo viên có thể được cử làm chủ nhiệm của lớp, lớp đó có thể có nhiều nhất 100 sinh viên.

1. Xây dựng mô hình ER

Các thực thể

- TRUNGTAM
- TRUONG
- HIEUTRUONG
- KHOA
- GIAOVIEN
- SINHVIEN
- MONHOC
- LOP

Các thuộc tính của thực thể

- TRUNGTAM Thuộc tính: MaTT, TenTT, DiaChi
- TRUONG Thuôc tính: MaTruong, TenTruong, DiaChi, MaHT, MaTT
- HIEUTRUONG Thuộc tính: MaHT, TenHT, SDT, MaTruong
- KHOA Thuộc tính: MaKhoa, TenKhoa, NgTLap, MaTruong,

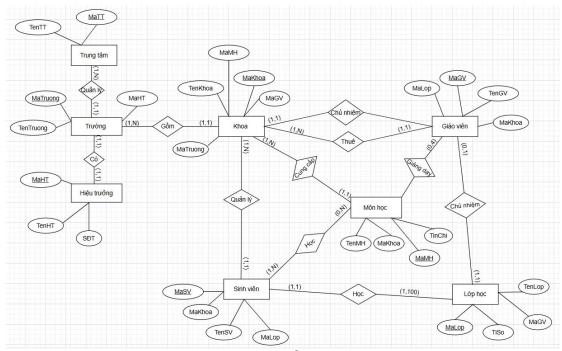
ChuNhiemKhoa

- GIAOVIEN Thuộc tính: MaGV, TenGV, NgaySinh, GioiTinh, DiaChi, SDT, Luong, MaKhoa
- SINHVIEN Thuộc tính: MaSV, HoTen, NgaySinh, GioiTinh, DiaChi, SDT, MaLop, MaGV_ChuNhiem
 - MONHOC Thuộc tính: MaMH, TenMH, SoTinChi, MaKhoa
 - LOP Thuôc tính: MaLop, TenLop, SiSo, MaGV ChuNhiem

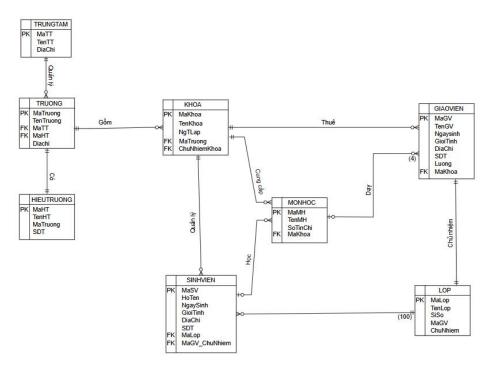
Các quan hệ

- Quản lý - Quan hệ giữa TRUNGTAM và TRUONG (1:N)

- Gồm Quan hệ giữa TRUONG và KHOA (1:N)
- Có Quan hệ giữa TRUONG và HIEUTRUONG (1:1)
- Thuê Quan hệ giữa KHOA và GIAOVIEN (1:N)
- Cung cấp Quan hệ giữa KHOA và MONHOC (1:N)
- Quản lý Quan hệ giữa KHOA và SINHVIEN (1:N)
- Chủ nhiệm Quan hệ giữa GIAOVIEN và LOP (1:1)
- Giảng dạy Quan hệ giữa GIAOVIEN và MONHOC (N:M)
- Học Quan hệ giữa SINHVIEN và MONHOC (N:M)



Hình 1.1. Sơ dồ ER



Hình 1.2. Sơ đồ erd

2. Chuyển sang lược đồ quan hệ

TRUNGTAM (MaTT, TenTT, DiaChi)

TRUONG (MaTruong, TenTruong, DiaChi, MaHT, MaTT)

HIEUTRUONG (MaHT, TenHT, SDT, MaTruong)

KHOA (MaKhoa, TenKhoa, NgTLap, MaTruong, ChuNhiemKhoa)

MONHOC (MaMH, TenMH, SoTinChi, MaKhoa)

GIAOVIEN (<u>MaGV</u>, TenGV, NgaySinh, GioiTinh, DiaChi, SDT, Luong, MaKhoa)

LOP (MaLop, TenLop, SiSo, MaGV ChuNhiem)

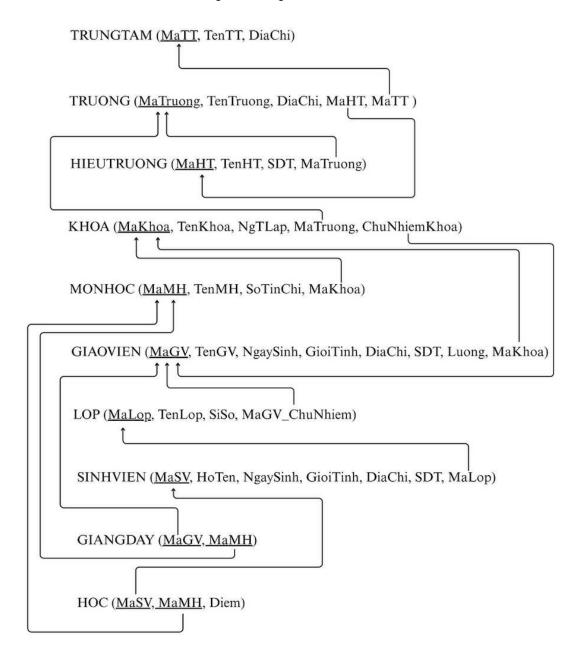
SINHVIEN (MaSV, HoTen, NgaySinh, GioiTinh, DiaChi, SDT, MaLop)

GIANGDAY (MaGV, MaMH)

HOC (MaSV, MaMH, Diem)

- * Thiết kế này đảm bảo tất cả các quy tắc quản lý:
- Mỗi trường có nhiều khoa, mỗi khoa thuộc một trường
- Mỗi khoa cung cấp nhiều môn học, mỗi môn học thuộc một khoa
- Mỗi khoa thuê nhiều giáo viên, mỗi giáo viên chỉ làm việc cho một khoa
- Mỗi khoa có một chủ nhiệm khoa là một giáo viên
- Mỗi giáo viên dạy tối đa 4 môn học
- Mỗi sinh viên học ít nhất 1 môn học

- Mỗi khoa quản lý nhiều sinh viên, mỗi sinh viên thuộc về một khoa
- Giáo viên làm chủ nhiệm lớp, mỗi lớp có tối đa 100 sinh viên



Hình 1.3. Lược đồ quan hệ có tham chiếu khoá ngoại

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

```
--TẠO CƠ SỞ DỮ LIỆU
CREATE DATABASE QuanLyTrungTamDH
ON PRIMARY (
NAME = 'QuanLyTrungTamDH_DATA',
FILENAME = 'E:\QuanLyTrungTamDH.mdf',
SIZE = 4048KB,
```

```
MAXSIZE = 10240KB,
 FILEGROWTH = 20\%
LOG ON (
 NAME = 'QuanLyTrungTamDH LOG',
 FILENAME = 'E:\QuanLyTrungTamDH log.ldf,
 SIZE = 1024KB,
 MAXSIZE = 10240KB,
 FILEGROWTH = 10\%)
-- TAO BẢNG CƠ SỞ DỮ LIÊU
USE QuanLyTrungTamDH
GO
-- Tạo bảng TRUNGTAM
CREATE TABLE TRUNGTAM (
     MaTT NVARCHAR(10) PRIMARY KEY,
     TenTT NVARCHAR(100),
     DiaChi NVARCHAR(200) )
GO
-- Tao bảng TRUONG
CREATE TABLE TRUONG (
     MaTruong NVARCHAR(10) PRIMARY KEY,
     TenTruong NVARCHAR(100),
     DiaChi NVARCHAR(200),
     MaHT NVARCHAR(10),
     MaTT NVARCHAR(10),
    FOREIGN KEY (MaTT) REFERENCES TRUNGTAM(MaTT)
GO
-- Tạo bảng HIEUTRUONG
CREATE TABLE HIEUTRUONG (
     MaHT NVARCHAR(10) PRIMARY KEY,
     TenHT NVARCHAR(100),
     SDT NVARCHAR(15),
     MaTruong NVARCHAR(10)
     FOREIGN KEY (MaTruong) REFERENCES TRUONG(MaTruong))
GO
-- Cập nhật bảng TRUONG để thêm khóa ngoại đến HIEUTRUONG
ALTER TABLE TRUONG ADD CONSTRAINT FK TRUONG HIEUTRUONG
FOREIGN KEY (MaHT) REFERENCES HIEUTRUONG(MaHT)
GO
-- Tạo bảng GIAOVIEN trước vì KHOA có tham chiếu đến GIAOVIEN
(ChuNhiemKhoa)
```

```
CREATE TABLE GIAOVIEN (
     MaGV NVARCHAR(10) PRIMARY KEY,
     TenGV NVARCHAR(100),
     NgaySinh DATE,
     GioiTinh NVARCHAR(10),
     DiaChi NVARCHAR(200),
     SDT NVARCHAR(15),
     Luong DECIMAL(18,2))
GO
-- Tạo bảng KHOA
CREATE TABLE KHOA (
     MaKhoa NVARCHAR(10) PRIMARY KEY,
     TenKhoa NVARCHAR(100),
     NgTLap DATE,
     MaTruong NVARCHAR(10),
     ChuNhiemKhoa NVARCHAR(10),
     FOREIGN KEY (MaTruong) REFERENCES TRUONG(MaTruong),
     FOREIGN KEY (ChuNhiemKhoa) REFERENCES GIAOVIEN(MaGV) )
GO
-- Cập nhật GIAOVIEN để thêm khóa ngoại MaKhoa sau khi KHOA đã được tạo
ALTER TABLE GIAOVIEN ADD MaKhoa CHAR(10), CONSTRAINT
FK GIAOVIEN KHOA FOREIGN KEY (MaKhoa) REFERENCES KHOA(MaKhoa)
GO
-- Tao bảng MONHOC
CREATE TABLE MONHOC (
     MaMH NVARCHAR(10) PRIMARY KEY,
     TenMH NVARCHAR(100),
     SoTinChi INT,
     MaKhoa NVARCHAR(10),
     FOREIGN KEY (MaKhoa) REFERENCES KHOA(MaKhoa) )
GO
-- Tao bảng LOP
CREATE TABLE LOP (
     MaLop NVARCHAR(10) PRIMARY KEY,
     TenLop NVARCHAR(100),
     SiSo INT.
     MaGV ChuNhiem NVARCHAR(10),
     FOREIGN KEY (MaGV ChuNhiem) REFERENCES GIAOVIEN(MaGV) )
```

GO

```
-- Thêm cột và liên kết khóa ngoại tham chiếu từ bảng LOP đến cột MaKhoa của bảng
KHOA
ALTER TABLE LOP ADD MaKhoa CHAR(10)
ALTER TABLE LOP ADD CONSTRAINT FK LOP KHOA FOREIGN KEY (MaKhoa)
REFERENCES KHOA (MaKhoa)
GO
-- Tạo bảng SINHVIEN
CREATE TABLE SINHVIEN (
     MaSV NVARCHAR(10) PRIMARY KEY,
     HoTen NVARCHAR(100),
     NgaySinh DATE,
     GioiTinh NVARCHAR(10),
     DiaChi NVARCHAR(200),
     SDT NVARCHAR(15),
     MaLop NVARCHAR(10),
     FOREIGN KEY (MaLop) REFERENCES LOP(MaLop) )
GO
-- Tạo bảng GIANGDAY (bảng liên kết nhiều-nhiều giữa GIAOVIEN và MONHOC)
CREATE TABLE GIANGDAY (
     MaGV NVARCHAR(10),
     MaMH NVARCHAR(10),
     PRIMARY KEY (MaGV, MaMH),
     FOREIGN KEY (MaGV) REFERENCES GIAOVIEN(MaGV),
     FOREIGN KEY (MaMH) REFERENCES MONHOC(MaMH) )
GO
-- Tạo bảng HOC
CREATE TABLE HOC (
     MaSV CHAR(10) NOT NULL,
     MaMH CHAR(10) NOT NULL,
     Diem DECIMAL(4,2),
     PRIMARY KEY (MaSV, MaMH),
     FOREIGN KEY (MaSV) REFERENCES SINHVIEN(MaSV),
     FOREIGN KEY (MaMH) REFERENCES MONHOC(MaMH) )
GO
-- THÊM RECORDS
-- 1. Thông tin TRUNGTAM
INSERT INTO TRUNGTAM (MaTT, TenTT, DiaChi) VALUES
('TT01', N'Trung tâm Đào tạo Công nghệ', N'12 Nguyễn Văn Bảo, TP.HCM'),
('TT02', N'Trung tâm Đào tạo Kinh tế', N'254 Nguyễn Trãi, Hà Nội'),
('TT03', N'Trung tâm Giáo dục và Phát triển', N'45 Lê Lợi, Đà Nẵng'),
('TT04', N'Trung tâm Nghiên cứu Khoa học', N'67 Hùng Vương, Huế'),
('TT05', N'Trung tâm Sư phạm', N'89 Trần Hưng Đạo, Cần Thơ')
```

GO

-- 2. Thông tin HIEUTRUONG

INSERT INTO HIEUTRUONG (MaHT, TenHT, SDT, MaTruong) VALUES ('HT01', N'ThS. Trần Quốc Việt', '0911111111', NULL), ('HT02', N'TS. Lê Thị Kim Oanh', '0922222222', NULL), ('HT03', N'PGS. Nguyễn Văn Hòa', '0933333333', NULL), ('HT04', N'TS. Phạm Hồng Sơn', '0944444444', NULL), ('HT05', N'ThS. Đỗ Thị Minh Thư', '095555555', NULL) GO

-- 3. Thông tin TRUONG

INSERT INTO TRUONG (MaTruong, TenTruong, DiaChi, MaHT, MaTT) VALUES ('T01', N'ĐH Công nghiệp TP.HCM', N'12 Nguyễn Văn Bảo, TP.HCM', 'HT01', 'TT01'), ('T02', N'ĐH Kinh tế Quốc dân', N'254 Nguyễn Trãi, Hà Nội', 'HT02', 'TT02'), ('T03', N'ĐH Sư phạm Đà Nẵng', N'45 Lê Lợi, Đà Nẵng', 'HT03', 'TT03'), ('T04', N'ĐH Khoa học Huế', N'67 Hùng Vương, Huế', 'HT04', 'TT04'), ('T05', N'ĐH Cần Thơ', N'89 Trần Hưng Đạo, Cần Thơ', 'HT05', 'TT05') GO

-- Cập nhật MaTruong cho HIEUTRUONG

UPDATE HIEUTRUONG SET MaTruong = 'T01' WHERE MaHT = 'HT01' UPDATE HIEUTRUONG SET MaTruong = 'T02' WHERE MaHT = 'HT02' UPDATE HIEUTRUONG SET MaTruong = 'T03' WHERE MaHT = 'HT03' UPDATE HIEUTRUONG SET MaTruong = 'T04' WHERE MaHT = 'HT04' UPDATE HIEUTRUONG SET MaTruong = 'T05' WHERE MaHT = 'HT05' GO

-- 4. Thông tin GIAOVIEN chủ nhiệm khoa

INSERT INTO GIAOVIEN (MaGV, TenGV, NgaySinh, GioiTinh, DiaChi, SDT, Luong, MaKhoa) VALUES

('GV01', N'ThS. Nguyễn Văn Tùng', '1980-05-12', N'Nam', N'TP.HCM', '09011111111', 20000000, NULL),

('GV02', N'ThS. Phạm Thị Hạnh', '1982-03-10', N'Nữ', N'Hà Nội', '0902222222', 19000000, NULL),

('GV03', N'TS. Trần Quốc Cường', '1979-07-19', N'Nam', N'Đà Nẵng', '0903333333', 21000000, NULL),

('GV04', N'ThS. Đinh Thị Trang', '1985-11-11', N'Nữ', N'Huế', '0904444444', 18500000, NULL),

('GV05', N'PGS. Vũ Hồng Quân', '1981-09-09', N'Nam', N'Cần Thơ', '0905555555', 22000000, NULL) GO

-- 5. Thông tin KHOA

INSERT INTO KHOA (MaKhoa, TenKhoa, NgTLap, MaTruong, ChuNhiemKhoa) VALUES

('K01', N'Công nghệ Thông tin', '2000-01-01', 'T01', 'GV01'),

('K02', N'Kinh tế', '2001-03-03', 'T02', 'GV02'), ('K03', N'Ngoại ngữ', '2002-05-05', 'T03', 'GV03'), ('K04', N'Kỹ thuật', '2003-07-07', 'T04', 'GV04'), ('K05', N'Sư phạm', '2004-09-09', 'T05', 'GV05') GO

-- Thông tin GIAOVIEN giảng dạy

INSERT INTO GIAOVIEN (MaGV, TenGV, NgaySinh, GioiTinh, DiaChi, SDT, Luong, MaKhoa) VALUES

('GV06', N'ThS. Lê Thị Thu Hà', '1986-06-01', N'Nữ', N'TP.HCM', '0906666666', 18000000, 'K01'),

('GV07', N'ThS. Nguyễn Minh Nhật', '1984-08-20', N'Nam', N'Hà Nội', '0907777777', 18500000, 'K02'),

('GV08', N'ThS. Bùi Thanh Tâm', '1987-10-15', N'Nữ', N'Đà Nẵng', '0908888888', 18200000, 'K03'),

('GV09', N'TS. Hồ Văn Dũng', '1983-12-12', N'Nam', N'Huế', '090999999', 19000000, 'K04'), ('GV10', N'ThS. Võ Thị Kim Ngân', '1990-04-04', N'Nữ', N'Cần Thơ', '0910000000', 17500000, 'K05')
GO

-- Cập nhật MaKhoa cho GIAOVIEN chủ nhiệm

UPDATE GIAOVIEN SET MaKhoa = 'K01' WHERE MaGV = 'GV01' UPDATE GIAOVIEN SET MaKhoa = 'K02' WHERE MaGV = 'GV02' UPDATE GIAOVIEN SET MaKhoa = 'K03' WHERE MaGV = 'GV03' UPDATE GIAOVIEN SET MaKhoa = 'K04' WHERE MaGV = 'GV04' UPDATE GIAOVIEN SET MaKhoa = 'K05' WHERE MaGV = 'GV05' GO

-- 6. Thông tin MONHOC

INSERT INTO MONHOC (MaMH, TenMH, SoTinChi, MaKhoa) VALUES ('MH01', N'Lập trình C++', 3, 'K01'), ('MH02', N'Kinh tế học vi mô', 3, 'K02'), ('MH03', N'Giao tiếp tiếng Anh', 2, 'K03'), ('MH04', N'Cơ học công trình', 3, 'K04'), ('MH05', N'Tâm lý học giáo dục', 2, 'K05') GO

-- 7. Thông tin LOP

INSERT INTO LOP (MaLop, TenLop, SiSo, MaGV_ChuNhiem, MaKhoa) VALUES ('L01', N'Lóp CNTT 1', 45, 'GV06', 'K01'), ('L02', N'Lóp Kinh tế 1', 40, 'GV07', 'K02'), ('L03', N'Lóp Ngoại ngữ 1', 38, 'GV08', 'K03'), ('L04', N'Lóp Kỹ thuật 1', 35, 'GV09', 'K04'), ('L05', N'Lóp Sư phạm 1', 42, 'GV10', 'K05') GO

-- 8. Thông tin SINHVIEN

INSERT INTO SINHVIEN (MaSV, HoTen, NgaySinh, GioiTinh, DiaChi, SDT, MaLop) VALUES

('SV01', N'Nguyễn Văn A', '2003-01-01', N'Nam', N'TP.HCM', '0981111111', 'L01'),

('SV02', N'Trần Thị B', '2003-02-02', N'Nữ', N'Hà Nội', '0982222222', 'L02'),

('SV03', N'Lê Văn C', '2003-03-03', N'Nam', N'Đà Nẵng', '0983333333', 'L03'),

('SV04', N'Phạm Thị D', '2003-04-04', N'Nữ', N'Huế', '0984444444', 'L04'),

('SV05', N'Đỗ Văn E', '2003-05-05', N'Nam', N'Cần Thơ', '0985555555', 'L05') GO

-- 9. Thông tin GIANGDAY

INSERT INTO GIANGDAY (MaGV, MaMH) VALUES

('GV06', 'MH01'),

('GV07', 'MH02'),

('GV08', 'MH03'),

('GV09', 'MH04'),

('GV10', 'MH05')

GO

-- 10. Thông tin HOC

INSERT INTO HOC (MaSV, MaMH, Diem) VALUES

('SV01', 'MH01', 8.5),

('SV02', 'MH02', 7.0),

('SV03', 'MH03', 9.0),

('SV04', 'MH04', 6.5),

('SV05', 'MH05', 8.0)

GO

- 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)
- -- Câu 1: Liệt kê các khoa có từ 2 giáo viên trở lên, gồm MaKhoa, TenKhoa, và số lượng giáo viên.

SELECT K.MaKhoa, K.TenKhoa, COUNT(GV.MaGV) AS SoLuongGV

FROM KHOA K

JOIN GIAOVIEN GV

ON K.MaKhoa = GV.MaKhoa

GROUP BY K.MaKhoa, K.TenKhoa

HAVING COUNT(GV.MaGV) >= 2

GO

-- Câu 2: Tìm các giáo viên có giảng dạy ít nhất 1 môn thuộc khoa Công nghệ Thông tin, gồm MaGV, TenGV.

SELECT GV.MaGV, GV.TenGV

```
FROM GIAOVIEN GV
```

WHERE EXISTS (

SELECT GD.MaGV FROM GIANGDAY GD

JOIN MONHOC MH ON GD.MaMH = MH.MaMH

JOIN KHOA K ON MH.MaKhoa = K.MaKhoa

WHERE GD.MaGV = GV.MaGV AND K.TenKhoa = N'Công nghệ Thông tin')

GO

-- Câu 3: Tìm các giáo viên có mức lương cao hơn mức lương trung bình của khoa mà họ đang giảng dạy.

SELECT GV.MaGV, GV.TenGV, GV.Luong, K.TenKhoa

FROM GIAOVIEN GV

JOIN KHOA K ON GV.MaKhoa = K.MaKhoa

WHERE GV.Luong > (

SELECT AVG(Luong)

FROM GIAOVIEN

WHERE MaKhoa = GV.MaKhoa)

ORDER BY K.TenKhoa, GV.Luong DESC

GO

-- Câu 4: Cập nhật số điện thoại cho hiệu trưởng của trường Đại học Công nghiệp TP.HCM.

UPDATE HIEUTRUONG

SET SDT =N '0966666666'

WHERE MaHT IN (

SELECT HT.MaHT

FROM HIEUTRUONG HT

JOIN TRUONG T ON HT.MaHT = T.MaHT

WHERE T.TenTruong = N'ĐH Công nghiệp TP.HCM')

GO

-- Câu 5: Liệt kê sinh viên Nam thuộc khoa Công nghệ thông tin học lớp CNTT 1.

SELECT SV.MaSV, SV.HoTen, SV.NgaySinh, SV.DiaChi, SV.SDT, L.TenLop, K.TenKhoa

FROM SINHVIEN SV

INNER JOIN LOP L ON SV.MaLop = L.MaLop

INNER JOIN KHOA K ON L.MaKhoa = K.MaKhoa

WHERE SV.GioiTinh = N'Nam'

AND K.TenKhoa = N'Công nghệ Thông tin'

AND L.TenLop = N'Lóp CNTT 1'

-- Câu 6: Cho biết tên các khoa không có giảng viên nào dạy trên 10 lớp

SELECT K.TenKhoa, K.MaKhoa

FROM KHOA K

WHERE K.MaKhoa NOT IN (

SELECT DISTINCT GV.MaKhoa

FROM GIAOVIEN GV

JOIN GIANGDAY GD ON GV.MaGV = GD.MaGV

GROUP BY GV.MaGV, GV.MaKhoa

HAVING COUNT(GD.MaMH) > 10)

ORDER BY K.TenKhoa

-- Câu 7: Xóa các trường không có khoa nào quản lý.

DELETE FROM TRUONG

WHERE MaTruong NOT IN (

SELECT DISTINCT MaTruong

FROM KHOA

WHERE MaTruong IS NOT NULL)

AND MaTruong IN (

SELECT T.MaTruong

FROM TRUONG T

LEFT JOIN KHOA K ON T.MaTruong = K.MaTruong

GROUP BY T.MaTruong

HAVING COUNT(K.MaKhoa) = 0)

GO

-- Câu 8: Cập nhật lương tăng 10% cho giáo viên là chủ nhiệm khoa và dạy môn có số tín chỉ >= 3 tại các trường ở TP.HCM.

```
UPDATE GIAOVIEN
SET Luong = Luong * 1.1
WHERE MaGV IN (
     SELECT GV.MaGV
     FROM GIAOVIEN GV
     JOIN KHOA K ON GV.MaGV = K.ChuNhiemKhoa
     JOIN TRUONG T ON K.MaTruong = T.MaTruong
     JOIN GIANGDAY GD ON GV.MaGV = GD.MaGV
     JOIN MONHOC MH ON GD.MaMH = MH.MaMH
     WHERE T.DiaChi LIKE N'%TP.HCM%'
     AND MH.SoTinChi \geq 3)
GO
-- Câu 9: Tìm giáo viên có lương cao nhất mỗi khoa.
SELECT K.TenKhoa, GV.TenGV, GV.Luong
FROM GIAOVIEN GV
JOIN KHOA K ON GV.MaKhoa = K.MaKhoa
WHERE GV.Luong = (
     SELECT MAX(Luong)
     FROM GIAOVIEN
     WHERE MaKhoa = GV.MaKhoa)
ORDER BY GV.Luong DESC
GO
-- Câu 10: Hãy liệt kê mã và tên giáo viên kèm theo tên môn học họ đang
giảng dạy.
SELECT GV.MaGV, GV.TenGV, MH.TenMH
FROM GIAOVIEN GV
JOIN GIANGDAY GD ON GV.MaGV = GD.MaGV
```

JOIN MONHOC MH ON GD.MaMH = MH.MaMH GO

-- Câu 11: Xóa các môn học không có giáo viên nào giảng dạy.

DELETE FROM MONHOC

WHERE MaMH NOT IN (SELECT DISTINCT MaMH FROM GIANGDAY) GO

-- Câu 12: Tìm mã và tên các khoa có số lượng sinh viên lớn hơn 50 người.

SELECT K.MaKhoa, K.TenKhoa FROM KHOA K JOIN LOP L ON L.MaKhoa = K.MaKhoa JOIN SINHVIEN SV ON SV.MaLop = L.MaLop GROUP BY K.MaKhoa, K.TenKhoa HAVING COUNT(SV.MaSV) > 50 GO

Phần B - Chuẩn hóa dữ liệu cá nhân

Bài cá nhân: Lê Thị Lành

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}

 $X=\{B,D\}, X^+=?$

AB→C: Có B không có A \Rightarrow không dùng được AB \rightarrow C

 $C \rightarrow A$: Không có B, D \Rightarrow không dùng được C \rightarrow A

BC \rightarrow D: Có B không có C \Rightarrow không dùng được BC \rightarrow D

ACD→B: Có D không có A,C ⇒ không dùng được ACD→B

 $D \rightarrow EG$: Có $D \Rightarrow \text{thêm } E, G \Rightarrow X^{+} = \{B,D,E,G\}$

BE \rightarrow C: Có B,E \Rightarrow thêm C \Rightarrow X⁺= {B,C,D,E,G}

CG→BD: Có C,G ⇒ thêm B,D mà B,D đã có

 $CE \rightarrow AG: C\acute{o} C,E \Rightarrow thêm A,G mà G c\'{o} r\"{o}i thêm A \Rightarrow X^{+}= \{A,B,C,D,E,G\}$

Không còn gì mới để thêm

 $V_{ay} X^{+} = \{A,B,C,D,E,G\}$

 $Y = \{C,G\}, Y^+ = ?$

 $AB \rightarrow C$: Không có $A,B \Rightarrow$ không dùng được $AB \rightarrow C$

 $C \rightarrow A$: Có $C \Rightarrow$ thêm $A \Rightarrow Y^{+} = \{A,C,G\}$

 $BC \rightarrow D$: Có C không có $B \Rightarrow$ không dùng được $BC \rightarrow D$

ACD→B: Có A,C không có D ⇒ không dùng được ACD→B

 $D \rightarrow EG$: Không có $D \Rightarrow$ không dùng được $D \rightarrow EG$

 $BE \rightarrow C$: Không có $B,E \Rightarrow$ không dùng được $BE \rightarrow C$

 $CG \rightarrow BD$: Có C,G \Rightarrow thêm B,D \Rightarrow Y⁺= {A,B,C,D,G}

 $CE \rightarrow AG$: Không có $E \Rightarrow$ không dùng được $CE \rightarrow AG$

Lập lại vì có thêm thuộc tính mới

 $AB \rightarrow C$: Có $A,B \Rightarrow thêm C \Rightarrow dã có C$

 $BC \rightarrow D$: Có B,C \Rightarrow thêm D \Rightarrow đã có D

 $ACD \rightarrow B$: Có A,B,C ⇒ thêm B ⇒ đã có B

 $D \rightarrow EG: Cor D \Rightarrow thêm E,G mà G cor rồi nên thêm E \Rightarrow Y^{+} = \{A,B,C,D,E,G\}$

Không còn gì mới để thêm

 $V\hat{a}y Y^{+} = \{A,B,C,D,E,G\}$

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

Loại khỏi F các phụ thuộc hàm có vế trái dư thừa.

F thoa:
$$F = \{ f_1: C \rightarrow T; f_2: HR \rightarrow C; f_3: HT \rightarrow R; f_4: CS \rightarrow G; f_5: HS \rightarrow R \}$$

Xét:

Loại
$$f_1: C \rightarrow T$$
, $F' = \{ f_2: HR \rightarrow C; f_3: HT \rightarrow R; f_4: CS \rightarrow G; f_5: HS \rightarrow R \}$

 $C^+ = \{C\}$; C không sinh ra T trong F' \Rightarrow Không loại được

Loại
$$f_2: HR \rightarrow C, F' = \{ f_1: C \rightarrow T; f_3: HT \rightarrow R; f_4: CS \rightarrow G; f_5: HS \rightarrow R \}$$

HR+ = {H,R}; HR không sinh ra C trong F' ⇒ Không loại được

Loại
$$f_3$$
: HT \rightarrow R, F'={ f_1 : C \rightarrow T; f_2 : HR \rightarrow C; f_4 : CS \rightarrow G; f_5 : HS \rightarrow R}

 $HT^+ = \{H, T\} HT$ không sinh ra R trong $F' \Rightarrow$ Không loại được

$$Loại \ f_4: \ CS \rightarrow G, \ F' = \{ \ f_1: \ C \rightarrow T; \ f_2: \ HR \rightarrow C; \ f_3: \ HT \rightarrow R; \ f_5: \ HS \rightarrow R \}$$

 $\mathrm{CS^{\scriptscriptstyle +}} = \{\mathrm{C,S,T}\}$ CS không sinh ra G trong F' \Rightarrow Không loại được

$$Loại \ f_5 \colon HS \to R, F' = \{ \ f_1 \colon C \to T; \ f_2 \colon HR \to C; \ f_3 \colon HT \to R; \ f_4 \colon CS \to G \}$$

$$HS^+ = \{H,S\}$$
 HS không sinh ra R trong F' \Rightarrow Không loại được

Vậy phủ tối thiểu của F là Fmin={ f₁: C \rightarrow T; f₂: HR \rightarrow C; f₃: HT \rightarrow R; f₄: CS \rightarrow G; f₅: HS \rightarrow R}

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

a) Q1(ABCDEGH)

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

Loại A
$$\rightarrow$$
 H, F₁'={AB \rightarrow C, BC \rightarrow D, G \rightarrow B}

 A^+ không sinh ra H trong $F_1' \Rightarrow$ Không loại được

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

 $AB^+ = \{A,B,H\}$; AB không sinh ra C trong $F_1' \Rightarrow$ Không loại được

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

 $BC^+ = \{B,C\}$; BC không sinh ra D trong $F_1' \Rightarrow$ Không loại được

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

 G^+ không sinh ra B trong $F_1' \Rightarrow$ Không loại được

Vây phủ tối thiểu là $F_1'min = \{A \rightarrow H, AB \rightarrow C, BC \rightarrow D, G \rightarrow B\}$

b) Q2(ABCSXYZ)

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

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

 $S^+ = \{S,B\}$; S không sinh ra A trong $F_2' \Rightarrow$ Không loại được

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

 $AX^+ = \{A,X\}$; AX không sinh ra B trong $F_2' \Rightarrow$ Không loại được

Loai S
$$\rightarrow$$
B, F₂'={S \rightarrow A;AX \rightarrow B;BY \rightarrow C;CZ \rightarrow X}

 $S^+ = \{S,A\}$; S không sinh ra B trong $F_2' \Rightarrow$ Không loại được

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

 $BY^+ = \{B,Y\}$; BY không sinh ra C trong $F_2' \Rightarrow$ Không loại được

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

 $CZ^+ = \{C,Z\}; CZ \text{ không sinh ra } X \text{ trong } F_2' \Rightarrow \text{Không loại được}$

Vậy phủ tối thiểu là $F_2min = \{S \rightarrow A; AX \rightarrow B; S \rightarrow B; BY \rightarrow C; CZ \rightarrow X\}$

c) Q3(ABCDEGHIJ)

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

Loai BG
$$\rightarrow$$
D, F₃'={G \rightarrow J;AI \rightarrow C;CE \rightarrow H;BD \rightarrow G;JH \rightarrow A; D \rightarrow I}

 $BC^+ = \{B,C\}$; BC không sinh ra D trong $F_3' \Rightarrow$ Không loại được

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

 $G^+ = \{G\}$; G không sinh ra J trong $F_3' \Rightarrow$ Không loại được

Loại AI
$$\rightarrow$$
C, F₃'={BG \rightarrow D;G \rightarrow J;CE \rightarrow H;BD \rightarrow G;JH \rightarrow A; D \rightarrow I}

 $AI^+ = \{A,I\}$; AI không sinh ra C trong $F_3' \Rightarrow$ Không loại được

Loại CE
$$\rightarrow$$
H, F₃'={BG \rightarrow D;G \rightarrow J;AI \rightarrow C;BD \rightarrow G;JH \rightarrow A; D \rightarrow I}

 $CE^+ = \{C,E\}$; CE không sinh ra H trong $F_3' \Rightarrow$ Không loại được

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

 $BD^+ = \{B,D,I\}$; BD không sinh ra G trong $F_3' \Rightarrow$ Không loại được

Loại JH
$$\rightarrow$$
A, F₃'={BG \rightarrow D;G \rightarrow J;AI \rightarrow C;CE \rightarrow H;BD \rightarrow G;D \rightarrow I}

 $JH^+ = \{B,H\}$; JH không sinh ra A trong $F_3' \Rightarrow$ Không loại được

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

 $D^+ = \{D\}$; D không sinh ra I trong $F_3' \Rightarrow$ Không loại được

Vậy phủ tối thiểu là $F_3min=\{BG\to D; G\to J; AI\to C; CE\to H; BD\to G; JH\to A; D\to I\}$

d) Q4(ABCDEGHIJ)

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

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

 $BH^+ = \{B,H\}$; BH không sinh ra I trong $F_4' \Rightarrow$ Không loại được

Loại GC
$$\rightarrow$$
A, F₄'={BH \rightarrow I;I \rightarrow J;AE \rightarrow G;D \rightarrow B;I \rightarrow H}

 $GC^+ = \{G,C\}$; GC không sinh ra A trong $F_4' \Rightarrow$ Không loại được

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

 $I^+ = \{I,H\}$; I không sinh ra J trong $F_4' \Rightarrow$ Không loại được

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

 $AE^+ = \{A,E\}$; AE không sinh ra G trong $F_4' \Rightarrow$ Không loại được

Loai D
$$\rightarrow$$
B, F₄'={BH \rightarrow I;GC \rightarrow A;I \rightarrow J;AE \rightarrow G;I \rightarrow H}

 $D^+ = \{D\}$; D không sinh ra B trong $F_4' \Rightarrow$ Không loại được

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

 $I^+ = \{I,J\}$; I không sinh ra H trong $F_4' \Rightarrow$ Không loại được

Vậy phủ tối thiểu là $F_4min = \{BH \rightarrow I; GC \rightarrow A; I \rightarrow J; AE \rightarrow G; D \rightarrow B; I \rightarrow H\}$

7/ (Câu tổng hợp) 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

Ta có

$$E \rightarrow C \text{ và } C \rightarrow D \Rightarrow E \rightarrow D \text{ (Bắc cầu)}$$

$$E \rightarrow D \Rightarrow EH \rightarrow DH$$
 (chèn H)

$$CK \rightarrow E va CK \rightarrow H \Rightarrow CK \rightarrow EH (Hop)$$

$$E \rightarrow C \Rightarrow EK \rightarrow CK \text{ (chèn K)}$$

$$CK \rightarrow EH \text{ và } EH \rightarrow DH \Rightarrow CK \rightarrow DH \text{ (Bắc cầu)}$$

$$EK \rightarrow CK \text{ và } CK \rightarrow DH \Rightarrow EK \rightarrow DH \text{ (Bắc cầu)}$$

b) Tìm tất cả các khóa của Q.

Vế trái: CK,C,E

Vế phải: H,D,C,G,E

$$TN = \{K\}$$

$$TG = \{C, E\}$$

Thử với K

 $K^+ = \{K\}$: Không sinh gì thêm \rightarrow không phải khóa

Thử với {K,C}

$$KC^+ = \{K,C,D,H,E,G\} \rightarrow \{K,C\}$$
 là một khóa

Thử với {K,E}

$$KE^{\scriptscriptstyle +} = \{K,\!E,\!C,\!G,\!D,\!H\} \to \{K,\!E\}$$
 là một khóa

Kết luận: Khóa của Q là {K,C} và {K,E}

c) Xác định dạng chuẩn của Q.

- Kiểm tra chuẩn BCNF: Một quan hệ ở dạng BCNF nếu mọi phụ thuộc hàm đều là khóa ứng viên

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

CK→ H: CK là khóa

C →D: C không là khóa

E→C: E không là khóa

E →G: E không là khóa

CK →E: GK là khóa

Khóa của Q là {K,C} và {K,E}

Có 5 phụ thuộc hàm nhưng chỉ có 2 khóa → Q không đạt BCNF

- Kiểm tra chuẩn 3NF: Nếu mọi phụ thuộc hàm $X \to A$ Î F1tt với A∉X đều có X là siêu khóa hoặc A là thuộc tính khoá

CK→ H: CK là siêu khóa

C →D: C không là khóa

D không nằm trong khóa {K,C} hay {K,E}

E→C: E không là khóa

C nằm trong khóa {K,C} hay {K,E}

E →G: E không là khóa

G không nằm trong khóa $\{K,C\}$ hay $\{K,E\}$

CK →E: GK là siêu khóa

Có 5 phụ thuộc hàm nhưng chỉ có 3 phụ thuộc thỏa điều kiện \rightarrow Q không đạt 3NF

- Kiểm tra chuẩn 2NF: Nếu có bao đóng S+ chứa thuộc tính không khóa thì

Q không đạt chuẩn 2. Ngược lại thì Q đạt chuẩn 2

Khóa của Q là {K,C} và {K,E}

Các phụ thuộc hàm bên trái

 $C \rightarrow D$ có C là 1 phần trong khóa $\{K,C\}$

 $E \rightarrow C$ có E là 1 phần trong khóa $\{K,E\}$

 $E \rightarrow G$ có E là 1 phần trong khóa $\{K,E\}$

 \rightarrow Q không đạt chuẩn 2NF

Do đó rút ra kết luận: Dạng chuẩn của Q là 1NF

Bài tập cá nhân: Võ Thủy Tiên

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

Giải

- a) Hãy tìm tập phủ tối thiểu của F
- Tách các phụ thuộc hàm sao cho vế phải chỉ có 1 thuộc tính:

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

 $MACHUYEN \rightarrow TENTAU$,

MACHUYEN → LUONGHANG,

TENTAU, NGAY \rightarrow BENCANG,

TENTAU, NGAY \rightarrow MACHUYEN }

Loai bỏ các thuộc tính dư thừa bên trái:

TENTAU → LOAITAU: Vế trái chỉ có một thuộc tính, không có thuộc tính thừa.

MACHUYEN → TENTAU: Vế trái chỉ có một thuộc tính, không có thuộc tính thừa.

MACHUYEN → LUONGHANG: Vế trái chỉ có một thuộc tính, không có thuộc tính thừa.

TENTAU, NGAY \rightarrow BENCANG:

- Xét tập phụ thuộc hàm F' {TENTAU, NGAY → BENCANG} =
 {TENTAU → LOAITAU, MACHUYEN → TENTAU, MACHUYEN
 → LUONGHANG, TENTAU, NGAY → MACHUYEN}. Bao đóng
 của {NGAY} theo tập này là {NGAY}, không chứa BENCANG. Vậy
 TENTAU là cần thiết.
- Xét tập phụ thuộc hàm F' {TENTAU, NGAY → BENCANG} =
 {TENTAU → LOAITAU, MACHUYEN → TENTAU, MACHUYEN
 → LUONGHANG, TENTAU, NGAY → MACHUYEN}. Bao đóng
 của {TENTAU} theo tập này là {TENTAU, LOAITAU}, không chứa
 BENCANG. Vây NGAY là cần thiết.
- Vậy không có thuộc tính thừa ở vế trái của TENTAU, NGAY → BENCANG

TENTAU, NGAY \rightarrow MACHUYEN:

- Xét tập phụ thuộc hàm F' {TENTAU, NGAY → MACHUYEN} =
 {TENTAU → LOAITAU, MACHUYEN → TENTAU, MACHUYEN
 → LUONGHANG, TENTAU, NGAY → BENCANG}. Bao đóng của
 {NGAY} theo tập này là {NGAY}, không chứa MACHUYEN. Vậy
 TENTAU là cần thiết.
- Xét tập phụ thuộc hàm F' {TENTAU, NGAY → MACHUYEN} =
 {TENTAU → LOAITAU, MACHUYEN → TENTAU, MACHUYEN
 → LUONGHANG, TENTAU, NGAY → BENCANG}. Bao đóng của
 {TENTAU} theo tập này là {TENTAU, LOAITAU}, không chứa
 MACHUYEN. Vậy NGAY là cần thiết.
- Vậy không có thuộc tính thừa ở vế trái của TENTAU, NGAY
 →MACHUYEN.

```
ð Fmin = { TENTAU → LOAITAU,

MACHUYEN → TENTAU,

MACHUYEN → LUONGHANG,

TENTAU, NGAY → BENCANG,

TENTAU, NGAY → MACHUYEN }

b)
```

- Tìm các thuộc tính không xuất hiện ở vế phải của bất kỳ phụ thuộc hàm nào:

Các thuộc tính ở vế phải của F là: LOAITAU, TENTAU, LUONGHANG, BENCANG, MACHUYEN. Thuộc tính không xuất hiện ở vế phải là: **NGAY**

- Tìm siêu khóa chứa NGAY:

{MACHUYEN, NGAY}^+ = {MACHUYEN, NGAY, TENTAU, LUONGHANG, LOAITAU, BENCANG} (tất cả thuộc tính). Đây là một siêu khóa. Loại bỏ từng thuộc tính:

- · $\{MACHUYEN\}^+ \neq Q$
- · ${NGAY}^+ \neq Q Vậy {MACHUYEN, NGAY} là một khóa.$

{TENTAU, LUONGHANG, NGAY}^+ = {TENTAU, LUONGHANG, NGAY, LOAITAU, BENCANG, MACHUYEN} = Q. Đây là một siêu khóa.

- · {TENTAU, LUONGHANG} $^+ \neq Q$
- · $\{TENTAU, NGAY\}^+ \neq Q$
- · {LUONGHANG, NGAY}^+ \neq Q Vậy {TENTAU, LUONGHANG, NGAY} là một khóa.

=>Các khóa của Q là {MACHUYEN, NGAY} và {TENTAU, LUONGHANG, NGAY}

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

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

 $F = \{STOCK \rightarrow DIVIDENT \ INVESTOR \rightarrow BROKER \ INVESTOR, STOCK \rightarrow QUANTITY \ BROKER \rightarrow OFFICE \}$

- Xác định thuộc tính không xuất hiện bên phải (không bị phụ thuộc):

Các thuộc tính này bắt buộc phải có trong khóa:

- INVESTOR (không xuất hiện bên phải bất kỳ phụ thuộc hàm nào)
- STOCK (không xuất hiện bên phải bất kỳ phụ thuộc hàm nào)
- Tính bao đóng của {INVESTOR, STOCK}:

{INVESTOR, STOCK}+:

- · Bắt đầu: {INVESTOR, STOCK}
- · Áp dung INVESTOR → BROKER: {INVESTOR, STOCK, BROKER}
- · Áp dụng BROKER \rightarrow OFFICE: {INVESTOR, STOCK, BROKER, OFFICE}
- · Áp dụng STOCK \rightarrow DIVIDENT: {INVESTOR, STOCK, BROKER, OFFICE, DIVIDENT}
- $\dot{}$ Áp dụng INVESTOR, STOCK → QUANTITY: {INVESTOR, STOCK, BROKER, OFFICE, DIVIDENT, QUANTITY}
- → Bao đóng chứa tất cả thuộc tính → {INVESTOR, STOCK} là siêu khóa
- Kiểm tra tính tối thiểu:

- {INVESTOR}+= {INVESTOR, BROKER, OFFICE} (thiếu STOCK, DIVIDENT, QUANTITY)
- {STOCK}+= {STOCK, DIVIDENT} (thiếu nhiều thuộc tính)
- → Không thể bỏ INVESTOR hoặc STOCK → {INVESTOR, STOCK} là khóa
- Kiểm tra các tập khác có thể là khóa:
 - Các thuộc tính khác đều có thể được suy ra từ {INVESTOR, STOCK}
 - Không có tập con nào nhỏ hơn có thể sinh ra tất cả thuộc tính
- => Lược đồ Q chỉ có một khóa duy nhất: {INVESTOR, STOCK}

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)

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

a) Tách các phụ thuộc hàm có vế phải là hợp của nhiều thuộc tính:

$$AB \rightarrow C$$

 $C \rightarrow A$

 $BC \rightarrow D$

 $ACD \rightarrow B$

 $D \rightarrow EG \rightarrow tách thành D \rightarrow E và D \rightarrow G$

 $BE \rightarrow C$

 $CG \rightarrow BD \rightarrow tách thành CG \rightarrow B và CG \rightarrow D$

 $CE \rightarrow AG \rightarrow tách thành CE \rightarrow A và CE \rightarrow G$

- Loại bỏ các thuộc tính dư thừa ở vế trái của mỗi phụ thuộc hàm:

 $AB \rightarrow C$:

 $A \rightarrow C$: bao đóng của A trong F'. $A+=\{A\}$ (không chứa C). Vậy A là cần thiết

 $B\to C$: bao đóng của B trong F'. B+={B} (không chứa C). Vậy B là cần thiết

 $AB \rightarrow C$ không có thuộc tính dư thừa ở vế trái

 \cdot C \rightarrow A: Vế trái chỉ có một thuộc tính, không có thuộc tính dư thừa

 $BC \rightarrow D$:

 $B\to D$: bao đóng của B trong F'. B+={B} (không chứa D). Vậy B là cần thiết

 $C\to D$: bao đóng của C trong F'. C+={C,A} (không chứa D). Vậy C là cần thiết

 ${
m BC}
ightarrow {
m D}$ không có thuộc tính dư thừa ở vế trái

 $ACD \rightarrow B$:

 $CD \rightarrow B$: bao đóng của CD trong F'. $CD+=\{C,D,A,E,G\}$ (không chứa B). Vậy A là cần thiết

 $AD \rightarrow B$: bao đóng của AD trong F'. $AD+=\{A,D,E,G\}$ (không chứa B). Vậy C là cần thiế.

 $AC \rightarrow B$: bao đóng của AC trong F'. $AC+=\{A,C\}$ (không chứa B). Vậy D là cần thiết

ACD → B không có thuộc tính dư thừa ở vế trái

- · D \rightarrow E: không có thuộc tính dư thừa
- $D \rightarrow G$: Vế trái chỉ có một thuộc tính, không có thuộc tính dư thừa
- \cdot BE \rightarrow C:

 $B \to C$: (Đã kiểm tra ở $AB \to C$, B là cần thiết)

 $E \rightarrow C$: bao đóng của E trong F'. E+={E} (không chứa C). Vậy E là cần thiết

 ${
m BE}
ightarrow {
m C}$ không có thuộc tính dư thừa ở vế trái

 \cdot CG \rightarrow BD:

 $C \to BD$: bao đóng của C trong F'. C+={C,A} (không chứa B, D). Vậy G là cần thiết

 $G\to BD$: bao đóng của G trong F'. $G+\!\!=\!\!\{G\}$ (không chứa B, D). Vậy C là cần thiết

 $\text{CG} \rightarrow \text{BD}$ không có thuộc tính dư thừa ở vế trái

 \cdot CE \rightarrow AG:

 $C\to AG$: bao đóng của C trong F'. C+={C,A} (không chứa G). Vậy E là cần thiết

 $E \to AG$: bao đóng của E trong F'. E+={E} (không chứa A, G). Vậy C là cần thiết

 $CE \rightarrow AG$ không có thuộc tính dư thừa ở vế trái

Tập phụ thuộc hàm sau bước này vẫn là F'

- Loại bỏ các phụ thuộc hàm dư thừa trong tập:

- · AB \rightarrow C: bao đóng của AB trong tập F' {AB \rightarrow C}. (AB)F'-{AB \rightarrow C}+ ={A,B} (không chứa C). Vậy AB \rightarrow C là cần thiết
- $C \to A: \ bao \ \text{đóng} \ của \ C \ trong \ tập \ F' \{C \to A\}.$ $CF' \{C \to A\} + = \{C, D, E, G\} \ (không \ chứa \ A). \ Vậy \ C \to A \ là \ cần \ thiết$
- BC \rightarrow D: bao đóng của BC trong tập F' {BC \rightarrow D}. (BC)F'-{BC \rightarrow D}+ ={B,C,A} (không chứa D). Vậy BC \rightarrow D là cần thiết
- · ACD \to B: bao đóng của ACD trong tập F' {ACD \to B}. (ACD)F'-{ACD \to B}+ ={A,C,D,E,G} (không chứa B). Vậy ACD \to B là cần thiết
- $D \to E \text{: bao đóng của } D \text{ trong tập } F' \{D \to E\} \text{. } DF' \{D \to E\} + = \{D,G\}$ (không chứa E). Vậy $D \to E$ là cần thiết
- · D \rightarrow G: bao đóng của D trong tập F' {D \rightarrow G}. DF'-{D \rightarrow G}+ ={D,E} (không chứa G). Vậy D \rightarrow G là cần thiết
- · BE \rightarrow C: bao đóng của BE trong tập F' {BE \rightarrow C}. (BE)F'-{BE \rightarrow C}+ ={B,E} (không chứa C). Vậy BE \rightarrow C là cần thiết
- CG \to BD: bao đóng của CG trong tập F' {CG \to BD}. (CG)F'-{CG \to BD}+ ={C,G,A} (không chứa B, D). Vậy CG \to BD là cần thiết
- CE → AG: bao đóng của CE trong tập F' {CE → AG}.
 (CE)F'-{CE→AG}+ ={C,E} (không chứa A, G). Vậy CE → AG là cần thiết
 Vây, phủ tối thiểu của tập phụ thuộc hàm F là:

$$F_{min} = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; ACD \rightarrow B; D \rightarrow E; D \rightarrow G; BE \rightarrow C; CG \rightarrow B; CG \rightarrow D; CE \rightarrow A; CE \rightarrow G\}$$

b)

- Loại bỏ phụ thuộc dư thừa:

· A \rightarrow C: Xét tập F' - {A \rightarrow C} = {A \rightarrow B; B \rightarrow A; C \rightarrow A; B \rightarrow C}, bao đóng của A: A+={A}

$$A \rightarrow B: A += \{A,B\}$$

$$B \rightarrow C: A += \{A,B,C\}$$

Vì bao đóng của A chứa C, nên A \rightarrow C có thể suy diễn từ $\{A \rightarrow B, B \rightarrow C\}$. Vậy, A \rightarrow C là dư thừa

· B \rightarrow A: Xét tập này trừ B \rightarrow A: {A \rightarrow B; C \rightarrow A; B \rightarrow C}, bao đóng của B: B+={B}

$$B \rightarrow C: B += \{B,C\}$$

$$C \rightarrow A: B + = \{B, C, A\}$$

Vì bao đóng của B chứa A, nên B \rightarrow A có thể suy diễn từ {B \rightarrow C, C \rightarrow A}. Vậy, B \rightarrow A là dư thừa

· B \rightarrow C: Xét tập này trừ B \rightarrow C: {A \rightarrow B; C \rightarrow A}. Tính bao đóng của B: B+={B}

 $A \rightarrow B$ (không áp dụng được)

 $C \rightarrow A$ (không áp dụng được)

Bao đóng của B chỉ là {B}, không chứa C. Vậy, B → C là cần thiết.

· A \rightarrow B: Xét tập này trừ A \rightarrow B: {C \rightarrow A; B \rightarrow C, bao đóng của A: A+={A}

Không có phụ thuộc hàm nào có vế trái là A. Bao đóng của A chỉ là $\{A\}$, không chứa B. Vậy, $A \rightarrow B$ là cần thiết.

. C \rightarrow A: Xét tập này trừ C \rightarrow A: {A \rightarrow B; B \rightarrow C}, bao đóng của C: C+={C}

Không có phụ thuộc hàm nào có vế trái là C. Bao đóng của C chỉ là $\{C\}$, không chứa A. Vậy, C \rightarrow A là cần thiết.

=> Sau khi loại bỏ các phụ thuộc hàm dư thừa, chúng ta còn lại tập:

$$F min = \{A \rightarrow B; C \rightarrow A; B \rightarrow C\}$$

4/ (Bài tập tổng hợp)

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)
- Xét Q1(A, C, D):

Các thuộc tính của Q1 là A, C, D.

- A → B: Thuộc tính B không có trong Q1. Vậy A → B không được bảo toàn trong Q1.
- B → C: Thuộc tính B không có trong Q1. Vậy B → C không được bảo toàn trong Q1.
- D → B: Thuộc tính B không có trong Q1. Vậy D → B không được bảo toàn trong Q1.

Vậy, F_1 (những phụ thuộc hàm F được bao trong Q1) = \emptyset (tập rỗng).

- Xét Q2(B, D):

Các thuộc tính của Q2 là B, D.

- A → B: Thuộc tính A không có trong Q2. Vậy A → B không được bảo toàn trong Q2.
- B → C: Thuộc tính C không có trong Q2. Vậy B → C không được bảo toàn trong Q2.
- D → B: Các thuộc tính D và B đều có trong Q2. Vậy D → B được bảo toàn trong Q2.

Vậy, F_2 (những phụ thuộc hàm F được bao trong Q2) = $\{D \rightarrow B\}$.

 \Rightarrow Kết luận: $F_1 = \emptyset$; $F_2 = \{D \rightarrow B\}$

Bài cá nhân: Lê Ngọc Hân

Câu 4: Cho quan hệ r(A, B, C, D) với dữ liệu như sau:

A	В	C	D
X	u	x	Y
у	x	z	x
Z	у	У	у
у	Z	w	Z

Các phụ thuộc hàm đã cho là: A \rightarrow B; A \rightarrow C; B \rightarrow A; C \rightarrow D; D \rightarrow C; D \rightarrow A.

Giải:

Ta kiểm tra từng phụ thuộc hàm bằng cách đối chiếu các dòng có cùng giá trị vế trái xem giá trị vế phải có giống nhau không.

- A \rightarrow B: Dòng 2 và 4 có A = y, nhưng B lần lượt là x và z \rightarrow không thỏa.
- → Phụ thuộc này sai.
- A \rightarrow C: Dòng 2 và 4 có A = y, nhưng C là z và w \rightarrow không thỏa.
- → Phụ thuộc này sai.
- B \rightarrow A: Dòng 2 và 3 có B = x, nhưng A là y và z \rightarrow không thỏa.
- → Phụ thuộc này sai.
- \bullet C \rightarrow D: Dòng 1 và 2 có C = x, nhưng D là Y và x \rightarrow không thỏa.
- → Phụ thuộc này sai.
- D \rightarrow C: Dòng 3 và 4 có D = y và z \rightarrow ứng với C là y và w \rightarrow không thỏa.
- → Phụ thuộc này sai.

- D \rightarrow A: Dòng 2 và 4 có D = x và z \rightarrow A là y và y \rightarrow vẫn là y \rightarrow nhưng vì D khác nhau nên không liên quan.
- → Không đủ điều kiện kiểm chứng.
- =>Không có phụ thuộc nào trong câu thoả mãn

8/ Đa F={AB→C; D→B; C→ABD}. Hãy tìm tất cả các khoá của Q Giải:

Cho quan hệ Q(A, B, C, D) với tập phụ thuộc hàm F = {AB \rightarrow C; D \rightarrow B; C \rightarrow ABD}.

Xét C: ta có C \rightarrow ABD, tức là C⁺ = {A, B, C, D} \rightarrow C là khóa.

Xét DA: Ta c D \rightarrow B nên DA⁺ = {A, D, B}, sau đó AB \rightarrow C nên DA⁺ = {A, B, C, D} \rightarrow DA cũng là khóa.

Vậy tập tất cả các khóa của quan hệ Q là: C và AD.

Câu 2:(Bài tập tổng hợp) Kiểm tra dạng chuẩn Q(C,S,Z) $F=\{CS\rightarrow Z;Z\rightarrow C\}$ Giải:

Cho quan hệ Q(C, S, Z) với tập phụ thuộc hàm $F = \{CS \rightarrow Z; Z \rightarrow C\}$.

- Ta có CS:
 CS → Z ⇒ CS⁺ = {C, S, Z}
 Z → C ⇒ Z⁺ = {Z, C}
 → CS⁺ = {C, S, Z} = toàn bô thuộc tính ⇒ CS là khóa
- Vì các thuộc tính trong quan hệ đều là thuộc tính đơn (không lặp), nên Q
- đạt chuẩn 1NF.
 Xét chuẩn 2NF: Khóa là CS, không có phụ thuộc nào từ một phần khóa (C hoặc S riêng lẻ) đến thuộc tính không khóa ⇒ đạt 2NF.
- Xét chuẩn 3NF: Có phụ thuộc Z → C, trong đó Z không phải khóa hoặc siêu khóa, và C không phải thuộc tính khóa ⇒ vi phạm 3NF.

=>Quan hệ Q đạt chuẩn 1NF, 2NF, nhưng không đạt 3NF.

Bài cá nhân: Nguyễn Thành Đạt

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

Trả lời:

- 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) $AB \rightarrow G$ (Tính bắc cầu (1)+(2))
- 4) $AB \rightarrow AG$ (Tính tăng trưởng thêm A cho (3))
- 5) AG \rightarrow I
- 6) AB \rightarrow I (Tính bắc cầu (4)+(5))
- 7) $AB \rightarrow GI$ (Tính kết hợp (2)+(4))
- 8) GI \rightarrow H
- 9) AB \rightarrow H (Tính bắc cầu (7)+(8))
- 10) AB \rightarrow GH (Tính kết hợp (3)+(9))
- 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

Chứng minh AB → E

- 1) $AB \rightarrow C$
- 2) $B \rightarrow D$
- 3) AB \rightarrow CD (Tính kết hợp (1)+(2))
- 4) $CD \rightarrow E$
- 5) $AB \rightarrow E$ (Tính bắc cầu)

Chứng minh AB → G

- 4) Từ bước trên, ta có $AB \rightarrow C$ và $AB \rightarrow E$
- 5) AB \rightarrow CE (Tính kết họp (4))
- 6) CE \rightarrow GH (đề cho)
- 7) $AB \rightarrow GH$ (Tính bắt cầu (5),(6)) $\Rightarrow AB \rightarrow G$

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.

* Tìm khóa bằng phương pháp loại bỏ thuộc tính

Ta có: $(A, B, C) + = \{A, B, C\}$

Với A \rightarrow E thì thêm E; C \rightarrow D thì thêm D; E \rightarrow DH thì thêm D và H

$$\rightarrow$$
 (A, B, C)+ = {A, B, C, D, E, H} = Q

Thử (A, B)+ = $\{A, B, D, E, H\} \rightarrow \text{thiếu } C \rightarrow \text{Loại}$

Thử (A, C)+ = $\{A, C, D, E, H\} \rightarrow thiếu B \rightarrow Loại$

Thử (B, C)+ = $\{B, C, D\}$ \rightarrow thiếu A, B \rightarrow Loại

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

Phân tích từ tập $F=\{A \rightarrow E; C \rightarrow D; E \rightarrow DH\}$:

D, E, H là thuộc tính không khóa (đều phụ thuộc vào thuộc tính khác)

A, B, C không xuất hiện ở vế phải của bất kỳ phụ thuộc hàm nào (hoặc không thể suy ra từ các thuộc tính khác)

Do đó, A, B, C phải nằm trong mọi khóa

Vậy K={A,B,C} là khóa duy nhất của lược đồ quan hệ Q.

1/ (Câu tổng hợp): 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

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} A là khóa

Xi	TN hợp Xi	(TN hợp 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: $F = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, C \rightarrow D, C \rightarrow E, E \rightarrow G\}$

Các thuộc tính không khóa không được phụ thuộc bắc cầu vào khóa

- D và E phụ thuộc vào C (không phải khóa), và C phụ thuộc vào A \rightarrow Vi phạm 3NF
- G phụ thuộc vào E (không phải khóa), và E phụ thuộc vào A \rightarrow Vi phạm 3NF 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 hợp Xi	(TN hợp Xi)+	Siêu khóa	Khóa
Rỗng	CDH	ABCDEHG	CDH	CDH
В	BCDH	ABCDEHG	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 Q đạt chuẩn 1NF

Bước 2: Kiểm 2NF

TN = ABCDEGH - BCEG = ADH

TG = ADH giao $BCEG = \tilde{rong}$

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

Vậy khóa của Q là: {A, D, H}

- B, C phụ thuộc vào A (một phần khóa) → Vi phạm 2NF
- E phụ thuộc vào D (một phần khóa) \rightarrow Vi phạm 2NF
- G phụ thuộc vào H (một phần khóa) \rightarrow Vi phạm 2NF 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 Q đạt chuẩn 1NF

Bước 2: Kiểm 2NF

TN = ABCDEG - CBEA = DG

TG = ABCDG giao CBEA = ABC

Xi	TN hợp Xi	(TN họp 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 G là tập con của BCD và CDG, mà G \rightarrow A và A đều là thuộc tính không khóa quy phạm nguyên tắc dạt chuẩn 2NF

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 hợp Xi	(TN hợp Xi)+	Siêu khóa	Khóa
Rỗng	Н	HI		
A	AH	AHI		
В	ВН	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	BEH
BG	BGH	ABCDEGHI	BG	BGH
BI	BHI	ABCDHI		
CE	CEH	СЕНІ		
CG	CGH	ABCDEGHI	CGH	CGH
CI	CHI	CHI		
EG	EGH	EGHI		
EI	EHI	EHI		
GI	GHI	GHI		

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

Vì B, E, G, H là tập con của khoá Q , mà H \rightarrow I mà I là thuộc tính không khoá quy phạm nguyên tắc 2NF

Q không đạt chuẩn 2NF

Kết luận: Q chỉ đạt 1NF

6/ (Bài tập tổng hợp): 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 Q
- c) Tìm phủ tối thiểu của F
- d) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Q

Bài làm

- a) Tính bao đóng của D+, SD+, SI+
- Bao đóng của D+ là:

$$D+=\{D\}$$

$$Vi \ D \rightarrow M \ (theo \ F3) \ D+=\{D, \ M\}$$

- Bao đóng của SD+ là:

$$SD+=\{S, D\}$$

$$Vi SD \rightarrow M \text{ (theo F2) } SD+=\{S, D, M\}$$

Vì
$$D \rightarrow M$$
 (theo F3), đã có M rồi. $SD+=\{S, D, M\}$

- Bao đóng của SI+:

$$SI+=\{S,I\}$$

Vì
$$SI \rightarrow DM$$
 (theo F1) $SI+=\{S, I, D, M\}$

b) Tìm tất cả các khóa của Q

$$TN = SIDM - DM = SI$$

$$TG = SID$$
 giao $DM = r\tilde{\delta}ng$

Xi	TN hợp Xi	(TN hợp Xi)+	Siêu khóa	Khóa
Rỗng	SI	SIDM	SI	SI

Kết luận: Khóa duy nhất của Q là SI.

c) Tìm phủ tối thiểu của F

Xét từng phụ thuộc hàm sau khi phân rã vế phải:

1. SI
$$\rightarrow$$
 D:

$$Vi S+= {S}, I+={I}, SI+={S, I} PTH SI → D không dư thừa$$

2. SI
$$\rightarrow$$
 M:

$$Vi S+= {S}, I+={I}, SI+= {S}, I}$$
 PTH SI → M không dư thừa

3.
$$SD \rightarrow M$$
:

Vì
$$S+=\{S\},\,D+=\{D\},\,SD+=\{S,\,D,\,M\}$$
 PTH $SD\to M$ dư thừa loại

4. D
$$\rightarrow$$
 M:

$$Vì D+= {D} D → M$$
 không dư thừa.

$$V$$
ây Fmin = {SI → D, SI → M, D → M}

d) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Q

Kiểm tra 1NF: Giả sử Q có mọi thuộc tính đều mang giá trị nguyên tố Q đạt chuẩn 1NF

Kiểm tra 2NF:

Vì S là tập con của SI mà SD→ M với M không phải là thuộc tính khóa Không đạt 2NF

Vậy dạng chuẩn cao nhất của Q là 1NF.

Bài cá nhân: Nguyễn Trọng Khải

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

$$TN = U - R = ABCDEG - CADBEG = r$$
ng
 $TG = L$ giao $R = ABCDEG$ giao $CADBEG = ABCDEG$

Kiểm tra: (TN)+ = rống != Q+

Xi	TN hợp Xi	(TN hợp Xi)+	Siêu khóa	Khóa
Rỗng	Rỗng	Rỗng		
A	A	A		
В	В	В		
С	С	AC		
D	D	DEG		
Е	Е	Е		
G	G	G		
AB	AB	ABCDEG	AB	AB
AC	AC	AC		
AD	AD	ADEG		
AE	AE	AE		
AG	AG	AG		

ВС	ВС	ABCDEG	ВС	ВС
BD	BD	ABCDEG	BD	BD
BE	BE	ABCDEG	BE	BE
BG	BG	BG		
CD	CD	ABCDEG	CD	CD
СЕ	CE	ABCDEG	CE	CE
CG	CG	ABDCEG	CG	CG
DE	DE	DEG		
DG	DG	DEG		
EG	EG	EG		
		•••		

 $[\]Rightarrow$ Vậy khóa của Q là: {A, B}, {B, C}, {B, D}, {B, E}, {C, D}, {C, E}, {C, G}

3/ (Bài tập tổng hợp) 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)

Tập phụ thuộc hàm F:

- 1. NGAY, GIO, PHONG \rightarrow MONHOC
- 2. MONHOC, NGAY \rightarrow GIAOVIEN
- 3. NGAY, GIO, PHONG \rightarrow GIAOVIEN
- 4. MONHOC \rightarrow GIAOVIEN

Bước 1: Giả sử Kehoach đã đạt chuẩn 1NF

Giả sử mọi thuộc tính đều mang giá trị nguyên tố ⇒ Kehoach đạt chuẩn 1NF

Bước 2: Kiểm tra 2NF

 $TN = \{NGAY, GIO, PHONG, MONHOC, GIAOVIEN\} - \{MONHOC, GIAOVIEN\} = \{NGAY, GIO, PHONG\}$

TG = {NGAY, GIO, PHONG, MONHOC} giao {MONHOC, GIAOVIEN} = {MONHOC}

Xi	TN hợp Xi	(TN họp Xi)+	Siêu khóa	Khóa
Rỗng	NGAY, GIO, PHONG	NGAY, GIO, PHONG, MONHOC, GIAOVIEN	NGAY, GIO, PHONG	NGAY, GIO, PHONG
MONHOC	NGAY, GIO, PHONG, MONHOC	NGAY, GIO, PHONG, MONHOC, GIAOVIEN	NGAY, GIO, PHONG, MONHOC	

Vậy khóa của Kehoach là: {NGAY, GIO, PHONG}

Vì MONHOC, GIAOVIEN đều phụ thuộc đầy đủ vào khóa {NGAY, GIO, PHONG}

⇒ Kehoach đạt chuẩn 2NF

Bước 3: Kiểm tra 3NF

Vì phụ thuộc hàm MONHOC, NGAY → GIAOVIEN và MONHOC → GIAOVIEN không có siêu khóa vế trái hoặc một thuộc tính khóa vế phải

⇒ Kehoach không đạt chuẩn 3NF

Kết luận: Dạng chuẩn cao nhất của Kehoach là 2NF

7/ (Bài tập tổng hợp)

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);
$$F = \{CA \rightarrow D, A \rightarrow B\}$$

Bước 1: Kiểm 1NF:

Giả sử Q có mọi thuộc tính đều mang giá trị nguyên tố è Q đạt chuẩn 1NF

Bước 2: Kiểm 2NF:

$$TN = ABCD - DB = AC$$

$$TG = CA$$
 giao $DB = r\tilde{o}ng$

Xi	TN hợp Xi	(TN hợp Xi)+	Siêu khóa	Khóa
Rỗng	AC	ABCD	AC	AC

Vậy khóa của Q là: {A, C}

Vì A là tập con của AC mà A → B với B là thuộc tính không khóa ⇒ Q không đạt chuẩn 2NF

Kết luận: Q đã đạt chuẩn 1NF.

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

Bước 1: Kiểm 1NF:

Giả sử Q có mọi thuộc tính đều mang giá trị nguyên tố Q đạt chuẩn 1NF

Bước 2: Kiểm 2NF:

$$TN = SDIM - DM = SI$$

 $TG = SID giao DB = D$

Xi	TN hợp Xi	(TN hợp Xi)+	Siêu khóa	Khóa
Rỗng	SI	SIDM	SI	SI
D	SID	SIDM	SID	

Vậy khóa của Q là: {S, I}

Vì S là tập con của SI mà SD \rightarrow M với M là thuộc tính không khóa \Rightarrow Q không đạt chuẩn 2NF

Kết luận: Q đã đạt chuẩn 1NF.

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

Bước 1: Kiểm 1NF:

Giả sử Q có mọi thuộc tính đều mang giá trị nguyên tố è Q đạt chuẩn 1NF

Bước 2: Kiểm 2NF:

$$TN = \{N, G, P, M, GV\} - \{M, GV\} = \{N, G, P\}$$

 $TG = \{N, G, P, M\}$ giao $\{M, GV\} = M$

Xi	TN hợp Xi	(TN hợp Xi)+	Siêu khóa	Khóa
Rỗng	N, G, P	N, G, P, M, GV	N, G, P	N, G, P
M	N, G, P, M	N, G, P, M, GV	N, G, P, M	

Vậy khóa của Q là: {N, G, P}

Vì không có thuộc tính không khóa nào phụ thuộc vào một phần khóa ⇒ Q đạt chuẩn 2NF

Bước 3: Kiểm 3NF:

Vì $M \to GV$ có vế trái không phải siêu khóa và vế phải cũng không là thuộc tính khóa $\Rightarrow Q$ không đạt chuẩn 3NF

Kết luận: Q đã đạt chuẩn 2NF.

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

Bước 1: Kiểm 1NF:

Giả sử Q có mọi thuộc tính đều mang giá trị nguyên tố è Q đạt chuẩn 1NF

Bước 2: Kiểm 2NF:

$$TN = SNDTX - NDTX = S$$

$$TG = S$$
 giao $NDTX = r\tilde{o}ng$

Xi	TN hợp Xi	(TN hợp Xi)+	Siêu khóa	Khóa
Rỗng	S	SNDTX	S	S

Vậy khóa của Q là: {S}

Vì Q chỉ có một khóa là S nên mọi thuộc tính đề phụ thuộc đầy đủ vào khóa ⇒ Q đat chuẩn 2NF

Bước 3: Kiểm 3NF:

Vì mọi phụ thuộc hàm đều có vế phải một thuộc tính và vế trái là siêu khóa ⇒ Q đạt chuẩn 3NF

Bước 4: Kiểm BCNF:

Vì mọi phụ thuộc hàm đều có vế phải một thuộc tính và vế trái là siêu khóa ⇒ Q đạt chuẩn BCNF

Kết luận: Q đã đạt chuẩn 3NF và BCNF.

Phần C - Bài cá nhân

Bài cá nhân: Lê Ngọc Hân

-- Câu1: Liệt kê tên giảng viên nữ và tên các môn học mà họ giảng dạy.

SELECT GV.TenGV, MH.TenMH

FROM GIAOVIEN GV

JOIN GIANGDAY GD ON GV.MaGV = GD.MaGV

JOIN MONHOC MH ON GD.MaMH = MH.MaMH

WHERE GV.GioiTinh = N'Nữ'

GO

-- Câu 2: Liệt kê tên tất cả các trung tâm và địa chỉ của chúng

SELECT TenTT, DiaChi

FROM TRUNGTAM

GO

-- Câu 3: Tìm tên và ngày thành lập của các khoa có trưởng khoa là nam giới.

SELECT K.TenKhoa, K.NgTLap

FROM KHOA K

JOIN GIAOVIEN GV ON K.ChuNhiemKhoa = GV.MaGV

WHERE GV.GioiTinh = N'Nam'

GO

Bài cá nhân: Nguyễn Thành Đạt

-- Câu 1: Xóa thông tin giảng dạy của giáo viên đã nghỉ việc (giả sử GV10 đã nghỉ việc)

DELETE FROM GIANGDAY

WHERE MaGV = N'GV10'

GC

-- Câu 2: Liệt kê tên sinh viên và lớp của những sinh viên học với giáo viên có tên là 'TS. Hồ Văn Dũng'.

SELECT SV.HoTen, L.TenLop

FROM SINHVIEN SV

JOIN LOP L ON SV.MaLop = L.MaLop

WHERE L.MaGV ChuNhiem = (

SELECT MaGV

FROM GIAOVIEN

WHERE TenGV = N'TS. Hồ Văn Dũng')

GO

-- Câu 3: Tính mức lương trung bình của giáo viên theo từng trường và sắp xếp theo mức lương giảm dần

SELECT T.MaTruong, T.TenTruong,
 AVG(GV.Luong) AS LuongTrungBinh
FROM GIAOVIEN GV
JOIN KHOA K ON GV.MaKhoa = K.MaKhoa
JOIN TRUONG T ON K.MaTruong = T.MaTruong
GROUP BY T.MaTruong, T.TenTruong
ORDER BY LuongTrungBinh DESC
GO

-- Câu 4: Cập nhật địa chỉ và số điện thoại của sinh viên có mã SV03

UPDATE SINHVIEN

SET DiaChi = N'101 Trần Hưng Đạo, Quận 1, TP.HCM', SDT = '0989999333' WHERE MaSV = 'SV03' GO

Bài cá nhân: Lê Thị Lành

-- Câu 1. Liệt kê các giảng viên khoa B dạy môn cơ sở dữ liệu

Select GV.MaGV, GV.TenGV, MH.TenMH, MH.MaMH

From GIAOVIEN GV

Join KHOA K on GV.MaKhoa = K.MaKhoa

Join GIANGDAY GD on GV.MaGV = GD.MaGV

Join MONHOC MH on GD.MaMH = MH.MaMH

Where K.TenKhoa = 'B' and MH.TenMH = N'cơ sở dữ liệu' GO

-- Câu 2. Cho biết tên sinh viên học trên 4 môn học

SELECT SV.HoTen, SV.MaSV, COUNT(H.MaMH) AS SoMonHoc

FROM SINHVIEN SV

 $JOIN\ HOC\ H\ ON\ SV.MaSV = H.MaSV$

GROUP BY SV.MaSV, SV.HoTen

HAVING COUNT(H.MaMH) > 4

ORDER BY SoMonHoc DESC, SV.HoTen

GO

-- Câu 3. Liệt kê danh sách các khoa có ít hơn 1000 sinh viên

SELECT K.TenKhoa, K.MaKhoa, COUNT(SV.MaSV) AS SoLuongSinhVien FROM KHOA K

LEFT JOIN LOP L ON K.MaKhoa = L.MaKhoa

```
LEFT JOIN SINHVIEN SV ON L.MaLop = SV.MaLop
GROUP BY K.MaKhoa, K.TenKhoa
HAVING COUNT(SV.MaSV) < 1000
ORDER BY SoLuongSinhVien DESC, K.TenKhoa
GO
```

-- Câu 4.Liệt kê các giảng viên khoa B không dạy môn cơ sở dữ liệu.

```
Select GV.MaGV, GV.TenGV
From GIANGVIEN GV
Join KHOA K on GV.MaKhoa = K.MaKhoa
Where K.TenKhoa = N'B'
And GV.MaGV not in (
```

From GIANGDAY GD

Select GD.MaGV

Join MONHOC MH on GD.MaMH = MH.MaMH

Where MH.TenMH = N'cơ sở dữ liệu ')

GO

Bài cá nhân: Võ Thuỷ Tiên

-- Câu 1. Đếm số lượng giáo viên trong mỗi khoa, chỉ hiển thị khoa có từ 2 giáo viên trở lên (Thêm)

```
SELECT K.TenKhoa, COUNT(GV.MaGV) AS 'Số giáo viên'
FROM KHOA K
JOIN GIAOVIEN GV ON K.MaKhoa = GV.MaKhoa
GROUP BY K.TenKhoa
HAVING COUNT(GV.MaGV) >= 2
GO
```

-- Câu 2. Hiển thị danh sách giáo viên cùng với thông tin khoa và trường mà họ làm việc

```
SELECT GV.MaGV, GV.TenGV, K.TenKhoa, T.TenTruong
FROM GIAOVIEN GV
JOIN KHOA K ON GV.MaKhoa = K.MaKhoa
JOIN TRUONG T ON K.MaTruong = T.MaTruong
GO
```

-- Câu 3. Lấy 3 giáo viên có lương cao nhất

SELECT TOP 3 TenGV, Luong FROM GIAOVIEN ORDER BY Luong DESC GO

Bài cá nhân: Nguyễn Trọng Khải

-- Câu 1: Hãy liệt kê mã và tên sinh viên cùng với tên lớp mà mỗi sinh viên đang theo học

SELECT SV. MaSV, SV. HoTen, L.TenLop FROM SINHVIEN SV JOIN LOP L ON SV.MaLop = L.MaLop GO

-- Câu 2: Thêm cột Mota (miêu tả) kiểu NVARCHAR(255) cho bảng MONHOC

ALTER TABLE MONHOC ADD MoTa NVARCHAR(255) NULL GO

-- Câu 3: Xóa tất cả sinh viên chưa được phân vào bất kỳ lớp nào DELETE FROM SINHVIEN WHERE MaLop IS NULL GO