# BỘ CÔNG THƯƠNG TRƯỜNG ĐẠI HỌC CÔNG NGHIỆP TP. HỒ CHÍ MINH KHOA THƯƠNG MẠI DU LỊCH



# TIỂU LUẬN MÔN CƠ SỞ DỮ LIỆU

Đề tài: Quản lý Tour

Giảng viên hướng dẫn : Nguyễn Thị Hoài, Lê Hữu Hùng

Sinh viên thực hiện : Nhóm 10

 Lớp
 : DHTMDT19C

 Mã học phần
 : 420300391603

TP.HCM, ngày ..... tháng ..... năm .....

# CỘNG HÒA XÃ HỘI CHỦ NGHĨA VIỆT NAM

# $\mathbf{\hat{P}}$ ộc lập — Tự do — Hạnh phúc

Tp. Hồ Chí Minh, ngày 09 tháng 05 năm 2025

# BIÊN BẢN PHÂN CHIA CÔNG VIỆC NHÓM

Đề tài: Quản lý Tour

Nhóm thực hiện: Nhóm 10

Thời gian phân chia công việc: 02/05/2025

Thời gian nộp bài: 09/05/2025

Thành viên	MSSV	Công việc	Đánh giá	Chữ
			(%)	ký
Hoàng Đức Hiếu	23674851	- Câu 3 (Phần A),	100 %	
		câu 2,9,10 (Phần		
		B), câu 2 (BTTH)		
Trần Thị Hải My	23703671	- Câu 4 (Phần A),	100 %	
		câu 3 (Phần B), câu		
		2,4 (BTTH)		
Lữ Thị Kiều Oanh	23677741	- Câu 2 (Phần A),	100 %	
		câu 5,7 (Phần B),		
		câu 6,3 (BTTH)		
Đặng Thị Thùy Trang	23694231	- Câu 1 (Phần A),	100 %	
		câu 6,11 (Phần B),		
		câu 7 (BTTH).		
Nguyễn Trọng Trí	23678411	- Câu 4 (Phần A),	100 %	
		câu 1,8,4 (Phần B),		
		câu 4 (BTTH)		

Nhóm trưởng ký tên

# MỤC LỤC

Lời cảm ơn	4
A - PHẦN 1 – MÔ HÌNH ERD VÀ LƯỢC ĐỒ QUAN HỆ - SQL	5
1. Xây dựng mô hình	5
2. Chuyển sang lược đồ quan hệ	6
3. Cài đặt lược đồ quan hệ vào trong hệ quản trị CSDL SQL Server –	nhập
liệu mỗi bảng ít nhất 5 record	7
3.1. Cài đặt lược đồ quan hệ vào trong hệ quản trị CSDL SQL Serv	er7
3.2. Nhập liệu mỗi bảng ít nhất 5 record	11
4. Tự suy nghĩ ra mỗi thành viên 2 câu hỏi truy vấn (không trùng nha	u) và
giải đáp bằng lệnh SQL	14
B - PHẦN 2 : CHUẨN HÓA DỮ LIỆU	19
I Bài tập tổng hợp	43
PHẦN BÀI TẬP CÁ NHÂN	57
MINH CHÚNG LÀM BÀI	65

# Lời cảm ơn

Lời đầu tiên, Nhóm 10 xin gửi lời tri ân sâu sắc đến Thầy Lê Hữu Hùng và cô Nguyễn Thị Hoài. Trong quá trình tìm hiểu và học tập bộ môn cơ sở dữ liệu, chúng em đã nhận được sự giảng dạy và hướng dẫn rất tận tình, tâm huyết của thầy Hùng và cô Hoài. Thầy và cô đã giúp chúng em tích lũy thêm nhiều kiến thức hay và bổ ích. Từ những kiến thức mà thầy và cô truyền đạt, chúng em xin trình bày lại những gì mình đã tìm hiểu về vấn đề: Quản lý Tour gửi đến thầy và cô.

Tuy nhiên, kiến thức về bộ môn cơ sở dữ liệu của chúng em vẫn còn những hạn chế nhất định. Do đó, không tránh khỏi những thiếu sót trong quá trình hoàn thành bài tiểu luận này. Mong thầy và cô xem và góp ý để bài tiểu luận của chúng em được hoàn thiện hơn.

Kính chúc thầy Hùng và cô Hoài hạnh phúc và thành công hơn nữa trong sự nghiệp "trồng người". Kính chúc thầy và cô luôn dồi dào sức khỏe để tiếp tục dìu dắt nhiều thế hệ học trò đến những bến bờ tri thức.

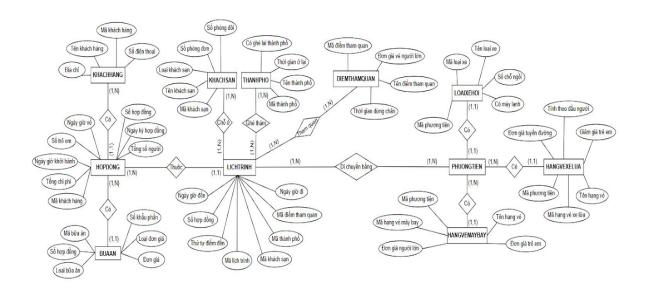
Nhóm 10 xin chân thành cảm ơn!

# A - PHẦN 1 – MÔ HÌNH ERD VÀ LƯỢC ĐỔ QUAN HỆ - SQL

# 1. Xây dựng mô hình

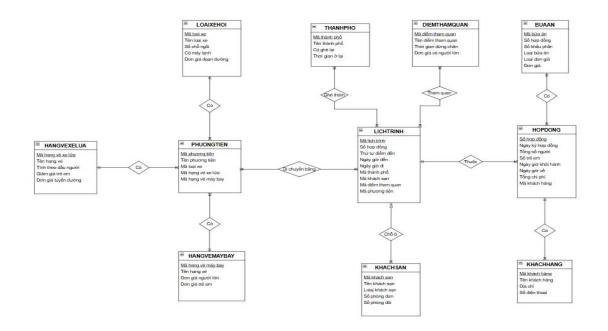
**ER** 

#### MÔ HÌNH ER:



### **ERD**

#### MÔ HÌNH ERD:



# 2. Chuyển sang lược đồ quan hệ

- 1. KHACHHANG (MAKH, TênKH, ĐịaChỉ, SĐT)
- HOPDONG (<u>SốHD</u>, NgàyKý, TổngSốNgười, NgàyGiờKhởiHành, NgàyGiờVề, SốTrẻEm, TổngChiPhí, <u>MAKH</u>)
- 3. BUAAN (MABA, LoạiBữaĂn, SốKhẩuPhần, LoạiĐonGiá, ĐơnGiá, <u>SốHD</u>)
- 4. KHACHSAN (MAKS, TênKS, LoạiKS, SốPhòngĐơn, SốPhòngĐôi)
- 5. THANHPHO (MATP, TênTP, TGian ÔLại, CóGhếLại)
- 6. DIEMTHAMQUAN (MADTQ, TênDTQ, TGianDùngChân, ĐơnGiáNgườiLớn)
- LICHTRINH (<u>MALT</u>, NgàyGiòĐến, NgàyGiòĐi, ThứTựĐiểmĐến, <u>MAKS</u>, <u>MATP</u>, <u>MADTQ</u>, <u>SốHD</u>)
- 8. PHUONGTIEN (MAPT, TênPT)
- 9. LOAIXEHOI (MALX, TênLX, SốChỗNgồi, CóMáyLạnh, MAPT)
- 10. HANGVEMAYBAY (<u>MAHVB</u>, TênHạngVé, ĐơnGiáNgườiLớn, ĐơnGiáTrẻEm, <u>MAPT</u>)
- 11. HANGVEXELUA (<u>MAHX</u>, TênHạngVé, ĐơnGiáTuyếnĐường, GiảmGiáTrẻEm, TínhTheoĐầuNgười, <u>MAPT</u>)
- 12. LICHTRINH\_PHUONGTIEN (<u>MALT, MAPT</u>)

# \*Chú thích:

Gạch chân: Khóa chính Gạch chân: Khóa phụ

- 3. Cài đặt lược đồ quan hệ vào trong hệ quản trị CSDL SQL Server nhập liệu mỗi bảng ít nhất 5 record.
- 3.1. Cài đặt lược đồ quan hệ vào trong hệ quản trị CSDL SQL Server
- -- Tạo cơ sở dữ liệu QLBV

CREATE DATABASE QUANLYTOUR

GO

**USE QUANLYTOUR** 

GO

- -- TẠO CÁC BẢNG
- -- 1. KHACHHANG

CREATE TABLE KHACHHANG (

MAKH VARCHAR(10) PRIMARY KEY,

TenKH NVARCHAR(50),

DiaChi NVARCHAR(100),

SDT VARCHAR(15)

);

### -- 2. HOPDONG

CREATE TABLE HOPDONG (

SoHD VARCHAR(10) PRIMARY KEY,

NgayKy DATE,

TongSoNguoi INT,

NgayGioKhoiHanh DATETIME,

NgayGioVe DATETIME,

SoTreEm INT,

```
TongChiPhi DECIMAL(10, 2),
 MAKH VARCHAR(10),
 FOREIGN KEY (MAKH) REFERENCES KHACHHANG(MAKH)
);
-- 3. BUAAN
CREATE TABLE BUAAN (
 MABA VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 LoaiBuaAn NVARCHAR(50),
 SoKhauPhan INT,
 LoaiDonGia NVARCHAR(50),
 DonGia DECIMAL(10, 2),
 SoHD VARCHAR(10),
 FOREIGN KEY (SoHD) REFERENCES HOPDONG(SoHD)
);
-- 4. KHACHSAN
CREATE TABLE KHACHSAN (
 MAKS VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 TenKS NVARCHAR(50),
 LoaiKS NVARCHAR(50),
 SoPhongDon INT,
 SoPhongDoi INT
);
-- 5. THANHPHO
CREATE TABLE THANHPHO (
```

```
MATP VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 TenTP NVARCHAR(50),
 TGianOLai INT,
 CoGheLai BIT
);
-- 6. DIEMTHAMQUAN
CREATE TABLE DIEMTHAMQUAN (
 MADTQ VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 TenDTQ NVARCHAR(50),
 TGianDungChan INT,
 DonGiaNguoiLon DECIMAL(10, 2)
);
-- 7. LICHTRINH
CREATE TABLE LICHTRINH (
 MALT VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 NgayGioDen DATETIME,
 NgayGioDi DATETIME,
 ThuTuDiemDen INT,
 MAKS VARCHAR(10),
 MATP VARCHAR(10),
 MADTQ VARCHAR(10),
 SoHD VARCHAR(10),
 FOREIGN KEY (MAKS) REFERENCES KHACHSAN(MAKS),
 FOREIGN KEY (MATP) REFERENCES THANHPHO(MATP),
```

```
FOREIGN KEY (MADTQ) REFERENCES DIEMTHAMQUAN(MADTQ),
 FOREIGN KEY (SoHD) REFERENCES HOPDONG(SoHD)
);
-- 8. PHUONGTIEN
CREATE TABLE PHUONGTIEN (
 MAPT VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 TenPT NVARCHAR(50)
);
-- 9. LOAIXEHOI
CREATE TABLE LOAIXEHOI (
 MALX VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 TenLX NVARCHAR(50),
 SoChoNgoi INT,
 CoMayLanh BIT,
 MAPT VARCHAR(10),
 FOREIGN KEY (MAPT) REFERENCES PHUONGTIEN(MAPT)
);
-- 10. HANGVEMAYBAY
CREATE TABLE HANGVEMAYBAY (
 MAHVB VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 TenHangVe NVARCHAR(50),
 DonGiaNguoiLon DECIMAL(10, 2),
 DonGiaTreEm DECIMAL(10, 2),
 MAPT VARCHAR(10),
```

# FOREIGN KEY (MAPT) REFERENCES PHUONGTIEN(MAPT)

);

### -- 11. HANGVEXELUA

CREATE TABLE HANGVEXELUA (

MAHX VARCHAR(10) PRIMARY KEY,

TenHangVe NVARCHAR(50),

DonGiaTuyenDuong DECIMAL(10, 2),

GiamGiaTreEm DECIMAL(10, 2),

TinhTheoDauNguoi BIT,

MAPT VARCHAR(10),

FOREIGN KEY (MAPT) REFERENCES PHUONGTIEN(MAPT)

);

# 3.2. Nhập liệu mỗi bảng ít nhất 5 record

### -- 1. KHACHHANG

INSERT INTO KHACHHANG VALUES

('KH01', N'Nguyễn Văn A', N'Hà Nội', '0901234567'),

('KH02', N'Trần Thị B', N'Hải Phòng', '0901234568'),

('KH03', N'Lê Văn C', N'Đà Nẵng', '0901234569'),

('KH04', N'Phạm Thị D', N'Hồ Chí Minh', '0901234570'),

('KH05', N'Hoàng Văn E', N'Cần Thơ', '0901234571');

### -- 2. HOPDONG

INSERT INTO HOPDONG VALUES

('HD01', '2025-05-01', 10, '2025-05-10 08:00', '2025-05-15 18:00', 2, 5000000.00, 'KH01'),

('HD02', '2025-05-02', 15, '2025-05-11 09:00', '2025-05-16 19:00', 3, 7500000.00, 'KH02'),

('HD03', '2025-05-03', 8, '2025-05-12 07:00', '2025-05-17 17:00', 1, 4000000.00, 'KH03'),

('HD04', '2025-05-04', 12, '2025-05-13 08:30', '2025-05-18 18:30', 2, 6000000.00, 'KH04'),

('HD05', '2025-05-05', 20, '2025-05-14 09:00', '2025-05-19 19:00', 4, 10000000.00, 'KH05');

#### -- 3. BUAAN

#### INSERT INTO BUAAN VALUES

('BA01', N'Bữa Sáng', 10, N'Đơn Giá Cố Định', 50000.00, 'HD01'),

('BA02', N'Bữa Trưa', 15, N'Đơn Giá Cố Định', 75000.00, 'HD02'),

('BA03', N'Bữa Tối', 8, N'Đơn Giá Cố Định', 60000.00, 'HD03'),

('BA04', N'Bữa Sáng', 12, N'Đơn Giá Cố Định', 45000.00, 'HD04'),

('BA05', N'Bữa Trưa', 20, N'Đơn Giá Cố Định', 80000.00, 'HD05');

### -- 4. KHACHSAN

### INSERT INTO KHACHSAN VALUES

('KS01', N'Khách Sạn A', N'3 Sao', 10, 5),

('KS02', N'Khách Sạn B', N'4 Sao', 15, 8),

('KS03', N'Khách San C', N'5 Sao', 20, 10),

('KS04', N'Khách San D', N'3 Sao', 12, 6),

('KS05', N'Khách Sạn E', N'4 Sao', 18, 9);

#### -- 5. THANHPHO

### INSERT INTO THANHPHO VALUES

('TP01', N'Hà Nôi', 2, 1),

('TP02', N'Đà Nẵng', 3, 0),

('TP03', N'Hồ Chí Minh', 2, 1),

('TP04', N'Hải Phòng', 1, 0),

('TP05', N'Cần Thơ', 2, 1);

### -- 6. DIEMTHAMQUAN

INSERT INTO DIEMTHAMQUAN VALUES

('DTQ01', N'Vịnh Hạ Long', 2, 200000.00),

('DTQ02', N'Phú Quốc', 3, 250000.00),

('DTQ03', N'Đà Lat', 2, 150000.00),

('DTQ04', N'Huế', 1, 100000.00),

('DTQ05', N'Nha Trang', 2, 180000.00);

### -- 7. LICHTRINH

### INSERT INTO LICHTRINH VALUES

('LT01', '2025-05-10 08:00', '2025-05-10 18:00', 1, 'KS01', 'TP01', 'DTQ01', 'HD01'), ('LT02', '2025-05-11 09:00', '2025-05-11 19:00', 2, 'KS02', 'TP02', 'DTQ02', 'HD02'), ('LT03', '2025-05-12 07:00', '2025-05-12 17:00', 3, 'KS03', 'TP03', 'DTQ03', 'HD03'), ('LT04', '2025-05-13 08:30', '2025-05-13 18:30', 4, 'KS04', 'TP04', 'DTQ04', 'HD04'), ('LT05', '2025-05-14 09:00', '2025-05-14 19:00', 5, 'KS05', 'TP05', 'DTQ05', 'HD05');

#### -- 8. PHUONGTIEN

INSERT INTO PHUONGTIEN VALUES

('PT01', N'Xe Hoi'),

('PT02', N'Máy Bay'),

('PT03', N'Xe Lửa'),

('PT04', N'Xe Buýt'),

('PT05', N'Tàu Thủy');

#### -- 9. LOAIXEHOI

#### INSERT INTO LOAIXEHOI VALUES

('LX01', N'Xe 7 Chỗ', 7, 1, 'PT01'),

('LX02', N'Xe 16 Chỗ', 16, 1, 'PT01'),

('LX03', N'Xe 29 Chỗ', 29, 0, 'PT01'),

('LX04', N'Xe 45 Chỗ', 45, 1, 'PT01'),

('LX05', N'Xe 9 Chỗ', 9, 0, 'PT01');

### -- 10. HANGVEMAYBAY

### INSERT INTO HANGVEMAYBAY VALUES

('HVB01', N'Hang Phổ Thông', 1500000.00, 750000.00, 'PT02'),

('HVB02', N'Hang Thương Gia', 3000000.00, 1500000.00, 'PT02'),

('HVB03', N'Hang Nhất', 5000000.00, 2500000.00, 'PT02'),

('HVB04', N'Hạng Phổ Thông Đặc Biệt', 2000000.00, 1000000.00, 'PT02'),

('HVB05', N'Hạng Thương Gia Đặc Biệt', 3500000.00, 1750000.00, 'PT02');

#### -- 11. HANGVEXELUA

### INSERT INTO HANGVEXELUA VALUES

('HX01', N'Hạng Ngồi Mềm', 500000.00, 250000.00, 1, 'PT03'),

('HX02', N'Hạng Giường Nằm', 1000000.00, 500000.00, 1, 'PT03'),

('HX03', N'Hang VIP', 1500000.00, 750000.00, 1, 'PT03'),

('HX04', N'Hang Thường', 300000.00, 150000.00, 1, 'PT03'),

('HX05', N'Hạng Cao Cấp', 1200000.00, 600000.00, 1, 'PT03');

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

1. Truy vấn kết nối nhiều bảng: Liệt kê tên khách hàng, tên thành phố và tên khách sạn trong mỗi lịch trình của họ

SELECT KH.TenKH, TP.TenTP, KS.TenKS

FROM HOPDONG HD

JOIN KHACHHANG KH ON HD.MAKH = KH.MAKH

JOIN LICHTRINH LT ON HD.SoHD = LT.SoHD

JOIN THANHPHO TP ON LT.MATP = TP.MATP

JOIN KHACHSAN KS ON LT.MAKS = KS.MAKS;

2. Truy vấn kết nối nhiều bảng: Liệt kê mã hợp đồng, tên khách hàng, tên điểm tham quan và thời gian dừng chân

SELECT HD.SoHD, KH.TenKH, DTQ.TenDTQ, DTQ.TGianDungChan

FROM HOPDONG HD

JOIN KHACHHANG KH ON HD.MAKH = KH.MAKH

JOIN LICHTRINH LT ON HD.SoHD = LT.SoHD

JOIN DIEMTHAMQUAN DTQ ON LT.MADTQ = DTQ.MADTQ;

3. Câu lệnh UPDATE: Cập nhật loại khách sạn của "Khách Sạn D" thành "4 Sao"

**UPDATE KHACHSAN** 

SET LoaiKS = N'4 Sao'

WHERE TenKS = N'Khách Sạn D';

4. Câu lệnh UPDATE: Cập nhật địa chỉ khách hàng "Nguyễn Văn A" thành "TP. HCM"

UPDATE KhachHang

SET LoaiKhachHang = N'3 sao'

WHERE TenKH = N'Nguyen Van A';

5. Câu lênh DELETE: Xóa điểm tham quan có tên là "Chơ Bến Thành"

DELETE FROM DiemThamQuan WHERE TenDTQ = N'Chơ Bến Thành'; 6. Câu lệnh DELETE: Xóa khách hàng có số điện thoại là '0912345678' **DELETE FROM KhachHang** WHERE SDT = '0912345678'; 7. Truy vấn GROUP BY: Tính tổng chi phí theo từng mã khách hàng SELECT KH.TenKH, SUM(HD.TongChiPhi) AS TongChiPhi FROM HOPDONG HD JOIN KHACHHANG KH ON HD.MAKH = KH.MAKH GROUP BY KH.TenKH; 8. Truy vấn GROUP BY: Đếm số lượng khách sạn theo từng thành phố SELECT TP.TenTP, COUNT(DISTINCT KS.MAKS) AS SoLuongKhachSan FROM LICHTRINH LT JOIN KHACHSAN KS ON LT.MAKS = KS.MAKS JOIN THANHPHO TP ON LT.MATP = TP.MATP GROUP BY TP.TenTP; 9. Subquery: Liệt kê tên khách hàng đã ký hợp đồng có tổng chi phí lớn hơn 15 triệu SELECT TenKH FROM KHACHHANG

WHERE MaKH IN (

SELECT MaKH

```
FROM HOPDONG
  WHERE TongChiPhi > 15000000
);
10. Subquery: Liệt kê tên khách sạn nằm trong các lịch trình có điểm tham quan là
"Phú Quốc"
SELECT TenKS
FROM KHACHSAN
WHERE MAKS IN (
  SELECT MAKS
 FROM LICHTRINH LT
 JOIN DIEMTHAMQUAN DTQ ON LT.MADTQ = DTQ.MADTQ
  WHERE DTQ.TenDTQ = N'Phú Quốc'
);
11. Truy vấn bất kỳ: Liệt kê tên các khách hàng có hợp đồng khởi hành sau ngày
12/05/2025
SELECT DISTINCT KH.TenKH
FROM KHACHHANG KH
JOIN HOPDONG HD ON KH.MAKH = HD.MAKH
WHERE HD.NgayGioKhoiHanh > '2025-05-12';
12. Truy vấn bất kỳ: Liệt kê tên các điểm tham quan có đơn giá người lớn trên
200,000 VNĐ
```

SELECT TenDTQ, DonGiaNguoiLon

# FROM DIEMTHAMQUAN

WHERE DonGiaNguoiLon > 200000;

# B - PHẦN 2 : CHUẨN HÓA DỮ LIỆU

# 1/ Cho lược đồ CSDL

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

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

MACHUYEN → TENTAU, LUONGHANG

TENTAU,NGAY → BENCANG, MACHUYEN}

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

### Bài làm:

# Bước 1: Tách vế phải

Tách từng phụ thuộc có nhiều thuộc tính ở vế phải:

MACHUYEN → TENTAU, LUONGHANG

⇒ tách thành:

MACHUYEN → TENTAU

MACHUYEN → LUONGHANG

TENTAU, NGAY → BENCANG, MACHUYEN

⇒ tách thành:

TENTAU, NGAY → BENCANG

TENTAU, NGAY → MACHUYEN

# Kết quả sau khi tách:

$$F' = {$$

TENTAU → LOAITAU

 $MACHUYEN \rightarrow TENTAU$ 

```
MACHUYEN → LUONGHANG
     TENTAU, NGAY → BENCANG
     TENTAU, NGAY → MACHUYEN
     }
Bước 2: Kiểm tra tính dư thừa của từng phụ thuộc
Ta kiểm tra xem có phụ thuộc nào là dư thừa không bằng cách loại tạm từng phụ thuộc
và tính bao đóng để kiểm tra.
Kết quả cho thấy không có phụ thuộc nào dư thừa.
→ F tối thiểu là F', gồm 5 phụ thuộc đơn lẻ như trên.
b) Tìm tất cả các khóa của Q
Bước 1: Tập thuộc tính:
Q = {TENTAU, LOAITAU, MACHUYEN, LUONGHANG, BENCANG, NGAY}
Bước 2: Chọn tập thuộc tính đầu vào có khả năng sinh toàn bộ thuộc tính
Thử TENTAU, NGAY:
     TENTAU, NGAY → BENCANG, MACHUYEN
     → Thu được: TENTAU, NGAY, BENCANG, MACHUYEN
     MACHUYEN → TENTAU, LUONGHANG
     → thêm: LUONGHANG (TENTAU đã có)
     TENTAU → LOAITAU
     → thêm: LOAITAU
   TENTAU, NGAY^+ = \{TENTAU, NGAY, BENCANG, \}
                                                         MACHUYEN,
```

⇒ TENTAU, NGAY là một khóa

LUONGHANG, LOAITAU}

= toàn bộ thuộc tính của Q

Bước 3: Kiểm tra khóa tối thiểu

Không thể bỏ TENTAU (vì mất toàn bộ phụ thuộc), cũng không thể bỏ NGAY → Không rút gọn được

# → TENTAU, NGAY là khóa tối thiểu

# Bước 4: Tìm khóa khác (nếu có)

Thử MACHUYEN+:

MACHUYEN → TENTAU, LUONGHANG

TENTAU → LOAITAU

- → MACHUYEN<sup>+</sup> = {MACHUYEN, TENTAU, LUONGHANG, LOAITAU}
- → Không có NGAY hoặc BENCANG ⇒ không phải khóa

### → Không có khóa nào khác

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

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

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

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

**Buốc 1:** Khởi tạo  $X += \{B,D\}X += \{B,D\}$ .

**Bước 2:** Duyệt qua các phụ thuộc hàm trong FF để mở rộng X+X+:

$$D \rightarrow EGD \rightarrow EG$$
: Vì  $D \in X + D \in X +$ , thêm  $E, GE, G$  vào  $X + X +$ .

$$X+=\{B,D,E,G\}X+=\{B,D,E,G\}.$$

BE $\rightarrow$ CBE $\rightarrow$ C: Vì B,E $\in$ X+B,E $\in$ X+, thêm CC vào X+X+.

$$X+=\{B,C,D,E,G\}X+=\{B,C,D,E,G\}.$$

 $C \rightarrow AC \rightarrow A$ : Vì  $C \in X + C \in X +$ , thêm AA vào X + X +.

$$X+=\{A,B,C,D,E,G\}X+=\{A,B,C,D,E,G\}.$$

BC $\rightarrow$ D $BC\rightarrow$ D: B,C $\in$ X+B,C $\in$ X+, nhưng DD đã có trong X+X+, không thay đổi.

ACD $\rightarrow$ B $ACD\rightarrow$ B: A,C,D $\in$ X+A,C,D $\in$ X+, nhưng BB đã có trong X+X+, không thay đổi.

 $CG \rightarrow BDCG \rightarrow BD$ :  $C,G \in X+C,G \in X+$ , nhưng B,DB,D đã có trong X+X+, không thay đổi.

CE $\rightarrow$ AG $CE\rightarrow$ AG: C,E $\in$ X+C,E $\in$ X+, nhưng A,GA,G đã có trong X+X+, không thay đổi.

 $AB \rightarrow CAB \rightarrow C$ :  $A,B \subseteq X+A,B \subseteq X+$ , nhưng CC đã có trong X+X+, không thay đổi.

**Bước 3:** Không còn thuộc tính nào có thể thêm vào X+X+, kết thúc.

**Kết quả:**  $X+=\{A,B,C,D,E,G\}X+=\{A,B,C,D,E,G\}.$ 

2. Tính Y+Y+ với Y={C,G} Y={C,G}

**Buốc 1:** Khởi tạo  $Y += \{C,G\} Y += \{C,G\}$ .

**Bước 2:** Duyệt qua các phụ thuộc hàm trong FF để mở rộng Y+Y+:

 $CG \rightarrow BDCG \rightarrow BD$ : Vì  $C,G \in Y + C,G \in Y +$ , thêm B,DB,D vào Y + Y +.

$$Y += \{B,C,D,G\} Y += \{B,C,D,G\}.$$

 $C \rightarrow AC \rightarrow A$ : Vì  $C \in Y + C \in Y +$ , thêm AA vào Y + Y +.

$$Y += \{A,B,C,D,G\} Y += \{A,B,C,D,G\}.$$

 $D \rightarrow EGD \rightarrow EG$ : Vì  $D \in Y + D \in Y +$ , thêm E,GE,G vào Y + Y +.

$$Y+=\{A,B,C,D,E,G\}Y+=\{A,B,C,D,E,G\}.$$

BC $\rightarrow$ D $BC\rightarrow$ D: B,C $\subseteq$ Y+B,C $\subseteq$ Y+, nhưng DD đã có trong Y+Y+, không thay đổi.

ACD $\rightarrow$ B $ACD\rightarrow$ B: A,C,D $\subseteq$ Y+A,C,D $\subseteq$ Y+, nhưng BB đã có trong Y+Y+, không thay đổi.

BE $\rightarrow$ CBE $\rightarrow$ C: B,E $\in$ Y+B,E $\in$ Y+, nhưng CC đã có trong Y+Y+, không thay đổi

CE $\rightarrow$ AG $CE\rightarrow$ AG: C,E $\in$ Y+C,E $\in$ Y+, nhưng A,GA,G đã có trong Y+Y+, không thay đổi.

 $AB \rightarrow CAB \rightarrow C$ :  $A,B \in Y+A,B \in Y+$ , nhưng CC đã có trong Y+Y+, không thay đổi.

**Bước 3:** Không còn thuộc tính nào có thể thêm vào Y+Y+, kết thúc.

**Kết quả:** Y+={A,B,C,D,E,G} Y+={A,B,C,D,E,G}.

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)  $F=\{AB\to C; B\to D; CD\to E; CE\to GH; G\to A\}$  chứng minh rằng  $AB\to E; AB\to G$  a.

$$\cdot \mathbf{AB} \to \mathbf{E} \Rightarrow \mathbf{AB}^+ = \{\mathbf{A}, \mathbf{B}, \mathbf{E}\}\$$

$$\cdot E \rightarrow G \Rightarrow AB^+ = \{A, B, E, G\}$$

· 
$$\mathbf{AG} \rightarrow \mathbf{I}$$
 (A và G đều có trong  $\mathbf{AB}^+$ )  $\Rightarrow \mathbf{AB}^+ = \{\mathbf{A}, \mathbf{B}, \mathbf{E}, \mathbf{G}, \mathbf{I}\}$ 

$$\Rightarrow$$
 AB<sup>+</sup> = {A, B, E, G, I, H}

b.

Tính AB+:

$$\mathbf{AB} \to \mathbf{C} \Rightarrow \mathbf{AB}^+ = \{\mathbf{A}, \mathbf{B}, \mathbf{C}\}$$

$$\mathbf{B} \to \mathbf{D} \Rightarrow \mathbf{A}\mathbf{B}^{+} = \{\mathbf{A}, \mathbf{B}, \mathbf{C}, \mathbf{D}\}$$

$$\mathbf{CD} \to \mathbf{E} (C \text{ và D có}) \Rightarrow AB^+ = \{A, B, C, D, E\}$$

Chứng minh được  $AB \rightarrow E$ 

$$\mathbf{CE} \to \mathbf{GH} \ (\mathbf{C} \ \mathrm{va} \ \mathbf{E} \ \mathrm{co}) \Rightarrow \mathbf{AB}^+ = \{\mathbf{A}, \, \mathbf{B}, \, \mathbf{C}, \, \mathbf{D}, \, \mathbf{E}, \, \mathbf{G}, \, \mathbf{H}\}$$

Chứng minh được AB → G

# 4/ Cho quan hệ rA

A	В	C	D
X	u	X	у
у	X	Z	X
Z	у	у	У
у	Z	W	Z

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

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

1. 
$$A \rightarrow B$$

Không thỏa vì t2 [A] = t4 [A] nhưng t2 [B]  $\neq$  t4 [B]

2. 
$$A \rightarrow C$$

Không thỏa vì t2 [A] = t4 [A] nhưng t2 [C]  $\neq$  t4 [C]

3. 
$$B \rightarrow A$$

Thỏa vì **không có bất kỳ hai tuple nào có giá trị của thuộc tính B giống nhau =>** không có bất kỳ sự vi phạm nào đối với phụ thuộc hàm B→A

Tuple 1: 
$$B = u$$

Tuple 2: 
$$B = x$$

Tuple 3: 
$$B = y$$

Tuple 4: 
$$B = z$$

4. 
$$C \rightarrow D$$

Thỏa vì **không có bất kỳ hai tuple nào có giá trị của thuộc tính C giống nhau =>** không có bất kỳ sự vi phạm nào đối với phụ thuộc hàm C→D

```
Tuple 1: C = x
Tuple 2: C = z
Tuple 3: C = y
Tuple 4: C = w
       5. \mathbf{D} \rightarrow \mathbf{C}
Không thỏa vì t1 [D] = t3 [D] nhưng t1 [C] \neq t3 [C]
       6. \mathbf{D} \rightarrow \mathbf{A}
Không thỏa vì t1 [D] = t3 [D] nhưng t1 [A] \neq t3 [A]
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 → OFFICE }
Để tìm tất cả các khóa của lược đồ quan hệ:
Q(BROKER, OFFICE, STOCK, QUANTITY, INVESTOR, DIVIDENT)
Với tập phụ thuộc hàm:
F = {
 STOCK \rightarrow DIVIDENT,
 INVESTOR \rightarrow BROKER,
 INVESTOR, STOCK \rightarrow QUANTITY,
 BROKER \rightarrow OFFICE
}
```

### Bước 1: Xác định tập thuộc tính không phụ thuộc

Ta liệt kê tất cả các thuộc tính xuất hiện bên **phải** của các phu thuộc hàm:

**DIVIDENT** 

**BROKER** 

**QUANTITY** 

**OFFICE** 

⇒Các thuộc tính **không xuất hiện bên phải** là: **INVESTOR, STOCK** Đây là những thuộc tính **phải có trong khóa**.

Bước 2: Thử mở rộng {INVESTOR, STOCK} xem có bao phủ toàn bộ lược đồ không

Bao đóng của {INVESTOR, STOCK}+:

INVESTOR, STOCK  $\rightarrow$  QUANTITY

INVESTOR → BROKER ⇒ thêm BROKER

BROKER → OFFICE ⇒ thêm OFFICE

STOCK → DIVIDENT ⇒ thêm DIVIDENT

- $\Rightarrow$  {INVESTOR, STOCK}<sup>+</sup> = {INVESTOR, STOCK, QUANTITY, BROKER, OFFICE, DIVIDENT}
- -> Bao phủ toàn bộ lược đồ Q → {INVESTOR, STOCK} là một khóa

Bước 3: Kiểm tra khóa khác (có khả năng nhỏ hơn?)

Không thể bỏ INVESTOR (vì BROKER, OFFICE đều phụ thuộc vào INVESTOR)

Không thể bỏ STOCK (vì QUANTITY và DIVIDENT phụ thuộc vào STOCK)

-> Không thể loại bỏ thêm thuộc tính nào khỏi {INVESTOR, STOCK}

Vậy Tập khóa của lược đồ Q là:

 $\rightarrow$  {INVESTOR, STOCK}

Và chỉ có một khóa duy nhất.

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

Bước 1: Đưa về dạng đơn thuộc tính

Không cần thay đổi vì tất cả các vế phải đều có 1 thuộc tính.

Bước 2: Loại bỏ các thuộc tính dư (nếu có) ở vế trái

f₂: HR→C,kiểm tra H dư?

R+ không suy ra C, giữ nguyên.

f₃: HT→R, kiểm tra H dư?

T+ không suy ra R, giữ nguyên.

f₄: CS→G, kiểm tra C dư?

S+ không suy ra G, giữ nguyên.

f₅: HS→R, kiểm tra H dư?

S+ không suy ra R, giữ nguyên.

=> Không thuộc tính dư nào cần loại.

Bước 3: Loại bỏ phụ thuộc hàm dư thừa

Giả sử loại  $f_5$ : HS $\rightarrow$ R. Từ  $f_3$ : HT $\rightarrow$ R,  $f_1$ : C $\rightarrow$ T và  $f_2$ : HR $\rightarrow$ C:

HS→HR (suy ra HR)

 $HR \rightarrow C$ 

 $C \rightarrow T$ 

 $HT \rightarrow R$ 

Suy ra R từ HS, giữ f5 là dư thừa => Loại bỏ f5

Kết quả phủ tối thiểu  $F = \{C \rightarrow T; HR \rightarrow C; HT \rightarrow R; CS \rightarrow G\}$ 7/ Q(A,B,C,D,E,H)  $F=\{A \rightarrow E; C \rightarrow D; E \rightarrow DH\}$ Chứng minh K={A,B,C} là khóa duy nhất của Q Chứng minh rằng  $K = \{A, B, C\}$  là khóa duy nhất của lược đồ quan hệ: Q(A, B, C, D, C)E, H) Với tập phụ thuộc hàm:  $F = {$  $A \rightarrow E$ ,  $C \rightarrow D$ ,  $E \rightarrow D H$ } Bước 1: Kiểm tra xem {A, B, C} có phải là khóa hay không Bao đóng của {A, B, C}, tức là: Tính ({A, B, C})\*: Bắt đầu với:  $\{A, B, C\}$ Áp dụng các phụ thuộc hàm:  $A \rightarrow E \Rightarrow \text{thêm } E$  $\rightarrow$  {A, B, C, E}  $\mathbf{C} \to \mathbf{D} \Rightarrow \text{thêm } \mathbf{D}$  $\rightarrow$  {A, B, C, E, D}  $E \rightarrow D H \Rightarrow \text{thêm } H$  $\rightarrow$  {A, B, C, E, D, H}

 ${A, B, C}^+ = {A, B, C, D, E, H}$ 

-> Bao phủ toàn bộ thuộc tính của Q ⇒ {A, B, C} là siêu khóa

Bước 2: Kiểm tra xem {A, B, C} có phải là khóa tối thiểu hay không

Ta cần xem nếu bỏ bớt một thuộc tính thì có còn bao phủ toàn bộ không.

Thử bỏ A: xét {B, C}+

{B, C}

 $\mathbf{C} \to \mathbf{D}$ 

Không có A ⇒ không suy ra E ⇒ không suy ra H

->Không bao phủ Q

Thử bỏ B: xét {A, C}+

 $A \rightarrow E \Rightarrow \{A, C, E\}$ 

 $C \rightarrow D \Rightarrow \{A, C, E, D\}$ 

 $E \rightarrow D H \Rightarrow \{A, C, E, D, H\}$ 

 $\Longrightarrow$ {A, C}<sup>+</sup> = {A, C, E, D, H}, thiếu B

-> Không bao phủ Q

Thử bỏ C: xét {A, B}+

 $A \rightarrow E \Rightarrow \{A, B, E\}$ 

 $E \rightarrow D H \Rightarrow \{A, B, E, D, H\}$ 

 $\Longrightarrow$ Không có C  $\Rightarrow$  không có D từ C  $\rightarrow$  D

⇒thiếu C ⇒ không đầy đủ

Vây : {A, B, C} là siêu khóa

Không thể bỏ bất kỳ thuộc tính nào ra khỏi {A, B, C} mà vẫn còn là siêu khóa ⇒{A, B, C} là khóa tối thiểu ⇒ khóa chính

Có khóa nào khác không?

Thử bất kỳ tập khác ngoài {A, B, C} đều không bao phủ đủ Q.

⇒{A, B, C} là khóa duy nhất của lược đồ 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

Bước 1: Xác định tập thuộc tính

Tập thuộc tính của Q: {A, B, C, D}

Bước 2: Phân tích tập phụ thuộc F

$$AB \rightarrow C$$

$$\mathbf{D} \to \mathbf{B}$$

 $C \rightarrow A$ , B, D (vì  $C \rightarrow ABD$  tương đương 3 phụ thuộc:  $C \rightarrow A$ ,  $C \rightarrow B$ ,  $C \rightarrow D$ )

Bước 3: Thử tìm khóa bằng phép bao đóng (Attribute Closure) Gia sử X = C

Tính C+:

$$C \to A, B, D \Rightarrow C^+ = \{C, A, B, D\} = \{A, B, C, D\}$$

⇒ C+ = toàn bộ thuộc tính ⇒ C là khóa

Thử A+, B+, D+...

A+: không suy ra được gì ⇒ không phải khóa

B⁺: không ⇒ không

 $D^+\!\!: D \to B,\, B \; không \; sinh \; thêm \Rightarrow D^+\!= \{D,\, B\} \; \Rightarrow không \; d\mathring{u}$ 

Thử AB+:

$$AB \rightarrow C \Rightarrow AB^+ = \{A, B, C\}$$

$$C \rightarrow D \Rightarrow AB^+ = \{A, B, C, D\} \Rightarrow OK$$

Nhưng AB gồm 2 thuộc tính, trong khi C chỉ cần 1

⇒ AB không là khóa tối thiểu

Kết luận:

# Khóa duy nhất và tối thiểu của Q là: {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

Lược kê: A, B, C, D, E, G

# Kiểm tra AB:

$${A,B}+={A,B}$$

Từ  $AB \rightarrow C$ : Thêm C, nên  $\{A,B\}$ + = $\{A,B,C\}$ 

Từ C→A: Thêm A (đã có)

Từ BC $\rightarrow$ D: Thêm D, nên  $\{A,B,C,D\}$ 

Từ  $D \rightarrow EG$ : Thêm E,G nên {A,B,C,D,E,G}

Kết quả:  $\{A,B\}$ += $\{A,B,C,D,E,G\}$ , Đủ tất cả thuộc tính.

# Kiểm tra tính tối thiểu:

 ${A}+: {A}+= {A}, không chứa B,C,D,E,G$ 

 $\{B\}+: \{B\}+=\{B\}, không chứa A,C,D,E,G$ 

Không tập con nào là khóa, nên {A,B} là khóa tối thiểu.

# Kiểm tra BC:

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

Từ  $C \rightarrow A$ : Thêm A, nên  $\{B,C,A\}$ 

Từ BC→D: Thêm D, nên {B,C,A,D}

Từ  $D \rightarrow EG$ : Thêm E,G nên {B,C,A,D,E,G}

Kết quả: {B,C}+={A,B,C,D,E,G}, Đủ tất cả thuộc tính.

# Kiểm tra tính tối thiểu:

 $\{B\}+: \{B\}+=\{B\}, không đủ.$ 

$$\{C\}+: \{C\}+=\{C,A\}$$
 (từ  $C\rightarrow A$ ), không chứa B,D,E,G

Không tập con nào là khóa, nên {B,C} là khóa tối thiểu.

### Kiểm tra CG:

$$\{C,G\}+=\{C,G\}$$

Từ  $C \rightarrow A$ : Thêm A, nên  $\{C,G,A\}$ 

Từ CG→BD: Thêm B,D, nên {C,G,A,B,D}

Từ  $D\rightarrow EG$ : Thêm E,G, nên  $\{C,G,A,B,D,E,G\}$ , nhưng G đã có, nên  $\{C,G,A,B,D,E\}$ 

Từ BC→D: Đã có D, không thêm.

Từ AB→C: Đã có C, không thêm.

Kết quả:  $\{C,G\} += \{A,B,C,D,E,G\}$ . Đủ tất cả thuộc tính.

# Kiểm tra tính tối thiểu:

$$\{C\}+: \{C\}+=\{C,A\}, không chứa B,D,E,G$$

$$\{G\}+: \{G\}+=\{G\}, không chứa A,B,C,D,E$$

Không tập con nào là khóa, nên {C,G} là khóa tối thiểu.

### Kiểm tra BE

$$\{B,E\}+=\{B,E\}$$

Từ  $BE \rightarrow C$ : Thêm C, nên  $\{B,E,C\}$ 

Từ  $C \rightarrow A$ : Thêm A, nên  $\{B, E, C, A\}$ 

Từ BC $\rightarrow$ D: Thêm D, nên {B,E,C,A,D}

Từ  $D\rightarrow EG$ : Thêm E,G, nên  $\{B,E,C,A,D,E,G\}$ , nhưng E đã có, nên  $\{B,E,C,A,D,G\}$ 

Kết quả: {B,E}+={A,B,C,D,E,G}. Đủ tất cả thuộc tính.

## Kiểm tra tính tối thiểu:

$$\{B\}+: \{B\}+=\{B\}, không đủ$$

$$\{E\}+: \{E\}+=\{E\}, không đủ$$

Không tập con nào là khóa, nên {B,E} là khóa tối thiểu.

# Kiểm tra CE

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

Từ  $C \rightarrow A$ : Thêm A, nên  $\{C,E,A\}$ 

Từ  $CE \rightarrow G$  : Thêm G , nên  $\{C,E,A,G\}$  Từ  $CG \rightarrow BD$  : Thêm B,D , nên  $\{C,E,A,G,B,D\}$ 

Từ D→EG: Thêm E,G, nhưng cả hai đã có.

Kết quả:  $\{C,E\}$ + =  $\{A,B,C,D,E,G\}$ . Đủ tất cả thuộc tính.

# Kiểm tra tính tối thiểu:

$$\{C\}+$$
 :  $\{C\}+$  =  $\{C,\!A\}$  , không đủ.

$$\{E\}+: \{E\}+=\{E\}, không đủ.$$

Không tập con nào là khóa, nên {C,E} là khóa tối thiểu.

# Kiểm tra BD

$$\{B,D\}+=\{B,D\}$$

Từ D→EG: Thêm E,G, nên {B,D,E,G}

Từ  $BE \rightarrow C$ : Thêm C, nên  $\{B,D,E,G,C\}$ 

Từ C→A: Thêm A, nên  $\{B,D,E,G,C,A\}$ 

Từ BC→D: Đã có D, không thêm.

Từ CG→BD: Đã có B,D, không thêm.

Từ ACD→B: Đã có B, không thêm.

Kết quả: {B,D}+={A,B,C,D,E,G}. Đủ tất cả thuộc tính.

# Kiểm tra tính tối thiểu:

$$\{B\}+: \{B\}+=\{B\}, không đủ.$$

$$\{D\}+:\{D\}+=\{D,E,G\}$$
 (từ  $D\rightarrow EG$ ), không chứa A,B,C

Không tập con nào là khóa, nên {B,D} là khóa tối thiểu.

# Kiểm tra CD

$$\{C,D\} += \{C,D\}$$

Từ  $C \rightarrow A$ : Thêm A, nên  $\{C,D,A\}$ 

Từ  $ACD \rightarrow B$ : Thêm B, nên  $\{C,D,A,B\}$ 

Từ  $D \rightarrow EG$ : Thêm E,G, nên {C,D,A,B,E,G}

Từ BC→D: Đã có D, không thêm.

Kết quả:  $\{C,D\}$ += $\{A,B,C,D,E,G\}$ . Đủ tất cả thuộc tính.

# Kiểm tra tính tối thiểu:

$$\{C\} + : \{C\} + = \{C,A\}, \text{ không đủ.}$$

$$\{D\} +: \{D\} += \{D,E,G\}, không đủ.$$

Không tập con nào là khóa, nên {C,D} là khóa tối thiểu.

### Các khóa của Q:

# 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)

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

# Bước 1: Biến đổi vế phải thành đơn thuộc tính

Phân tách các phụ thuộc hàm có vế phải nhiều thuộc tính:

C→A (giữ nguyên)

BC→D (giữ nguyên)

ACD→B (giữ nguyên)

 $D \rightarrow E$ ,  $D \rightarrow G$  (phân tách từ  $D \rightarrow EG$ )

BE→C (giữ nguyên)

CG→B, CG→D (phân tách từ CG→BD)

 $CE \rightarrow A$ ,  $CE \rightarrow G$  (phân tách từ  $CE \rightarrow AG$ )

F1 = {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}

# Bước 2: Loại bỏ thuộc tính dư thừa ở vế trái

Kiểm tra từng phụ thuộc hàm:

AB→C: Kiểm tra xem A hoặc B có dư thừa không

Nếu loại A: Tập X = {B}, kiểm tra  $X^+$  = {B} có chứa A không? Không  $\rightarrow$  A không dư thừa

Nếu loại B: Tập X = {A}, kiểm tra X+ = {A} có chứa B không? Không  $\rightarrow$  B không dư thừa

Giữ nguyên AB→C

C→A: Không có thuộc tính nào để loại bỏ ở vế trái

Giữ nguyên C→A

BC→D: Kiểm tra xem B hoặc C có dư thừa không

Nếu loại B: Tập  $X = \{C\}, X^+ = \{C,A\}$  không chứa  $D \rightarrow B$  không dư thừa

Nếu loại C: Tập  $X = \{B\}$ ,  $X^+ = \{B\}$  không chứa  $D \to C$  không dư thừa

Giữ nguyên BC→D

ACD→B: Kiểm tra xem A, C, hoặc D có dư thừa không

Nếu loại A: Tập  $X = \{C,D\}$ , bao đóng  $X^+ = \{C,D,A,E,G\}$  Khi đã có C, dùng  $C \rightarrow A$  ta có A, nên A là dư thừa

Sau khi loại A: CD→B

Nếu loại C từ CD $\rightarrow$ B: Tập X = {D}, X+ = {D,E,G} không chứa B  $\rightarrow$  C không dư thừa

Nếu loại D từ CD $\to$ B: Tập X = {C}, X<sup>+</sup> = {C,A} không chứa B  $\to$  D không dư thừa

Thay thế ACD→B bằng CD→B

D→E: Không có thuộc tính nào để loại bỏ ở vế trái Giữ nguyên D→E

D→G: Không có thuộc tính nào để loại bỏ ở vế trái Giữ nguyên D→G

BE→C: Kiểm tra xem B hoặc E có dư thừa không

Nếu loại B: Tập  $X = \{E\}$ ,  $X^+ = \{E\}$  không chứa  $C \to B$  không dư thừa Nếu loại E: Tập  $X = \{B\}$ ,  $X^+ = \{B\}$  không chứa  $C \to E$  không dư thừa Giữ nguyên  $BE \to C$ 

CG→B: Kiểm tra xem C hoặc G có dư thừa không

Nếu loại C: Tập  $X = \{G\}$ ,  $X^+ = \{G\}$  không chứa  $B \to C$  không dư thừa Nếu loại G: Tập  $X = \{C\}$ ,  $X^+ = \{C,A\}$  không chứa  $B \to G$  không dư thừa Giữ nguyên  $CG \to B$ 

CG→D: Kiểm tra xem C hoặc G có dư thừa không

Nếu loại C: Tập  $X = \{G\}$ ,  $X^+ = \{G\}$  không chứa  $D \to C$  không dư thừa Nếu loại G: Tập  $X = \{C\}$ ,  $X^+ = \{C,A\}$  không chứa  $D \to G$  không dư thừa Giữ nguyên  $CG \to D$ 

CE→A: Kiểm tra xem C hoặc E có dư thừa không

Nếu loại C: Tập  $X = \{E\}$ ,  $X^+ = \{E\}$  không chứa  $A \rightarrow C$  không dư thừa

Nếu loại E: Tập  $X = \{C\}, X^+ = \{C,A\}$  đã chứa  $A \rightarrow E$  dư thừa

Thay thế CE→A bằng C→A (nhưng C→A đã có trong tập phụ thuộc, nên loại bỏ CE→A)

CE→G: Kiểm tra xem C hoặc E có dư thừa không

Nếu loại C: Tập  $X = \{E\}$ ,  $X^+ = \{E\}$  không chứa  $G \to C$  không dư thừa Nếu loại E: Tập  $X = \{C\}$ ,  $X^+ = \{C,A\}$  không chứa  $G \to E$  không dư thừa

Sau bước 2:  $F2 = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; CD \rightarrow B; D \rightarrow E; D \rightarrow G; BE \rightarrow C; CG \rightarrow B; CG \rightarrow D; CE \rightarrow G\}$ 

### Bước 3: Loại bỏ phụ thuộc hàm dư thừa

Giữ nguyên CE→G

Kiểm tra từng phụ thuộc hàm:

Kiểm tra AB→C:

$$F' = F2 - \{AB \rightarrow C\}$$

Tính bao đóng (AB)+ với F':

Ban đầu 
$$(AB)^+ = \{A,B\}$$

Không thể áp dụng phụ thuộc hàm nào để thêm C

 $(AB)^+$  không chứa  $C \to AB \to C$  không dư thừa

Kiểm tra C→A:

$$F' = F2 - \{C \rightarrow A\}$$

Tính bao đóng C+ với F':

Ban đầu 
$$C^+ = \{C\}$$

Không thể áp dụng phụ thuộc hàm nào để thêm A

 $\ensuremath{\mathrm{C^{\scriptscriptstyle +}}}$ không chứa A $\rightarrow\ensuremath{\mathrm{C}}{\rightarrow}\ensuremath{\mathrm{A}}$ không dư thừa

### Kiểm tra BC→D:

$$F' = F2 - \{BC \rightarrow D\}$$

Tính bao đóng (BC)+ với F':

Ban đầu 
$$(BC)^{+} = \{B,C\}$$

Áp dụng C→A: 
$$(BC)^+$$
 =  $\{B,C,A\}$ 

Áp dụng AB→C: 
$$(BC)^+$$
 =  $\{B,C,A\}$ 

Không thể thêm D

 $(BC)^+$  không chứa  $D \to BC \to D$  không dư thừa

### Kiểm tra CD→B:

$$F' = F2 - \{CD \rightarrow B\}$$

Tính bao đóng (CD)+ với F':

Ban đầu 
$$(CD)^+ = \{C,D\}$$

$$\acute{A}p \ dung \ C \rightarrow A: (CD)^+ = \{C,D,A\}$$

Áp dụng D→E: 
$$(CD)^+$$
 =  $\{C,D,A,E\}$ 

Áp dụng D→G: 
$$(CD)^+$$
 =  $\{C,D,A,E,G\}$ 

Áp dụng CG→B: 
$$(CD)^+$$
 =  $\{C,D,A,E,G,B\}$ 

 $(CD)^+$  chứa  $B \to CD \to B$  là dư thừa, loại bỏ

#### Kiểm tra D→E:

$$F' = F2 - \{D \rightarrow E\} - \{CD \rightarrow B\}$$
 (đã loại  $CD \rightarrow B$ )

Tính bao đóng D+ với F':

Ban đầu 
$$D^+ = \{D\}$$

Áp dụng D→G: 
$$D^+$$
 = {D,G}

Không thể thêm E

 $D^{\scriptscriptstyle +}$ không chứa  $E \to D {\longrightarrow} E$ không dư thừa

Kiểm tra D→G:

$$F' = F2 - \{D \rightarrow G\} - \{CD \rightarrow B\}$$

Tính bao đóng D+ với F':

Ban đầu  $D^+ = \{D\}$ 

Áp dụng  $D \rightarrow E$ :  $D^+ = \{D,E\}$ 

Không thể thêm G

 $D^+$  không chứa  $G \rightarrow D \rightarrow G$  không dư thừa

Kiểm tra BE→C:

$$F' = F2 - \{BE \rightarrow C\} - \{CD \rightarrow B\}$$

Tính bao đóng (BE)+ với F':

Ban đầu 
$$(BE)^+ = \{B,E\}$$

Không thể thêm C

 $(BE)^+$  không chứa  $C \to BE \to C$  không dư thừa

Kiểm tra CG→B:

$$F' = F2 - \{CG \rightarrow B\} - \{CD \rightarrow B\}$$

Tính bao đóng (CG)+ với F':

Ban đầu 
$$(CG)^+ = \{C,G\}$$

Áp dụng C→A: 
$$(CG)^+$$
 =  $\{C,G,A\}$ 

Áp dụng CG→D: 
$$(CG)^+$$
 =  $\{C,G,A,D\}$ 

Áp dụng D→E: 
$$(CG)^+$$
 =  $\{C,G,A,D,E\}$ 

Không thể thêm B

 $(CG)^{\scriptscriptstyle +}$ không chứa B $\to CG{\to} B$ không dư thừa

Kiểm tra CG→D:

$$F' = F2 - \{CG \rightarrow D\} - \{CD \rightarrow B\}$$

Tính bao đóng (CG)+ với F':

Ban đầu 
$$(CG)^+ = \{C,G\}$$

Áp dụng C→A: 
$$(CG)^+$$
 =  $\{C,G,A\}$ 

Áp dụng CG→B: 
$$(CG)^+$$
 =  $\{C,G,A,B\}$ 

Áp dụng BC→D: 
$$(CG)^+$$
 =  $\{C,G,A,B,D\}$ 

(CG)+ chứa D → CG→D là dư thừa, loại bỏ

Kiểm tra CE→G:

$$F' = F2 - \{CE \rightarrow G\} - \{CD \rightarrow B\} - \{CG \rightarrow D\}$$

Tính bao đóng (CE)+ với F':

Ban đầu 
$$(CE)^+ = \{C,E\}$$

Áp dụng C→A: 
$$(CE)^+$$
 =  $\{C,E,A\}$ 

Không thể thêm G

 $(CE)^+$  không chứa  $G \rightarrow CE \rightarrow G$  không dư thừa

=>Vậy sau khi loại bỏ phụ thuộc hàm dư thừa:  $F_{min} = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; D \rightarrow E; D \rightarrow G; BE \rightarrow C; CG \rightarrow B; CE \rightarrow G\}$ 

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

Bước 1: Phân rã vế phải

Tất cả các phụ thuộc hàm trong F đều có vế phải là một thuộc tính duy nhất.

→ Không cần phân rã thêm.

Ta giữ nguyên:

$$F_1 = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, B \rightarrow A, C \rightarrow A, B \rightarrow C\}$$

Bước 2: Loai bỏ thuộc tính dư thừa ở vế trái

Mọi phụ thuộc hàm trong F<sub>1</sub> đều có vế trái là một thuộc tính đơn lẻ.

→ Không có thuộc tính dư thừa ở vế trái.

Ta giữ nguyên:

$$F_2 = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, B \rightarrow A, C \rightarrow A, B \rightarrow C\}$$

### Bước 3: Loại bỏ các phụ thuộc hàm dư thừa

Xét từng phụ thuộc trong F<sub>2</sub> để kiểm tra tính dư thừa:

•  $X \text{\'et } A \rightarrow B$ :

Tính bao đóng của 
$$\{A\}$$
 với  $F_2 \setminus \{A \to B\}$   
  $\to \{A\}^+ = \{A, C\} \to \text{không có } B \to A \to B \text{ không dư thừa}$ 

•  $X\acute{e}t A \rightarrow C$ :

Tính bao đóng của 
$$\{A\}$$
 với  $F_2 \setminus \{A \rightarrow C\}$   
 $\rightarrow \{A\}^+ = \{A, B, C\} \rightarrow \text{có } C \rightarrow A \rightarrow C$  là dư thừa  
 $\rightarrow \text{Loại bỏ } A \rightarrow C$   
 $F_3 = \{A \rightarrow B, B \rightarrow A, C \rightarrow A, B \rightarrow C\}$ 

•  $X \text{\'et } B \rightarrow A$ :

Tính bao đóng của 
$$\{B\}$$
 với  $F_3 \setminus \{B \to A\}$   
 $\to \{B\}^+ = \{B, C, A\} \to \text{có } A \to B \to A \text{ là dư thừa}$   
 $\to \text{Loại bỏ } B \to A$   
 $F_4 = \{A \to B, C \to A, B \to C\}$ 

•  $X\acute{e}t C \rightarrow A$ :

Tính bao đóng của 
$$\{C\}$$
 với  $F_4 \setminus \{C \to A\}$   
  $\to \{C\}^+ = \{C\} \to \text{không có } A \to C \to A \text{ không dư thừa}$ 

•  $X \text{\'et } B \rightarrow C$ :

Tính bao đóng của 
$$\{B\}$$
 với  $F_4 \setminus \{B \to C\}$   $\to \{B\}^+ = \{B,A\} \to \text{không có } C \to B \to C \text{ không dư thừa}$ 

Kết luận:

Phủ tối thiểu của tập phụ thuộc hàm F là:

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

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

a) Q1(ABCDEGH)

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

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

c) Q3(ABCDEGHIJ)

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

#### d) Q4(ABCDEGHIJ)

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

### a) Q1(ABCDEGH)

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

Không có thuộc tính dư nào

Không thể loại bỏ thêm phụ thuộc

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

#### b) Q2(ABCSXYZ)

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

$$S \rightarrow A$$
,  $AX \rightarrow B \Rightarrow S \rightarrow A \text{ và } A \rightarrow B \text{ suy ra } S \rightarrow B$ 

Vậy S→B là dư thừa => Loại S→B

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

### c) Q3(ABCDEGHIJ)

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

Không có phụ thuộc dư

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

#### d) Q4(ABCDEGHIJ)

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

I→H và I→J có thể gộp thành I→HJ => Rồi tách lại

Không cần gôp vì đã ở dang chuẩn

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

## I Bài tập tổng hợp

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

a) Q(ABCDEG);

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

b) Q(ABCDEGH);

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

c) Q(ABCDEGH)

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

d) Q(ABCDEG);

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

e) Q(ABCDEGHI);

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

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

Khóa: 
$$A^+ = \{A, B, C, D, E, G\} \Rightarrow A là khóa$$

Phụ thuộc:

$$C \rightarrow DE$$
: C không là khóa  $\Rightarrow$  vi phạm BCNF

$$E \rightarrow G$$
: E không là khóa  $\Rightarrow$  vi phạm BCNF

#### → Đạt 2NF và 3NF, không đạt BCNF

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

Khóa: C, D 
$$\Rightarrow$$
 C<sup>+</sup> = {A, B, C, G}, D  $\rightarrow$  E  $\Rightarrow$  tổng là {A, B, C, D, E, G} (thiếu H)  $\rightarrow$  không đủ  $\Rightarrow$  xét CD<sup>+</sup> = {A, B, C, D, E, G} (vẫn thiếu H)  $\rightarrow$  CDH<sup>+</sup> = {toàn bộ}  $\Rightarrow$  **Khóa: CDH**

Phụ thuộc:

 $C \rightarrow AB$ : C không là siêu khóa  $\Rightarrow$  vi phạm BCNF

$$D \rightarrow E, B \rightarrow G$$
: tương tự

→ Chỉ đạt 2NF, không đạt 3NF và BCNF

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

Khóa: A, D, H 
$$\Rightarrow$$
 A<sup>+</sup> = {A, B, C}, D  $\rightarrow$  E, H  $\rightarrow$  G  $\Rightarrow$  ADH<sup>+</sup> = {A, B, C, D, E, G, H}  $\Rightarrow$  thiếu F

- → không đủ, cần thêm thuộc tính
- → Phân tích phụ thuộc:

A → BC: A không là siêu khóa ⇒ vi phạm BCNF

 $D \rightarrow E, H \rightarrow G$ : D, H không là siêu khóa  $\Rightarrow$  vi phạm BCNF

→ Chỉ đạt 2NF, không đạt 3NF và BCNF

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

Khóa: ABD  $\Rightarrow$  ABD<sup>+</sup> = {A, B, C, D, E} + G  $\rightarrow$  A  $\Rightarrow$  ABDG<sup>+</sup> = toàn bộ  $\Rightarrow$ 

Khóa: ABDG

Phụ thuộc:

$$AB \rightarrow C: AB \subset khóa \Rightarrow ok$$

C → B: C không là siêu khóa ⇒ vi phạm BCNF

 $ABD \rightarrow E$ : là siêu khóa  $\Rightarrow$  ok

 $G \rightarrow A$ : G không là siêu khóa  $\Rightarrow$  vi phạm BCNF

→ Đạt 3NF, không đạt BCNF

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

Rất nhiều phụ thuộc phức tạp  $\rightarrow$  kiểm tra kỹ

Tìm khóa: thử ACEH+ = {A, C, E, B, G, D, H, I} (sinh đủ tất cả) ⇒ ACEH là khóa

Xét phụ thuộc:

AC → B: AC không là siêu khóa ⇒ vi phạm BCNF

BI → ACD: BI không là siêu khóa ⇒ vi phạm BCNF

H → I: H không là siêu khóa ⇒ vi phạm BCNF

→ Chỉ đạt 2NF, không đạt 3NF và BCNF

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

CHUẨN 1NF:

Thuộc tính đều là nguyên tố (atomic)?

Không có tổ hợp lặp ⇒ **Thỏa 1NF** 

CHUẨN 2NF:

Thỏa 1NF và **không có phụ thuộc hàm nào mà thuộc tính không khóa xác** định bởi 1 phần của khóa chính

Khóa chính: CS

Phu thuốc  $CS \rightarrow Z$ :

→ Đúng, toàn bộ khóa xác định Z ⇒ THỔA MẪN

Phu thuốc  $Z \rightarrow C$ :

Z không là khóa, nhưng C là thuộc tính khóa

⇒ Phụ thuộc **ngược chiều**, không ảnh hưởng đến 2NF

=> Thỏa 2NF

CHUẨN 3NF:

Với mọi phụ thuộc  $X \rightarrow A$ , một trong các điều kiện sau phải đúng:

 $A \subseteq X$  (tầm thường)

X là siêu khóa

#### A là thuộc tính khóa

```
Phụ thuộc CS \rightarrow Z:
      CS là khóa ⇒ thỏa
Phụ thuộc Z \rightarrow C:
      Z không là khóa
      C là một phần của khóa ⇒ C là thuộc tính khóa
=> Thỏa 3NF
CHUẨN BCNF:
      Với mọi phụ thuộc X \rightarrow A, X phải là siêu khóa
CS \rightarrow Z \Rightarrow CS là khóa \Rightarrow ok
Z \rightarrow C \Rightarrow Z không phải siêu khóa \Rightarrow vi phạm BCNF
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
Để xác định dạng chuẩn cao nhất (highest normal form) của lược đồ quan hệ:
Kehoach(NGAY, GIO, PHONG, MONHOC, GIAOVIEN)
với tập phụ thuộc hàm:
F = {
 NGAY, GIO, PHONG \rightarrow MONHOC
                                        (F1)
```

(F2)

MONHOC, NGAY  $\rightarrow$  GIAOVIEN

```
NGAY, GIO, PHONG \rightarrow GIAOVIEN (F3)

MONHOC \rightarrow GIAOVIEN (F4)
```

Xét các chuẩn:  $1NF \rightarrow 2NF \rightarrow 3NF \rightarrow BCNF$ 

#### Bước 1: 1NF (First Normal Form)

Giả định rằng lược đồ đã ở 1NF vì các thuộc tính là đơn trị (atomic values).

-> Thoả mãn 1NF

#### Bước 2: Tìm khóa chính

Từ F1:

NGAY, GIO, PHONG → MONHOC

Từ F3:

NGAY, GIO, PHONG → GIAOVIEN

⇒{NGAY, GIO, PHONG}+ = {NGAY, GIO, PHONG, MONHOC, GIAOVIEN}

⇒Bao đóng toàn bộ lược đồ → {NGAY, GIO, PHONG} là khóa chính

#### Bước 3: Kiểm tra 2NF

2NF yêu cầu:

Quan hệ phải ở 1NF

Không có phụ thuộc hàm không đầy đủ (partial dependency) từ thuộc tính không khóa vào một phần khóa chính

Khóa chính: {NGAY, GIO, PHONG}

Thuộc tính không khóa: MONHOC, GIAOVIEN

Kiểm tra các phụ thuộc có vế trái là tập con của khóa chính:

F1: NGAY, GIO, PHONG → MONHOC & (phụ thuộc toàn phần)

F3: NGAY, GIO, PHONG → GIAOVIEN & (phụ thuộc toàn phần)

- -> F2 và F4 có vế trái KHÔNG là con của khóa ⇒ không ảnh hưởng đến 2NF
- -> Không có phụ thuộc từng phần  $\rightarrow$  Quan hệ ở 2NF

### Bước 4: Kiểm tra 3NF

3NF yêu cầu:

 $+ \mathring{O} 2NF$ 

+ Mỗi phụ thuộc hàm  $X \rightarrow A$ , 1 trong 2 điều kiện sau đúng:

 $A \in X$  (trivial)

X là siêu khóa

A là thuộc tính khóa chính

#### Xét từng phụ thuộc hàm:

F1: NGAY, GIO, PHONG  $\rightarrow$  MONHOC:

→ vế trái là khóa chính

F3: NGAY, GIO, PHONG  $\rightarrow$  GIAOVIEN:

→ vế trái là khóa chính

F2: MONHOC, NGAY  $\rightarrow$  GIAOVIEN:

- → vế trái **không phải siêu khóa**, GIAOVIEN không là thuộc tính khóa
- → Vi pham 3NF

F4: MONHOC  $\rightarrow$  GIAOVIEN:

- → MONHOC không phải siêu khóa ⇒ Vi phạm 3NF
- -> Quan hệ không đạt 3NF
- => Kết luận cuối cùng: Lược đồ Kehoach đang ở dạng chuẩn cao nhất là 2NF.

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  $Q_{i})$ 

Với Q<sub>1</sub>(A, C, D):

F1 ⊆ F gồm các phụ thuộc chỉ liên quan đến A, C, D

Xét từng phụ thuộc:

#### $A \rightarrow B$

Vế phải là **B**, không thuộc  $Q_1 \Rightarrow loại$ 

### $\mathbf{B} \to \mathbf{C}$

Vế trái **B** không thuộc Q₁ ⇒ loại

#### $\mathbf{D} \to \mathbf{B}$

Vế phải là **B**, không thuộc  $Q_1 \Rightarrow loại$ 

 $\mathbf{F_1} = \emptyset$  (không có phụ thuộc hàm nào thuộc  $\mathbf{Q_1}$ )

Với Q<sub>2</sub>(B, D):

F2 ⊆ F gồm các phụ thuộc chỉ liên quan đến B, D

Xét từng phụ thuộc:

#### $A \rightarrow B$

A không thuộc Q₂ ⇒ loại

$$\mathbf{B} \to \mathbf{C}$$

C không thuộc Q₂ ⇒ loại

#### $\mathbf{D} \to \mathbf{B}$

Cả D và B đều thuộc  $Q_2 \Rightarrow chấp nhận$ 

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

Vậy:

$$\mathbf{F_1} = \emptyset$$

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

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

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

a) Từ tập F, hãy chứng minh  $EK \rightarrow DH$ 

- b) Tìm tất cả các khóa của Q.
- c) Xác định dạng chuẩn của Q.

### a) Chứng minh EK → DH từ tập F

Bắt đầu với tập thuộc tính ban đầu: {E,K}

Áp dụng phụ thuộc hàm  $\mathbf{E} \to \mathbf{C}$  (từ F): Từ E, ta suy ra C. Tập thuộc tính hiện có:  $\{E,K,C\}$ 

Áp dụng phụ thuộc hàm  $\mathbf{C} \to \mathbf{D}$  (từ F): Từ C, ta suy ra D. Tập thuộc tính hiện có:  $\{E,K,C,D\}$ 

Áp dụng phụ thuộc hàm  $CK \to H$  (từ F): Từ C và K, ta suy ra H. Tập thuộc tính hiện có:  $\{E,K,C,D,H\}$ 

Áp dụng phụ thuộc hàm  $\mathbf{E} \to \mathbf{G}$  (từ F): Từ E, ta suy ra G. Tập thuộc tính hiện có:  $\{E,K,C,D,H,G\}$ 

Áp dụng phụ thuộc hàm  $CK \rightarrow E$  (từ F): Từ C và K, ta suy ra E. (E đã có trong tập)

Bao đóng của  $\{E, K\}$  dưới F là  $\{C,D,E,G,H,K\}$ . Vì bao đóng của  $\{E, K\}$  chứa cả D và H, ta kết luận rằng  $EK \to DH$  là đúng và đã được chứng minh từ tập F

## b) Tìm tất cả các khóa của Q

Khóa của một lược đồ quan hệ là một tập thuộc tính tối thiểu mà bao đóng của nó là toàn bộ tập thuộc tính của lược đồ. Tập thuộc tính của Q là {C, D, E, G, H, K}

Đầu tiên, xác định các thuộc tính không xuất hiện ở vế phải của bất kỳ phụ thuộc hàm nào. Vế phải của các phụ thuộc hàm trong F là: H, D, C, G, E. Các thuộc tính trong Q là: C, D, E, G, H, K. Thuộc tính K không xuất hiện ở vế phải của bất kỳ phụ thuộc hàm nào. Do đó, K phải là một phần của **mọi** khóa ứng viên

Bây giờ, chúng ta tìm các tập thuộc tính tối thiểu chứa K mà bao đóng của chúng là {C, D, E, G, H, K}

Thử với K: K+={K}. Không phải khóa

Thử với CK (chứa K và C, một thuộc tính ở vế trái của nhiều FDs):  $CK += \{C, K\}$ 

$$CK \rightarrow H: \{C,K,H\}$$

 $C \rightarrow D: \{C,K,H,D\}$ 

 $CK \rightarrow E: \{C,K,H,D,E\}$ 

 $E \rightarrow C (C \tilde{da} c\acute{o})$ 

 $E \to G$ : {C,K,H,D,E,G} CK+={C,D,E,G,H,K}. Bao đóng là toàn bộ các thuộc tính. Kiểm tra tính tối thiểu của CK:

 $C+=\{C,D\}$  (từ  $C\rightarrow D$ ). Không phải khóa.

K+={K}. Không phải khóa. Vì không có tập con thực sự nào của {C, K} là khóa, nên CK là một khóa ứng viên

Thử với EK (chứa K và E, một thuộc tính ở vế trái của nhiều FDs): Chúng ta đã tính (EK)+ ở phần a): (EK)+={C,D,E,G,H,K}. Bao đóng là toàn bộ các thuộc tính. Kiểm tra tính tối thiểu của EK:

 $E+=\{E\} \cup \{C\}(E\to C) \cup \{D\}(C\to D) \cup \{G\}(E\to G)=\{C,D,E,G\}. \ \ Không \ \ chứa \ \ H,$  K. Không phải khóa

K+={K}. Không phải khóa. Vì không có tập con thực sự nào của {E, K} là khóa, nên EK là một khóa ứng viên

Chúng ta đã tìm được hai khóa ứng viên là CK và EK. Mọi khóa khác chắc chắn phải chứa K, và để suy ra được toàn bộ các thuộc tính, cần phải có đủ "sức mạnh" để suy ra C và E (vì C và E là vế trái của các phụ thuộc hàm giúp suy ra các thuộc tính khác như D, G, H). CK và EK là những tập tối thiểu chứa K làm được điều này.

Vậy, tất cả các khóa của Q là {CK, EK}

## c) Xác định dạng chuẩn của Q

Quan hệ Q có dạng chuẩn 1NF vì giả định rằng không có thuộc tính đa trị hoặc phức hợp

Để xác định dạng chuẩn cao hơn (2NF, 3NF, BCNF), chúng ta cần kiểm tra các phụ thuộc hàm dựa trên các khóa ứng viên đã tìm được: {CK, EK}. Các thuộc tính khóa (prime attributes) là các thuộc tính xuất hiện trong bất kỳ khóa nào: C, K, E. Các thuộc tính không khóa (non-prime attributes) là các thuộc tính không xuất hiện trong bất kỳ khóa nào: D, G, H

Kiểm tra dạng chuẩn 2NF: Một quan hệ ở dạng 2NF nếu nó ở 1NF và không có thuộc tính không khóa nào phụ thuộc hàm vào một tập con thực sự của bất kỳ khóa ứng viên nào. Chúng ta kiểm tra các phụ thuộc hàm trong F xem vế phải là thuộc tính không khóa và vế trái là tập con thực sự của khóa nào không

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

Các thuộc tính không khóa là D, G, H

Xét phụ thuộc C→D:

Vế phải là D (thuộc tính không khóa)

Vế trái là C

C có phải là tập con thực sự của khóa nào không? Có, C là tập con thực sự của khóa CK {C, K}

Vì thuộc tính không khóa D phụ thuộc vào tập con thực sự C của khóa CK, đây là một phụ thuộc hàm bộ phận (partial dependency)

Xét phụ thuộc E→G:

Vế phải là G (thuộc tính không khóa)

Vế trái là E

E có phải là tập con thực sự của khóa nào không? Có, E là tập con thực sự của khóa EK {E, K}

Vì thuộc tính không khóa G phụ thuộc vào tập con thực sự E của khóa EK, đây là một phụ thuộc hàm bộ phận

Xét phụ thuộc CK→H:

Vế phải là H (thuộc tính không khóa)

Vế trái là CK

CK có phải là tập con thực sự của khóa nào không? Không, CK chính là một khóa. CK→H là một phụ thuộc hàm đầy đủ trên khóa CK

Vì tồn tại các phụ thuộc hàm bộ phận (C→D và E→G), quan hệ Q không đạt dạng chuẩn 2NF. Do quan hệ Q không đạt 2NF, nó cũng không thể đạt 3NF hay BCNF. Vậy xác định dạng chuẩn cao nhất của Q là 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 Q
- c) Tìm phủ tối thiểu của F
- d) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Q

Lược đồ quan hệ Q(S, I, D, M)

Tập phụ thuộc hàm  $F = {$ 

$$f_1{:}\;SI\to DM$$

$$f_2{:}\;SD\to M$$

$$f_3: D \to M$$

}

a) Tính bao đóng của D+, SD+, SI+

 $\mathbf{D}^+$ :

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

**SD**<sup>+</sup>:

$$SD \rightarrow M \Rightarrow th\hat{e}m M$$

$$\rightarrow$$
 SD<sup>+</sup> = {S, D, M}

→ Không có phụ thuộc nào khác khả dụng thêm

$$\Longrightarrow$$
SD<sup>+</sup> = {S, D, M}

SI<sup>+</sup>:

 $SI \rightarrow DM \Rightarrow th\hat{e}m D, M$ 

$$\rightarrow$$
 SI<sup>+</sup> = {S, I, D, M}

 $\Longrightarrow$ SI+ = {S, I, D, M}  $\Rightarrow$  bao phủ toàn bộ quan hệ  $\Rightarrow$  là một siêu khóa

## b) Tìm tất cả các khóa của Q

Ta cần tìm tập thuộc tính X sao cho  $X^+ = \{S, I, D, M\}$ 

Từ phần (a), ta biết:

Thử xem có khóa nào nhỏ hơn không:

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

→ Không có luật nào bắt đầu bằng S

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

→ Không có luật nào bắt đầu bằng I

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

 $\rightarrow$  Thiếu S, I  $\Rightarrow$  không là khóa

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

→ Thiếu I ⇒ không là khóa

$$\mathbf{ID}^{\scriptscriptstyle +} = \{\mathbf{I}, \, \mathbf{D}, \, \mathbf{M}\}$$

→ Thiếu S ⇒ không là khóa

SI là tối thiểu  $\rightarrow$  là khóa duy nhất

Khóa duy nhất của Q là: SI

## c) Tìm phủ tối thiểu của F

Ta đơn giản hóa từng phụ thuộc trong  $F = \{SI \to DM; SD \to M; D \to M\}$ 

## Bước 1: Tách vế phải nhiều thuộc tính:

$$f_1: SI \rightarrow D$$

 $f_1$ ':  $SI \rightarrow M$ 

 $f_2: SD \rightarrow M$ 

 $f_3: D \rightarrow M$ 

Bộ mới:

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

Bước 2: Kiểm tra và loại bỏ phụ thuộc dư thừa

Kiểm tra:  $SI \rightarrow M$  có dư không?

Có D  $\rightarrow$  M rồi, và SI  $\rightarrow$  D

$$\rightarrow$$
 SI  $\rightarrow$  D  $\rightarrow$  M  $\Rightarrow$  SI  $\rightarrow$  M là dư

Giữ lại:  $SI \rightarrow D$ ,  $SD \rightarrow M$ ,  $D \rightarrow M$ 

$$\Longrightarrow$$
 Phủ tối thiểu  $F_m = \{SI \rightarrow D, SD \rightarrow M, D \rightarrow M\}$ 

d) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Q

Bước 1: Giả sử đã ở 1NF (thuộc tính nguyên tố)

Bước 2: Kiểm tra 2NF

Khóa chính: SI

Phân tích từng phụ thuộc:

SI → D (đủ khóa)

 $SD \to M$ : SD là **phần** của SI (có S), nhưng không đủ khóa  $SI \Rightarrow$  nếu M là thuộc tính không khóa, **vi phạm 2NF** 

D → M: D không phải khóa, M là thuộc tính không khóa ⇒ vi phạm 2NF

⇒Q vi phạm 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)  $F=\{S\rightarrow N; S\rightarrow D; S\rightarrow T; S\rightarrow X\}$

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

Khóa: {C, A}

A→B => B phụ thuộc vào một phần khóa ⇒ Vi phạm 2NF

=> Không đạt 2NF

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

Khóa: {S,I,D}

SI→D là một phần khóa => Không vi phạm

→ Không có phụ thuộc bán phần => Đạt 2NF

Nhưng SD→M, S không phải khóa chính (S là một phần khóa)

D và S không phải phụ thuộc bắc cầu

=> Đạt 3NF

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

Khóa: {N, G, P}

M→GV => GV phụ thuộc bắc cầu  $\Rightarrow$  Vi phạm 3NF

=> Đạt 2NF; Không đạt 3NF

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

S là khóa => Mọi phụ thuộc đều từ khóa

=> Đat BCNF

### PHẦN BÀI TẬP CÁ NHÂN

### - HOÀNG ĐỨC HIẾU:

#### Câu 1: Cập nhật giá của một loại phòng có mã là 1

UPDATE GIA PHONG KS

SET GiaTheoDem = 1500000

WHERE MaKS = 1 AND MaLoaiPhong = 1;

#### Câu 2: Tìm các khách sạn 4 sao

SELECT KS.MaKS, KS.TenKS

FROM KHACH SAN KS

JOIN MUC SAO MS ON KS.MaMucSao = MS.MaMucSao

WHERE MS.TenMucSao = '4 sao';

### Câu 3: Tìm những hợp đồng ký trong năm 2025

SELECT HD.MaHD, HD.NgayKy

FROM HOP DONG HD

WHERE HD.NgayKy  $\geq$  '2025-01-01' AND HD.NgayKy  $\leq$  '2026-01-01';

### Câu 4: Liệt kê các hợp đồng có tổng chi phí trên 100 triệu đồng

SELECT HD.MaHD, HD.NgayKy, KH.TenKH, HD.TongChiPhi

FROM HOP DONG HD

JOIN KHACH HANG KH ON HD.MaKH = KH.MaKH

WHERE HD.TongChiPhi > 100000000 ORDER BY HD.TongChiPhi DESC;

## Câu 5: Tìm các thành phố mà hợp đồng 'HD003' đi qua theo thứ tự lộ trình

SELECT TP.MaTP, TP.TenTP, LT.ThuTu

FROM THANH PHO TP

JOIN LO TRINH LT ON TP.MaTP = LT.MaTP

WHERE LT.MaHD = 'HD003'

ORDER BY LT.ThuTu;

## - TRẦN THỊ HẢI MY:

## Câu 1: Lấy thông tin hợp đồng, khách hàng và bữa ăn tương ứng

SELECT HD.SoHD, KH.TenKH, BA.LoaiBuaAn, BA.DonGia

FROM HOPDONG HD

JOIN KHACHHANG KH ON HD.MAKH = KH.MAKH

JOIN BUAAN BA ON HD.SoHD = BA.SoHD;

## Câu 2: Cập nhật đơn giá các bữa ăn có số khẩu phần > 10: tăng 10%

**UPDATE BUAAN** 

SET DonGia = DonGia \* 1.10

WHERE SoKhauPhan > 10;

#### Câu 3: Xóa các bữa ăn có đơn giá dưới mức trung bình

**DELETE FROM BUAAN** 

WHERE DonGia < (

SELECT AVG(DonGia) FROM BUAAN

```
);
```

```
Câu 4: Tổng số ngày ở lại theo từng thành phố có thời gian ở lại > 2
SELECT TenTP, SUM(TGianOLai) AS TongNgay
FROM THANHPHO
GROUP BY TenTP
HAVING SUM(TGianOLai) > 2;
Câu 5: Lấy tên khách hàng có chi phí hợp đồng cao nhất
SELECT TenKH
FROM KHACHHANG
WHERE MAKH = (
  SELECT TOP 1 MAKH
 FROM HOPDONG
 ORDER BY TongChiPhi DESC
);
- LỮ THỊ KIỂU OANH:
Câu 1: Tìm các phương tiện đã từng được sử dụng trong hợp đồng 'HD003', và
loại vé tương ứng (nếu có).
SELECT PT.Loai, DD.TP XuatPhat, DD.TP Den
FROM SU DUNG PT TRONG HD SD
JOIN DOAN DUONG DD ON SD.MaDD = DD.MaDD
JOIN PHUONG TIEN PT ON DD.MaPT = PT.MaPT
WHERE SD.MaHD = 'HD003';
```

Câu 2: Tìm các khách hàng đã ký hợp đồng có tổng số người trong đoàn trên 50 người.

SELECT KH.TenDonVi, HD.MaHD, HD.TongSoNguoi

FROM HOP DONG HD

JOIN KHACH HANG KH ON HD.MaKH = KH.MaKH

WHERE HD.TongSoNguoi > 50;

Câu 3: Liệt kê các thành phố mà hợp đồng có mã 'HD001' sẽ ghé lại, kèm thời gian đến và đi.

SELECT TP.TenTP, LT.GioDen, LT.GioDi

FROM LICH TRINH LT

JOIN THANH PHO TP ON LT.MaTP = TP.MaTP

WHERE LT.MaHD = 'HD001' AND LT.CoGheLai = 'Yes'

ORDER BY LT.ThuTu;

Câu 4: Tính tổng chi phí tham quan trong hợp đồng 'HD001'.

SELECT SUM(DT.DonGia \* (HD.TongSoNguoi - HD.SoTreEm)) AS ChiPhiThamQuan

FROM THAM QUAN TRONG HD TQ

JOIN DIEM THAM QUAN DT ON TQ.MaDTQ = DT.MaDTQ

JOIN HOP DONG HD ON TQ.MaHD = HD.MaHD

WHERE HD.MaHD = 'HD001';

Câu 5: Tìm các khách sạn 3 sao đã được sử dụng trong bất kỳ hợp đồng nào.

SELECT DISTINCT KS.TenKS, TP.TenTP

FROM DAT KHACH SAN DKS

JOIN KHACH\_SAN KS ON DKS.MaKS = KS.MaKS

JOIN THANH PHO TP ON KS.MaTP = TP.MaTP

WHERE KS.HangSao = 3;

### - ĐẶNG THỊ THÙY TRANG:

### 1. Liệt kê các tour có ghé qua thành phố nhiều hơn 3 địa điểm tham quan

SELECT H.SoHopDong, TP.TenThanhPho, COUNT(DISTINCT

DTP.MaDiemThamQuan AS SoDiemThamQuan

FROM HOPDONG H

JOIN LICHTRINH L ON H.SoHopDong = L.SoHopDong

JOIN THANHPHO TP ON L.MaThanhPho = TP.MaThanhPho

JOIN DIEMTHAMQUAN DTP ON TP.MaThanhPho = DTP.MaThanhPho

GROUP BY H.SoHopDong, TP.TenThanhPho

HAVING COUNT(DISTINCT DTP.MaDiemThamQuan) > 3;

## 2. Tính tổng chi phí ăn uống của từng hợp đồng

SELECT H.SoHopDong, SUM(BA.DonGia \* BA.SoKhauPhan) AS TongTienAn

FROM HOPDONG H

JOIN BUOIAN BA ON H.SoHopDong = BA.SoHopDong

GROUP BY H.SoHopDong;

3. Liệt kê tên thành phố và tổng thời gian dừng chân tại các điểm tham quan thuộc thành phố đó

SELECT TP.TenThanhPho, SUM(DTP.ThoiGianDungChan) AS

Tong Thoi Gian Dung Chan

FROM THANHPHO TP

JOIN DIEMTHAMQUAN DTP ON TP.MaThanhPho = DTP.MaThanhPho

GROUP BY TP.TenThanhPho;

## 4. Cho biết mã phương tiện và tổng số loại vé máy bay được sử dụng

SELECT PT.MaPhuongTien, COUNT(HVMB.MaHangVeMayBay) AS

TongSoHangVe

FROM PHUONGTIEN PT

JOIN HANGVEMAYBAY HVMB

ON PT.MaPhuongTien = HVMB.MaPhuongTien

GROUP BY PT.MaPhuongTien;

## 5. Liệt kê các lịch trình có điểm tham quan có giá vé người lớn trên 500.000

SELECT DISTINCT L.MaLichTrinh, DTP.TenDiemThamQuan, DTP.DonGiaVeNguoiLon

FROM LICHTRINH L

 $\label{eq:joindiscontinuity} JOIN\ DIEMTHAMQUAN\ DTP\ ON\ L. MaDiemThamQuan = DTP. MaDiemThamQuan$ 

WHERE DTP.DonGiaVeNguoiLon > 500000;

## - NGUYỄN TRỌNG TRÍ:

## Câu 1: Liệt kê thông tin khách hàng và các thành phố họ đã đi qua:

SELECT KH.TenKH, TP.TenTP, HD.SoHD

FROM KHACHHANG KH

JOIN HOPDONG HD ON KH.MAKH = HD.MAKH

```
JOIN LICHTRINH LT ON HD.SoHD = LT.SoHD

JOIN THANHPHO TP ON LT.MATP = TP.MATP;
```

Câu 2: Cập nhật SoTreEm = 0 cho các hợp đồng của khách hàng ở TP có TGianOLai > 2:

```
UPDATE HOPDONG

SET SoTreEm = 0

WHERE SoHD IN (

SELECT LT.SoHD

FROM LICHTRINH LT

JOIN THANHPHO TP ON LT.MATP = TP.MATP

WHERE TP.TGianOLai > 2

);
```

Câu 3: Xóa các bữa ăn thuộc hợp đồng có chi phí dưới 5 triệu và loại bữa là "Bữa Sáng":

```
DELETE FROM BUAAN

WHERE SoHD IN (

SELECT SoHD FROM HOPDONG WHERE TongChiPhi < 5000000
)

AND LoaiBuaAn = N'Bữa Sáng';
```

Câu 4: Liệt kê khách hàng có tổng chi phí hợp đồng lớn hơn chi phí trung bình tất cả hợp đồng:

SELECT KH.TenKH, HD.TongChiPhi

```
FROM KHACHHANG KH
```

JOIN HOPDONG HD ON KH.MAKH = HD.MAKH

WHERE HD.TongChiPhi > (

SELECT AVG(TongChiPhi) FROM HOPDONG

);

Câu 5: Tính tổng chi phí hợp đồng và số hợp đồng theo từng khách hàng, chỉ hiển thị khách có tổng chi phí > 10 triệu

SELECT KH.TenKH, COUNT(HD.SoHD) AS SoHopDong, SUM(HD.TongChiPhi) AS TongChiPhi

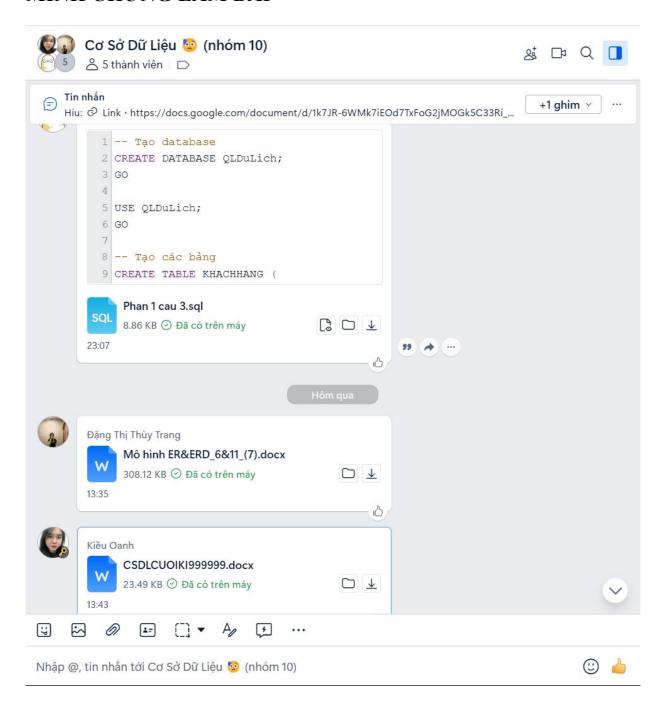
FROM KHACHHANG KH

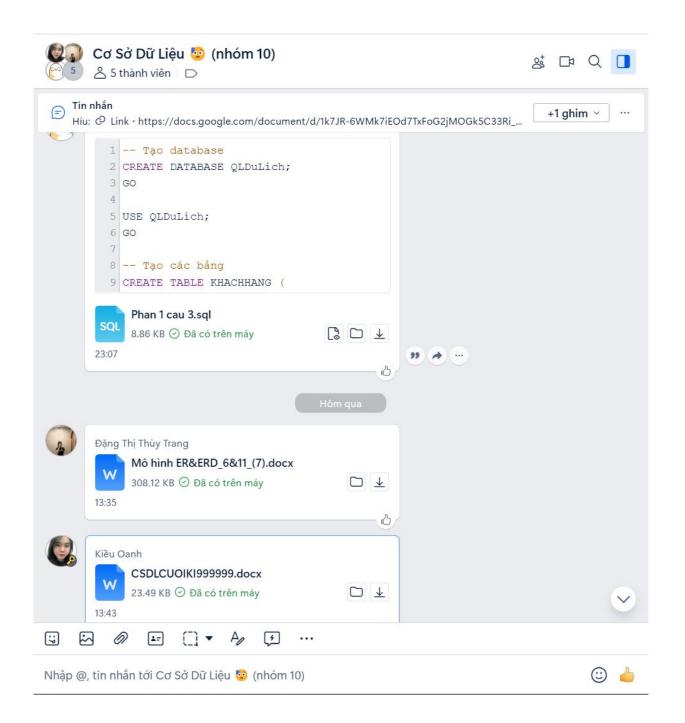
JOIN HOPDONG HD ON KH.MAKH = HD.MAKH

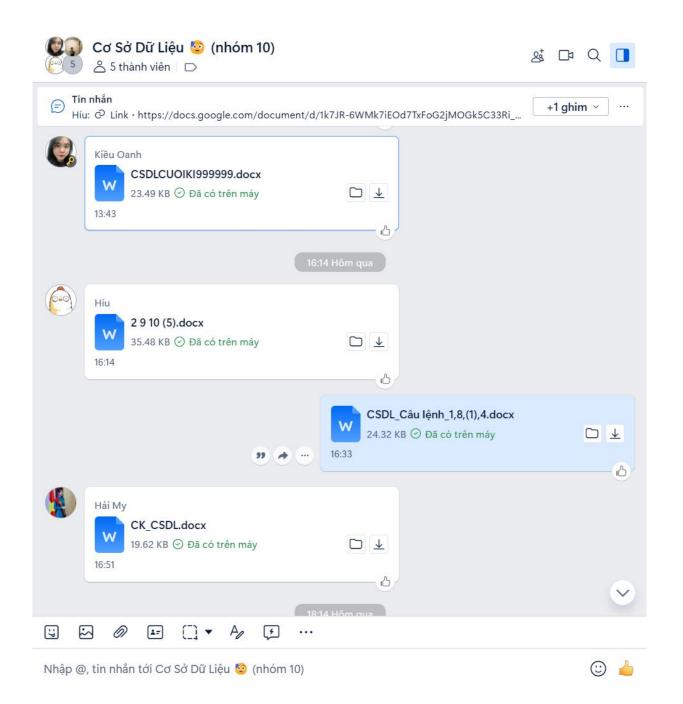
GROUP BY KH.TenKH

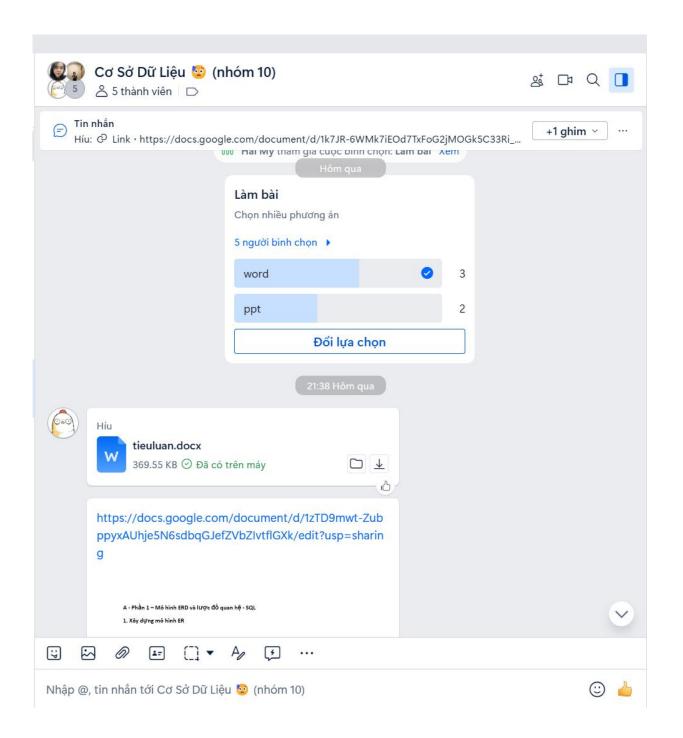
HAVING SUM(HD.TongChiPhi) > 10000000;

# MINH CHỨNG LÀM BÀI









# Danh sách thành viên (5)



Kiều Oanh Trưởng nhóm

Kết bạn



Đặng Thị Thùy Trang

Kết bạn



Híu

Kết bạn



Hải My



Bạn