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



CHỦ ĐÈ: BÁO CÁO TIỂU LUẬN CUỐI KÌ

MÔN: CƠ SỞ DỮ LIỆU

GVHD: NGUYỄN THỊ HOÀI, LÊ HỮU HÙNG

NHÓM:9

LÓP : DHTMDT19C - 420300391603

TP. Hồ Chí Minh, Ngày 10 Tháng 05 Năm 2025

## LÒI CẨM ƠN

Đầu tiên, Nhóm 9 xin gửi lời cảm ơn chân thành đến cô Nguyễn Thị Hoài và thầy Lê Hữu Hùng là giảng viên đã tạo điều kiện thuận lợi cho nhóm 9 tham gia học tập và nghiên cứu bộ môn cơ sở dữ liệu. Cơ sở dự liệu là một bộ môn vô cùng bổ ích và mang tính thực tiễn nhằm cung cấp đủ kiến thức cho sinh viên. Trong thời gian tham dự môn học của thầy và cô, chúng em được tiếp cận nhiều kiến thức bổ ích và cần thiết cho quá trình học tập. Những kiến thức, kinh nghiệm và tư duy chuyên môn mà thầy cô và môn học truyền đạt cho chúng em là vô cùng quý báu và hữu ích trong tương lai.

# MỤC LỤC

BẢNG PHÂN CÔNG NHIỆM VỤ	4
PHẦN A: XÂY DỰNG MÔ HÌNH ERD VÀ LƯỢC ĐỒ QUA	AN HỆ - SQL10
1. Xây dựng mô hình ER-ERD	11
2. Chuyển sang lược đồ quan hệ	12
3. Cài đặt lược đồ quan hệ vào trong hệ quản trị CSDL SC bảng ít nhất 5 record	- •• •
4A. Tự suy nghĩ ra mỗi thành viên 2 câu hỏi truy vấn (khố đáp bằng lệnh SQL	
4.1. Hai câu truy vấn kết nối nhiều bảng	16
4.2. Hai câu update	17
4.3. Hai câu delete	17
4.4. Hai câu Group by	17
4.5. Hai câu Subquery	18
4.6. Hai câu truy vấn bất kỳ	18
4B. Mỗi thành viên 3-5 câu	19
PHÀN B: CHUẨN HÓA DỮ LIỆU	25

# BẢNG PHÂN CÔNG NHIỆM VỤ

MSSV	Họ và Tên	Công việc được phân công	Mức độ hoàn thành (%)
23695981	Nguyễn Tiến Đạt	Câu 3, hai câu group by	100%
23692131	Hoàng Nguyên Phong	Câu 3, hai câu update, một câu truy vấn bất kỳ	100%
23678281	Nguyễn Nhật Sa Sa	Câu 2, hai câu truy vấn kết nối nhiều bảng, word	100%
23693311	Dương Huỳnh Ngọc Trâm	Câu 1, hai câu sub querry, powerpoint	100%
23676741	Ngô Ngọc Phương Trinh (NT)	Câu 1, hai câu delete, một câu truy vấn bất kì	100%

## NHÓM 9 – ĐỀ TÀI:

## BÀI 9: QUẢN LÍ ĐIỆN

Hệ thống quản lý việc sử dụng điện trong một công ty điện lực tại một thành phố. Công ty có nhiều chi nhánh. Mỗi chi nhánh có tên chi nhánh (khóa), địa điểm. Mỗi chi nhánh quản lý việc phân phối điện từ nhiều trạm điện. Một trạm điện chỉ thuộc một chi nhánh. Mỗi trạm điện được đặt tên dựa vào địa danh nơi đặt trạm. Tên trạm có thể trùng giữa các trạm trong các chi nhánh khác nhau, nhưng trong một chi nhánh không có trạm trùng tên. Mỗi khách hàng có thể thuê bao nhiều điện kế. Một điện kế chỉ thuộc một khách hàng. Thông tin về khách hàng cần có mã khách hàng (khóa), tên, địa chỉ, số điện thoại. Một điện kế sử dụng điện từ một trạm điện. Tất cả điện kế của một khách hàng chỉ sử dụng điện từ các trạm do một chi nhánh quản lý. Số của điện kế được đặt không trùng nhau trong toàn thành phố. Mỗi định kỳ (hàng tháng), nhân viên ghi điện sẽ ghi chỉ số của điện kế. Số kwh một điện kế sử dụng trong tháng mới nhất là hiệu giữa chỉ số mới nhất và chỉ số tháng trước. Tất cả các chỉ số hàng tháng đều được lưu giữ. Mỗi chỉ số được ghi cần kèm thêm thông tin là tên của nhân viên ghi điện.

## BÀI TẬP CÁ NHÂN

## Nguyễn Tiến Đạt

1/Cho lược đồ CSDL

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

 $F=\{TENTAU \rightarrow LOAITAU$ 

 $MACHUYEN \rightarrow TENTAU$ ,

LUONGHANG TENTAU,

NGAY → BENCANG, MACHUYEN}

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

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

Bài tập tổng hợp

6/ Cho lược đồ quan hệ Q (S, I, D, M)

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

- a) Tính bao đóng  $D^{\scriptscriptstyle +},\,SD^{\scriptscriptstyle +},\,SI^{\scriptscriptstyle +}$
- b) Tìm tất cả các khóa của Q
- c) Tìm phủ tối thiểu của F
- d) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Q
- 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) 
$$F = \{S \rightarrow N; S \rightarrow D; S \rightarrow T; S \rightarrow X\}$$

#### Hoàng Nguyên Phong

4/ Cho quan hệ r

Α	В	С	D
Х	u	Х	Υ
у	Х	Z	Х
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

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

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

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

Bài tập tổng hợp

3/ Cho lược đồ CSDL

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

 $F = \{NGAY, GIO, PHONG \rightarrow MONHOC\}$ 

MONHOC, NGAY → GIAOVIEN

NGAY, GIO, PHONG  $\rightarrow$  GIAOVIEN

 $MONHOC{\rightarrow} GIAOVIEN\}$ 

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  $Q_{i})$ 

# Nguyễn Nhật Sa Sa

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}

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

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

$$f=\{ f1: C \rightarrow T; f2: HR \rightarrow C; f3: HT \rightarrow R; f4: CS \rightarrow G; f5: HS \rightarrow R \}$$

Tìm phủ tối thiểu của F

Bài tập tổng hợp

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

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

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

#### Dương Huỳnh Ngọc Trâm

- 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

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

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

Hãy tìm tất cả các khóa của Q

Bài tập tổng hợp

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

## Ngô Ngọc Phương Trinh

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}

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

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

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

Hãy tìm tất cả các khóa của Q

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

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

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)

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

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);

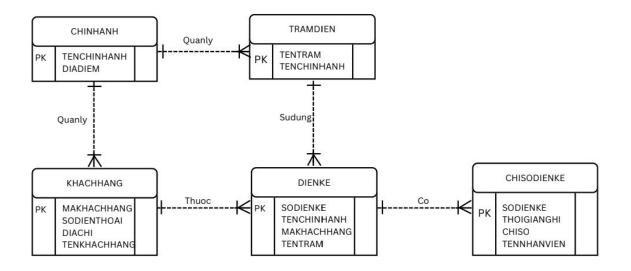
$$F = \{AC \rightarrow B, BI \rightarrow ACD, ABC \rightarrow D, H \rightarrow I, ACE \rightarrow BCG, CG \rightarrow AE\}$$

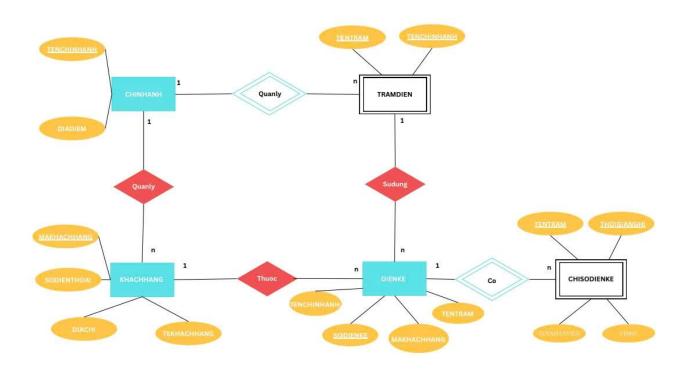
# PHẦN A: XÂY DỰNG MÔ HÌNH ERD VÀ LƯỢC ĐÒ QUAN HỆ - SQL

### BÀI 9: QUẢN LÍ ĐIỆN

Hệ thống quản lý việc sử dụng điện trong một công ty điện lực tại một thành phố. Công ty có nhiều chi nhánh. Mỗi chi nhánh có tên chi nhánh (khóa), địa điểm. Mỗi chi nhánh quản lý việc phân phối điện từ nhiều trạm điện. Một trạm điện chỉ thuộc một chi nhánh. Mỗi trạm điện được đặt tên dựa vào địa danh nơi đặt trạm. Tên trạm có thể trùng giữa các trạm trong các chi nhánh khác nhau, nhưng trong một chi nhánh không có trạm trùng tên. Mỗi khách hàng có thể thuê bao nhiều điện kế. Một điện kế chỉ thuộc một khách hàng. Thông tin về khách hàng cần có mã khách hàng (khóa), tên, địa chỉ, số điện thoại. Một điện kế sử dụng điện từ một trạm điện. Tất cả điện kế của một khách hàng chỉ sử dụng điện từ các trạm do một chi nhánh quản lý. Số của điện kế được đặt không trùng nhau trong toàn thành phố. Mỗi định kỳ (hàng tháng), nhân viên ghi điện sẽ ghi chỉ số của điện kế. Số kwh một điện kế sử dụng trong tháng mới nhất là hiệu giữa chỉ số mới nhất và chỉ số tháng trước. Tất cả các chỉ số hàng tháng đều được lưu giữ. Mỗi chỉ số được ghi cần kèm thêm thông tin là tên của nhân viên ghi điện.

# 1. Xây dựng mô hình ER-ERD





## 2. Chuyển sang lược đồ quan hệ

CHINHANH (TENCHINHANH, DIADIEM)

• Khóa chính (PK): TENCHINHANH

TRAMDIEN (<u>TENTRAM</u>, TENCHINHANH)

- Khóa chính (PK): TENTRAM
- Khóa ngoại (FK): TENCHINHANH → CHINHANH(TENCHINHANH)

KHACHHANG (<u>MAKHACHHANG</u>, TENKHACHHANG, DIACHI, SODIENTHOAI)

• Khóa chính (PK): MAKHACHHANG

DIENKE (SODIENKE, MAKHACHHANG, TENTRAM, TENCHINHANH)

- Khóa chính (PK): SODIENKE
- Khóa ngoại (FK):

MAKHACHHANG → KHACHHANG(MAKHACHHANG)

 $TENTRAM \rightarrow TRAMDIEN(TENTRAM)$ 

 $TENCHINHANH \rightarrow CHINHANH(TENCHINHANH)$ 

CHISODIENKE (SODIENKE, THOIGIANGHI, CHISO, TENNHANVIEN)

- Khóa chính (PK): SODIENKE, THOIGIANGHI
- Khóa ngoại (FK): SODIENKE → DIENKE(SODIENKE)
- 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 QuanLyDienLuc;

GO

USE QuanLyDienLuc;

GO

-- Tạo bảng ChiNhanh

```
CREATE TABLE ChiNhanh (
  TenChiNhanh NVARCHAR(50) PRIMARY KEY,
  DiaDiem NVARCHAR(100)
);
-- Tạo bảng TramDien
CREATE TABLE TramDien (
  TenTram NVARCHAR(50),
  TenChiNhanh NVARCHAR(50),
  PRIMARY KEY (TenTram, TenChiNhanh),
  FOREIGN KEY (TenChiNhanh) REFERENCES ChiNhanh(TenChiNhanh)
);
-- Tạo bảng KhachHang
CREATE TABLE KhachHang (
  MaKhachHang VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
  TenKhachHang NVARCHAR(100),
  DiaChi NVARCHAR(200),
  SoDienThoai VARCHAR(15)
);
-- Tạo bảng DienKe
CREATE TABLE DienKe (
  SoDienKe VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
  MaKhachHang VARCHAR(10),
```

```
TenTram NVARCHAR(50),
  TenChiNhanh NVARCHAR(50),
  FOREIGN KEY (MaKhachHang) REFERENCES KhachHang(MaKhachHang),
  FOREIGN KEY (TenTram, TenChiNhanh) REFERENCES TramDien(TenTram,
TenChiNhanh)
);
-- Tạo bảng ChiSoDienKe
CREATE TABLE ChiSoDienKe (
  SoDienKe VARCHAR(10),
  ThoiGianGhi DATE,
  ChiSo INT,
  TenNhanVien NVARCHAR(50),
  PRIMARY KEY (SoDienKe, ThoiGianGhi),
  FOREIGN KEY (SoDienKe) REFERENCES DienKe(SoDienKe)
);
-- Nhập dữ liệu cho bảng ChiNhanh
INSERT INTO ChiNhanh (TenChiNhanh, DiaDiem) VALUES
('CN1', N'Quận 1'),
('CN2', N'Quận 3'),
('CN3', N'Quận 7'),
('CN4', N'Quận Bình Thạnh'),
('CN5', N'Quận Thủ Đức');
```

```
-- Nhập dữ liệu cho bảng TramDien
INSERT INTO TramDien (TenTram, TenChiNhanh) VALUES
(N'Tram1', 'CN1'),
(N'Tram2', 'CN1'),
(N'Tram3', 'CN2'),
(N'Tram4', 'CN3'),
(N'Tram5', 'CN4');
-- Nhập dữ liệu cho bảng KhachHang
INSERT INTO KhachHang (MaKhachHang, TenKhachHang, DiaChi,
SoDienThoai) VALUES
('KH001', N'Nguyễn Văn A', N'123 Lê Lợi, Quận 1', '0901234567'),
('KH002', N'Trần Thị B', N'456 Nguyễn Huệ, Quận 1', '0912345678'),
('KH003', N'Lê Văn C', N'789 Trần Hưng Đạo, Quận 7', '0923456789'),
('KH004', N'Pham Thi D', N'101 Võ Văn Tần, Quân 3', '0934567890'),
('KH005', N'Hoàng Văn E', N'202 Nguyễn Thị Minh Khai, Quận 3', '0945678901');
-- Nhập dữ liệu cho bảng DienKe
INSERT INTO DienKe (SoDienKe, MaKhachHang, TenTram, TenChiNhanh)
VALUES
('DK001', 'KH001', N'Tram1', 'CN1'),
('DK002', 'KH001', N'Tram2', 'CN1'),
('DK003', 'KH002', N'Tram1', 'CN1'),
('DK004', 'KH003', N'Tram4', 'CN3'),
('DK005', 'KH004', N'Tram3', 'CN2');
```

-- Nhập dữ liệu cho bảng ChiSoDienKe

INSERT INTO ChiSoDienKe (SoDienKe, ThoiGianGhi, ChiSo, TenNhanVien) VALUES

('DK001', '2025-01-01', 1000, N'Nguyễn Văn X'),

('DK001', '2025-02-01', 1200, N'Nguyễn Văn X'),

('DK002', '2025-01-01', 800, N'Trần Văn Y'),

('DK003', '2025-01-01', 1500, N'Lê Thị Z'),

('DK004', '2025-01-01', 2000, N'Phạm Văn W');

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

### 4.1. Hai câu truy vấn kết nối nhiều bảng

Danh sách khách hàng, số điện kế, trạm điện, chi nhánh của họ

SELECT KH.TENKHACHHANG, DK.SODIENKE, DK.TENTRAM, DK.TENCHINHANH

FROM KHACHHANG KH

JOIN DIENKE DK ON KH.MAKHACHHANG = DK.MAKHACHHANG

Danh sách chỉ số điện kế kèm tên khách hàng và thời gian ghi

SELECT KH.TENKHACHHANG, CSD.SODIENKE, CSD.THOIGIANGHI, CSD.CHISO

FROM CHISODIENKE CSD

JOIN DIENKE DK ON CSD.SODIENKE = DK.SODIENKE

JOIN KHACHHANG KH ON DK.MAKHACHHANG = KH.MAKHACHHANG

#### 4.2. Hai câu update

Cập nhật địa chỉ khách hàng có mã 'KH001'

**UPDATE KHACHHANG** 

SET DIACHI = '123 Nguyễn Trãi, Q5'

WHERE MAKHACHHANG = 'KH001'

Đổi tên nhân viên ghi chỉ số điện kế từ 'Nguyễn Văn A' sang 'Nguyễn Văn B'

UPDATE CHISODIENKE

SET TENNHANVIEN = 'Nguyen Van B'

#### 4.3. Hai câu delete

Xoá khách hàng không có điện kế

DELETE FROM KHACHHANG

WHERE MAKHACHHANG NOT IN (SELECT MAKHACHHANG FROM DIENKE)

Xoá các chỉ số điện kế ghi trước năm 2020

DELETE FROM CHISODIENKE

WHERE YEAR(THOIGIANGHI) < 2020

## 4.4. Hai câu Group by

Số lượng điện kế theo từng trạm điện

SELECT TENTRAM, COUNT(\*) AS SoLuongDienKe

FROM DIENKE

**GROUP BY TENTRAM** 

Tổng chỉ số điện kế được ghi bởi mỗi nhân viên

SELECT TENNHANVIEN, SUM(CHISO) AS TongChiSo

FROM CHISODIENKE

**GROUP BY TENNHANVIEN** 

## 4.5. Hai câu Subquery

Danh sách khách hàng có chỉ số điện kế cao nhất

SELECT KH.TENKHACHHANG

FROM KHACHHANG KH

JOIN DIENKE DK ON KH.MAKHACHHANG = DK.MAKHACHHANG

WHERE DK.SODIENKE IN (

SELECT SODIENKE FROM CHISODIENKE

WHERE CHISO = (SELECT MAX(CHISO) FROM CHISODIENKE))

Danh sách trạm điện không có điện kế

SELECT TENTRAM

FROM TRAMDIEN

WHERE TENTRAM NOT IN (SELECT TENTRAM FROM DIENKE)

4.6. Hai câu truy vấn bất kỳ

Tìm số lượng điện kế ở mỗi chi nhánh

SELECT TENCHINHANH, COUNT(\*) AS SoDienKe

FROM DIENKE

**GROUP BY TENCHINHANH** 

Danh sách điện kế chưa từng ghi chỉ số

SELECT SODIENKE

FROM DIENKE

WHERE SODIENKE NOT IN (SELECT DISTINCT SODIENKE FROM CHISODIENKE)

#### 4B. Mỗi thành viên 3-5 câu

### Nguyễn Tiến Đạt

1. Danh sách khách hàng và số điện kế họ thuê

SELECT KHG.TENKHACHHANG, COUNT(DK.SODIENKE) AS SO\_DIENKE FROM KHACHHANG

JOIN DIENKE ON KH.MAKHACHHANG = DK.MAKHACHHANG GROUP BY KH.TENKHACHHANG

2. Liệt kê các chi nhánh và tổng số kWh sử dụng của tất cả khách hàng trong mỗi chi nhánh trong tháng 1 năm 2025

SELECT CA.TENCHINHANH, SUM(CSD.CHISO - CSD.CHISO) AS TONGKWH

FROM CHINHANH

JOIN TRAMDIEN ON CA.TENCHINHANH = TD.TENCHINHANH

JOIN DIENKE ON TD.TENTRAM = DK.TENTRAM

JOIN CHISODIENKE ON DK.SODIENKE = CSD.SODIENKE

WHERE MONTH(CSD.THOIGIAN) = 1 AND YEAR(CSD.THOIGIAN) = 2025

**GROUP BY CA.TENCHINHANH** 

3. Liệt kê danh sách các nhân viên ghi điện và tổng số lần ghi điện của họ trong năm 2025

SELECT TENNHANVIEN, COUNT(CSD.SODIENKE) AS SO\_LAN\_GHI\_DIEN FROM CHISODIENKE

#### **GROUP BY TENNHANVIEN**

4. Tìm kiếm thông tin chi tiết về các khách hàng có tổng lượng điện năng tiêu thụ trong khoảng từ 500 kWh đến 1000 kWh trong quý 2 năm 2025, bao gồm mã khách hàng, tên khách hàng, địa chỉ, số điện thoại, và tổng kWh tiêu thụ.

SELECT KH.MAKHACHHANG, KH.TENKHACHHANG, KH.DIACHI, KH.SODIENTHOAI, SUMCSD.CHISO - CSD.CHISO) AS TONGKWH

FROM KHACHHANG

JOIN DIENKE ON KH.MAKHACHHANG = DK.MAKHACHHANG JOIN CHISODIENKE ON DK.SODIENKE = CSD.SODIENKE WHERE MONTH(CSD.THOIGIAN) BETWEEN 4 AND 6 AND YEARCSD.THOIGIAN) = 2025

GROUP BY KH.MAKHACHHANG, KH.TENKHACHHANG, KH.DIACHI, KH.SODIENTHOAI

HAVING TONGKWH BETWEEN 500 AND 1000

#### Hoàng Nguyên Phong

1. Liệt kê tên các chi nhánh và số lượng trạm điện mà mỗi chi nhánh đang quản lý SELECT CN.TENCHINHANH, COUNT(TD.TENTRAM) AS SOLUONG\_TRAM FROM CHINHANH CN

JOIN TRAMDIEN TD ON CN.TENCHINHANH = TD.TENCHINHANH GROUP BY CN.TENCHINHANH;

2. Tính tổng chỉ số điện của từng điện kế trong khoảng thời gian (ví dụ: tháng 4/2025)

SELECT SODIENKE, SUM(CHISO) AS TONGCHISO

FROM CHISODIENKE

WHERE THOIGIANGHI BETWEEN '2025-04-01' AND '2025-04-30' GROUP BY SODIENKE;

3. Liệt kê các điện kế thuộc chi nhánh 'ChiNhanh1' và được đặt tại trạm 'TramA' SELECT SODIENKE

FROM DIENKE

WHERE TENCHINHANH = 'ChiNhanh1' AND TENTRAM = 'TramA';

4. Liệt kê danh sách nhân viên ghi điện và số lần họ ghi chỉ số

SELECT TENNHANVIEN, COUNT(\*) AS SOLAN GHI

FROM CHISODIENKE

**GROUP BY TENNHANVIEN** 

ORDER BY SOLAN GHI DESC;

5. Tìm khách hàng có tổng chỉ số điện lớn nhất trong tháng 03/2025

SELECT KH.MAKHACHHANG, KH.TENKHACHHANG, SUM(CSD.CHISO) AS TONGCHISO

FROM KHACHHANG KH

JOIN DIENKE DK ON KH.MAKHACHHANG = DK.MAKHACHHANG

### Nguyễn Nhật Sa Sa

1. Thông tin khách hàng có chỉ số điện kế trên 1000 trong năm 2025, cùng thông tin trạm, chi nhánh và thời gian ghi.

SELECT kh.TENKHACHHANG, dk.SODIENKE, td.TENTRAM, cn.TENCHINHANH, cd.CHISO, cd.THOIGIANGHI

FROM KHACHHANG kh

JOIN DIENKE dk on kh.MAKHACHHANG = dk.MAKHACHHANG

JOIN TRAMDIEN td on dk.TENTRAM = td.TENTRAM and dk.TENCHINHANH = td.TENCHINHANH

JOIN CHINHANH cn on dk.TENCHINHANH = cn.TENCHINHANH

JOIN CHISODIENKE cd on dk.SODIENKE = cd.SODIENKE

WHERE cd.CHISO > 1000 AND EXTRACT(YEAR FROM cd.THOIGIANGHI) = 2025

2. Chuyển điện kế của khách hàng ở Quận 1 từ trạm cũ sang "Trạm A"

**UPDATE DIENKE** 

SET TENTRAM = 'Tram A'

WHERE MAKHACHHANG IN (

SELECT MAKHACHHANG

FROM KHACHHANG

WHERE DIACHI LIKE '%Quận 1%')

AND TENTRAM = 'Tram Cũ'

3. Xóa dữ liệu chỉ số của các điện kế thuộc "Chi nhánh A" trước năm 2023.

DELETE FROM CHISODIENKE

WHERE SODIENKE IN (

SELECT SODIENKE

FROM DIENKE

WHERE TENCHINHANH = 'Chi nhánh A')

AND EXTRACT(YEAR FROM THOIGIANGHI) < 2023

4. Tính tổng số điện mà mỗi khách hàng đã sử dụng

SELECT dk.MAKHACHHANG, SUM(cd.CHISO) AS TONG CHISO

FROM DIENKE dk

JOIN CHISODIENKE cd ON dk.SODIENKE = cd.SODIENKE GROUP BY dk.MAKHACHHANG;

5. Lấy thông tin khách hàng có tổng chỉ số điện trong năm 2025 lớn hơn 3000

SELECT kh.MAKHACHHANG, kh.TENKHACHHANG, kh.DIACHI

FROM KHACHHANG kh

WHERE MAKHACHHANG IN (

SELECT dk.MAKHACHHANG

FROM DIENKE dk

JOIN CHISODIENKE cd ON dk.SODIENKE = cd.SODIENKE

WHERE EXTRACT(YEAR FROM cd.THOIGIANGHI) = 2025

GROUP BY dk.MAKHACHHANG

HAVING SUM(cd.CHISO) > 3000)

#### Dương Huỳnh Ngọc Trâm

1. Tìm những trạm điện có nhiều hơn 5 điện kế được lắp đặt

SELECT TENTRAM, COUNT(\*) AS SoDienKe

FROM DIENKE

**GROUP BY TENTRAM** 

HAVING COUNT(\*) > 5

.: Cho biết mỗi khách hàng có bao nhiều kỳ ghi chỉ số điện

SELECT KH.TENKHACHHANG, COUNT(CSD.THOIGIANGHI) AS SoLanGhiChiSo

FROM KHACHHANG KH

JOIN DIENKE DK ON KH.MAKHACHHANG = DK.MAKHACHHANG
JOIN CHISODIENKE CSD ON DK.SODIENKE = CSD.SODIENKE
GROUP BY KH.TENKHACHHANG

3. Tìm nhân viên có tổng chỉ số ghi được cao nhất

SELECT TENNHANVIEN

FROM CHISODIENKE

```
GROUP BY TENNHANVIEN
HAVING SUM(CHISO) = (
 SELECT MAX(TongChiSo)
 FROM (
   SELECT TENNHANVIEN, SUM(CHISO) AS TongChiSo
   FROM CHISODIENKE
   GROUP BY TENNHANVIEN
 ) AS BangPhu)
4. Danh sách các khách hàng có chỉ số điện tăng bất thường (trên 500) ở bất kỳ lần
ghi nào
SELECT DISTINCT KH.TENKHACHHANG
FROM KHACHHANG KH
JOIN DIENKE DK ON KH.MAKHACHHANG = DK.MAKHACHHANG
JOIN CHISODIENKE CSD ON DK.SODIENKE = CSD.SODIENKE
WHERE CSD.CHISO > 500
Ngô Ngọc Phương Trinh
1. Tìm tên khách hàng có chỉ số điện kế lớn hơn 1000 vào ngày 2025-01-01.
SELECT Kh. TenKhachHang, CSDK. ChiSo
FROM ChiSoDienKe CSDK
JOIN DienKe DK ON CSDK.SoDienKe = DK.SoDienKe
JOIN KhachHang Kh ON DK.MaKhachHang = Kh.MaKhachHang
```

WHERE CSDK.ThoiGianGhi = '2025-01-01' AND CSDK.ChiSo > 1000

2. Xóa các khách hàng ở Quận 7

DELETE FROM KhachHang

WHERE DiaChi LIKE N'%Quận 7%'

3. Cập nhật số điện thoại của khách hàng "Trần Thị B"

**UPDATE KhachHang** 

SET SoDienThoai = '0468392768'

WHERE TenKhachHang = N'Trần Thị B'

4. Thống kê số lượng điện kế của từng khách hàng.

SELECT Kh.TenKhachHang, COUNT(DK.SoDienKe) AS SoDienKe
FROM KhachHang Kh

JOIN DienKe DK ON Kh.MaKhachHang = DK.MaKhachHang
GROUP BY Kh.TenKhachHang

# PHẦN B: CHUẨN HÓA DỮ LIỆU

1/Cho lược đồ CSDL

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

 $MACHUYEN \rightarrow TENTAU$ ,

LUONGHANG TENTAU,

**NGAY** → **BENCANG**, **MACHUYEN**}

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

#### Bài làm:

a) Tìm tập phủ tối thiểu của F

TENTAU → LOAITAU

MACHUYEN → TENTAU

MACHUYEN → LUONGHANG

TENTAU, NGAY → BENCANG

TENTAU, NGAY → MACHUYEN

Kiểm tra loại bỏ thuộc tính thừa bên trái

TENTAU → LOAITAU

MACHUYEN → TENTAU, LUONGHANG

TENTAU, NGAY → BENCANG

TENTAU, NGAY → MACHUYEN

Kiểm tra loại bỏ phụ thuộc hàm dư thừa

Tất cả phụ thuộc là cần thiết và không bị suy diễn từ những cái còn lại.

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

 $MACHUYEN \rightarrow TENTAU$ ,

 $MACHUYEN \rightarrow LUONGHANG$ ,

TENTAU, NGAY  $\rightarrow$  BENCANG,

TENTAU, NGAY → MACHUYEN}

#### b) Tìm tất cả các khóa của Q

Danh sách thuộc tính:

Q = {TENTAU, LOAITAU, MACHUYEN, LUONGHANG, BENCANG, NGAY}

Tìm thuộc tính không phụ thuộc vào bất kỳ cái nào

LOAITAU phụ thuộc vào TENTAU

TENTAU phụ thuộc vào MACHUYEN

LUONGHANG phụ thuộc vào MACHUYEN

BENCANG phụ thuộc vào TENTAU, NGAY

MACHUYEN phụ thuộc vào TENTAU, NGAY

Có vẻ NGAY không bị phụ thuộc vào ai → cần đưa vào khóa

Thử bao đóng các tập thuộc tính để tìm khóa

Thử {TENTAU, NGAY}+

- TENTAU, NGAY
  - $\rightarrow$  TENTAU, NGAY  $\rightarrow$  BENCANG
  - → TENTAU, NGAY → MACHUYEN
  - → MACHUYEN → TENTAU, LUONGHANG
  - → TENTAU → LOAITAU
  - → Có LOAITAU
  - → Tổng cộng: {TENTAU, NGAY, BENCANG, MACHUYEN,

LUONGHANG, LOAITAU}

 $\rightarrow$  Đây là bao đóng toàn bộ  $\rightarrow$  là một khóa

Thử loại bỏ 1 thuộc tính:

• {TENTAU}+ → chỉ ra LOAITAU, không đủ

• 
$$\{NGAY\}+ \rightarrow không ra gì$$

 $\rightarrow$  Không thể rút gọn được {TENTAU, NGAY}

→ Đây là khóa tối thiểu

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}

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

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

Bài làm:

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

X0 = BD

F5: D → EG thỏa

 $X1 = BD \cup EG \rightarrow BDEG$ 

F1: AB → C không thỏa

F2: C → A không thỏa

F3: BC → D không thỏa

F4: ACD → B không thỏa

F6: BE → C thỏa

 $X2 = BDEG U C \rightarrow BCDEG$ 

F7: CG → BD thỏa

F8: CE → AG thỏa

 $X3 = AG \cup BCDEG \rightarrow ABCDEG$ 

 $V\hat{a}y X^+ = ABCDEG$ 

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

Y0 = CG

F7: CG → BD thỏa

 $Y1 = CG \cup BD \rightarrow BCDG$ 

F1: AB → C không thỏa

F2: C → A thỏa

 $Y2 = BCDG U A \rightarrow ABCDG$ 

F3: BC → D thỏa

F4: ACD → B thỏa

F5: D → EG thỏa

 $Y3 = ABCDG U EG \rightarrow ABCDEG$ 

F6: BE → C thỏa

F8: CE → EG thỏa

 $V_{ay} Y^{+} = ABCDEG$ 

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

a) F={AB $\rightarrow$ E; AG $\rightarrow$ I; BE $\rightarrow$ I; E $\rightarrow$ G; GI $\rightarrow$  H} chứng minh rằng AB $\rightarrow$  GH.

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

Bài làm:

a)  $F = \{AB \rightarrow E, AG \rightarrow I, BE \rightarrow I, E \rightarrow G, GI \rightarrow H\}$ 

Cần chứng minh: AB → GH

Bước 1: Tính bao đóng của AB (AB+) theo F

$$AB^{+} = \{A, B\}$$

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

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

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

$$GI \rightarrow H \Rightarrow AB^+ = \{A, B, E, G, I, H\}$$

Kết luận:  $AB^+$  chứa cả G và  $H \Rightarrow AB \rightarrow GH$  (Đpcm)

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

Tính AB+ theo F

$$AB^+ = \{A, B\}$$

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

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

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

 $AB^+$  chứa  $E \Rightarrow AB \rightarrow E$  (Đpcm)

Chứng minh  $AB \rightarrow G$ 

Tiếp tục từ  $AB^+ = \{A, B, C, D, E\}$ 

$$CE \rightarrow GH (C, E \tilde{da} c\acute{o}) \Rightarrow AB^+ = \{A, B, C, D, E, G, H\}$$

 $AB^+$  chứa  $G \Rightarrow AB \rightarrow G$  (Đpcm)

## 4/ Cho quan hệ r

A	В	С	D
X	u	х	Υ
У	X	Z	X
Z	у	у	у
у	Z	W	z

Trong các phụ thuộc hàm sau đây, PTH nào không thỏa  $A \to B$ ;  $A \to C$ ;  $B \to A$ ;  $C \to D$ ;  $D \to C$ ;  $D \to A$ 

#### Bài làm:

\*Phân tích từng PTH:

- $1. A \rightarrow B$
- Xét các dòng có cùng A:
- Dòng 2 & 4:  $A = y \rightarrow B = x, z \rightarrow khác nhau \rightarrow Không thỏa$
- → Đây là phụ thuộc không thỏa.
- $2. A \rightarrow C$
- Dòng 2 & 4: A = y  $\rightarrow$  C = z, w  $\rightarrow$  khác nhau  $\rightarrow$  Không thỏa
- $3. B \rightarrow A$
- Dòng 1 & 3: B = u, y  $\rightarrow$  khác nhau  $\rightarrow$  không thể đánh giá trực tiếp
- Dòng 2 & 4:  $B = x, z \rightarrow A = y, y \rightarrow OK$
- Nhưng không có đủ trường hợp để chứng minh vi phạm rõ ràng
- $\rightarrow$  Cần thêm dữ liệu, nhưng tạm thời không có vi phạm rõ ràng
- 4.  $C \rightarrow D$
- Dòng 2 & 3:  $C = z, y \rightarrow D = x, y \rightarrow OK$

- Dòng 1 & 3:  $C = x, y \rightarrow D = Y, y \rightarrow khác nhau$
- Nhưng C = x chỉ có một dòng  $\rightarrow$  không mâu thuẫn
- → Không vi phạm

$$5. D \rightarrow C$$

- Dòng 1 & 3: D = Y, y  $\rightarrow$  C = x, y  $\rightarrow$  khác nhau
- $\rightarrow$  Nhưng D = Y chỉ xuất hiện một lần  $\rightarrow$  không mâu thuẫn
- → Không vi phạm

6. D 
$$\rightarrow$$
 A

- Dòng 2 & 3: D = x,  $y \rightarrow A = y$ ,  $z \rightarrow$  khác nhau  $\rightarrow$  D khác nên không mâu thuẫn
- → Không vi phạm
- \*Kết luân:

Phụ thuộc hàm không thỏa là:

$$-A \rightarrow B$$

$$-A \rightarrow C$$

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**}

Bài làm:

TN: STOCK, INVESTOR

TG: BROKER

Xi	(TN ∪ Xi)	(TN ∪ Xi)+	Siêu khóa	Khóa
Ø	STOCK,	STOCK,	STOCK,	STOCK,
	INVESTOR	INVESTOR,	INVESTOR	INVESTOR

		DIVIDENT,		
		BROKER,		
		QUANTITY,		
		OFFICE		
BROKER	STOCK,	STOCK,	STOCK,	
	INVESTOR,	INVESTOR,	INVESTOR,	
	BROKER	DIVIDENT,	BROKER	
		BROKER,		
		QUANTITY,		
		OFFICE		

Vậy khóa cho lược đồ quan hệ là STOCK, INVESTOR

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

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

 $f = \{f1: C \rightarrow T; f2: HR \rightarrow C; f3: HT \rightarrow R; f4: CS \rightarrow G; f5: HS \rightarrow R\}$ 

## Tìm phủ tối thiểu của F

#### Bài làm:

Phân tích tập phụ thuộc dữ liệu f:

f1:  $C \rightarrow T$ : C xác định duy nhất T

f2: HR  $\rightarrow$  C: HR xác định duy nhất C

f3: HT  $\rightarrow$  R: HT xác định duy nhất R

f4: CS → G: CS xác định duy nhất G

f5: HS  $\rightarrow$  R: HS xác định duy nhất R

Xác định các thuộc tính phụ thuộc:

T phụ thuộc vào C (f1:  $C \rightarrow T$ )

S phụ thuộc vào C (f4: CS  $\rightarrow$  G, => CS  $\rightarrow$  CSG, => CS  $\rightarrow$  C)

Loại bỏ các phụ thuộc hàm thừa:

f2: Do C  $\rightarrow$  T và HR  $\rightarrow$  C, => HR  $\rightarrow$  T. Do đó, f2 là phụ thuộc hàm thừa

f5: Do HT  $\rightarrow$  R và HS  $\rightarrow$  T, => HS  $\rightarrow$  R. Do đó, f5 là phụ thuộc hàm thừa

Sau khi loại bỏ, ta còn lại tập phụ thuộc hàm tối thiểu sau:

 $f1: C \rightarrow T$ 

f3:  $HT \rightarrow R$ 

 $f4: CS \rightarrow G$ 

Kiểm tra tính tối thiểu:

Loại bỏ f1: Việc loại bỏ f1 sẽ vi phạm phụ thuộc hàm f2 (HR  $\rightarrow$  C)

Loại bỏ f3: Việc loại bỏ f3 sẽ vi phạm phụ thuộc hàm f5 (HS  $\rightarrow$  R)

Loại bỏ f4: Việc loại bỏ f4 không vi phạm bất kỳ phụ thuộc hàm nào khác

Do đó, tập phụ thuộc hàm f1, f3, f4 là tối thiểu

Vì vậy, phủ tối thiểu của F cho lược đồ quan hệ Q và tập phụ thuộc dữ liệu f là  $\{C \rightarrow T, HT \rightarrow R, CS \rightarrow G\}$ .

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

#### Bài làm:

- 1. Kiểm tra  $K = \{A, B, C\}$  là khóa:
- Một tập thuộc tính K là khóa nếu K xác định duy nhất tất cả các thuộc tính trong quan hệ Q, tức là K<sup>+</sup> (bao đóng của K) chứa tất cả các thuộc tính của Q (A, B, C, D, E, H).
- 2. Kiểm tra K là khóa tối thiểu:
- K phải là tập nhỏ nhất có thể, nghĩa là nếu loại bỏ bất kỳ thuộc tính nào khỏi K, tập mới sẽ không còn là khóa nữa.
- 3. Chứng minh K là duy nhất:
- Không tồn tại tập khóa nào khác ngoài K hoặc các tập khóa khác phải tương đương với K.

**Bước 1:** Tính bao đóng của  $K = \{A, B, C\}$ 

Chúng ta tính  $K^+ = \{A, B, C\}^+$  dựa trên tập  $F = \{A \rightarrow E; C \rightarrow D; E \rightarrow DH\}$ :

- Khởi tạo:  $K^+ = \{A, B, C\}$ .
- Áp dụng các phụ thuộc hàm trong F:
  - Từ  $A \rightarrow E$ : Vì  $A \in K^+$ , thêm  $E^{**}$  vào  $K^+$ .

$$\rightarrow$$
 K<sup>+</sup> = {A, B, C, E}.

- Từ  $C \rightarrow D$ : Vì  $C \in K^+$ , thêm D vào  $K^+$ .

$$\rightarrow K^+ = \{A, B, C, E, D\}.$$

- Từ  $E \rightarrow DH$ : Vì  $E \in K^+$ , thêm D và H vào  $K^+$ . (Lưu ý: D đã có, nên chỉ thêm H).

$$\rightarrow$$
 K<sup>+</sup> = {A, B, C, E, D, H}.

Kết quả:  $K^+$  = {A, B, C, D, E, H}, chứa tất cả các thuộc tính của Q. Do đó, K = {A, B, C} là một khóa của Q.

Bước 2: Kiểm tra K là khóa tối thiểu

Để K = {A, B, C} là khóa tối thiểu, nếu loại bỏ bất kỳ thuộc tính nào khỏi K, bao đóng của tập mới phải không chứa toàn bộ thuộc tính của Q. Chúng ta kiểm tra từng trường hợp:

- 2.1. Loại bỏ A: Tính bao đóng của {B, C}
- Khởi tạo:  $\{B, C\}^+ = \{B, C\}$ .
- Áp dụng F:
- A  $\rightarrow$  E: Không áp dụng được vì A không có trong  $\{B, C\}^+$ .
- C  $\rightarrow$  D: Vì C  $\in$  {B, C}+, thêm D.

$$\rightarrow \{B, C\}^+ = \{B, C, D\}.$$

-  $E \rightarrow DH$ : Không áp dụng được vì E không có trong  $\{B, C\}^+$ .

Kết quả: 
$$\{B, C\}^+ = \{B, C, D\} \neq \{A, B, C, D, E, H\}.$$

Do đó, {B, C} không phải là khóa.

- 2.2. Loại bỏ B: Tính bao đóng của {A, C}
- Khởi tạo:  $\{A, C\}^+ = \{A, C\}$ .
- Áp dụng F:

 $-A \rightarrow E \text{ Vi } A \in \{A, C\}^+, \text{ thêm } E.$ 

$$\rightarrow \{A, C\}^+ = \{A, C, E\}.$$

- C → D: Vì C ∈  $\{A, C\}^+$ , thêm D.

$$\rightarrow$$
 {A, C}<sup>+</sup> = {A, C, E, D}.

-E → DH: Vì E ∈ {A, C}+, thêm D và H ( D đã có).

$$\rightarrow$$
 {A, C}<sup>+</sup> = {A, C, E, D, H}.

Kết quả:  $\{A, C\}^+ = \{A, C, D, E, H\} \neq \{A, B, C, D, E, H\}$  (thiếu B).

Do đó, {A, C} không phải là khóa.

2.3. Loại bỏ C: Tính bao đóng của {A, B}

- Khởi tạo:  $\{A, B\}^+ = \{A, B\}.$
- Áp dụng F:
- $A \rightarrow E$ : Vì  $A \in \{A, B\}^+$ , thêm E.

$$\rightarrow \{A, B\}^+ = \{A, B, E\}.$$

- C  $\rightarrow$  D: Không áp dụng được vì C không có trong {A, B}+.
- E → DH: Vì E ∈ {A, B}+, thêm D và H.

$$\rightarrow$$
 {A, B}<sup>+</sup> = {A, B, E, D, H}.

Kết quả:  $\{A, B\}^+ = \{A, B, D, E, H\} \neq \{A, B, C, D, E, H\}$  (thiếu C).

Do đó, {A, B} không phải là khóa.

Kết luận: Khi loại bỏ bất kỳ thuộc tính nào khỏi  $K = \{A, B, C\}$ , bao đóng không chứa toàn bộ thuộc tính của Q. Do đó, K là khóa tối thiểu.

Bước 3: Chứng minh K là khóa duy nhất

Để chứng minh  $K = \{A, B, C\}$  là khóa duy nhất, chúng ta cần kiểm tra xem có tập khóa tối thiểu nào khác ngoài K hay không. Một tập khóa tối thiểu khác phải:

- Có bao đóng bằng toàn bộ Q ({A, B, C, D, E, H}).
- Không phải là tập con của K và không tương đương với K.
- 3.1. Xét các tập thuộc tính có khả năng là khóa

Chúng ta kiểm tra các tập thuộc tính có số lượng thuộc tính tương đương hoặc ít hơn K (3 thuộc tính) và các tập có thể bao gồm các thuộc tính khác. Tuy nhiên, vì K đã là tối thiểu, chúng ta tập trung vào các tập khác có 3 thuộc tính hoặc ít hơn.

Thay vì liệt kê tất cả, chúng ta dựa vào tính chất của F:

- A cần thiết để suy ra E (do A  $\rightarrow$  E).
- C cần thiết để suy ra D (do  $C \rightarrow D$ ).
- E cần thiết để suy ra H (do E  $\rightarrow$  DH).
- B không xuất hiện ở vế trái của bất kỳ phụ thuộc hàm nào trong F, nhưng B phải có trong khóa vì không có phụ thuộc hàm nào suy ra B.

Do đó, bất kỳ khóa tối thiểu nào cũng phải chứa:

- A (để suy ra E).
- C (để suy ra D).
- B (vì B không được suy ra bởi bất kỳ phụ thuộc hàm nào).
- 3.2. Thử các tập khác

Giả sử có một tập khóa khác, ví dụ {A, B, D}:

- Tính {A, B, D}+:
  - Khởi tạo: A, B, D} = {A, B, D}.
- $-A \rightarrow E$ : Thêm E.

$$\rightarrow \{A, B, D\}^+ = \{A, B, D, E\}.$$

-  $C \rightarrow D$ : Không áp dụng được vì C không có.

- E  $\rightarrow$  DH: Thêm D và H ( D đã có).

$$\rightarrow \{A, B, D\}^+ = \{A, B, D, E, H\}.$$

Kết quả:  $\{A, B, D\}^+ = \{A, B, D, E, H\}$  (thiếu C).

Do đó, {A, B, D} không phải là khóa.

Tương tự, các tập như {A, B, E}, {A, C, D}, v.v., cũng không thể suy ra toàn bộ Q vì thiếu các thuộc tính cần thiết (B, C, hoặc A).

### 3.3. Kiểm tra các tập lớn hơn

Nếu một tập khóa có hơn 3 thuộc tính (ví dụ, {A, B, C, D}), nó không thể là khóa tối thiểu vì {A, B, C} đã là khóa. Do đó, các tập lớn hơn chỉ là siêu khóa (chứa khóa tối thiểu).

- 3.4. Kết luận về tính duy nhất
- B bắt buộc phải có trong khóa vì không có phụ thuộc hàm nào suy ra \*\*B\*\*.
- A và C cần thiết để suy ra E và D, và từ E suy ra H.
- Không có tập thuộc tính nào khác với số lượng thuộc tính bằng hoặc ít hơn 3 có thể suy ra toàn bộ Q mà không chứa {A, B, C}.

Do đó, không tồn tại tập khóa tối thiểu nào khác ngoài {A, B, C}.

# Kết luận

K = {A, B, C} là khóa duy nhất của quan hệ Q(A, B, C, D, E, H) vì:

- 1.  $K^+$  = {A, B, C, D, E, H}, nên K là khóa.
- 2. K là tối thiểu vì loại bỏ bất kỳ thuộc tính nào khỏi K đều làm mất khả năng suy ra toàn bộ Q.
- 3. Không tồn tại tập khóa tối thiểu nào khác vì mọi khóa phải chứa A, B, và C để suy ra tất cả các thuộc tính.

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

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

Hãy tìm tất cả các khóa của Q

Bài làm:

Kiểm tra A+

 $A \rightarrow không suy ra gì thêm <math>\Rightarrow A^+ = \{A\}$ 

Kiểm tra D+

 $D \rightarrow B$ 

B → không có gì

 $\rightarrow$  D<sup>+</sup> = {D, B}

Kiểm tra C+

 $C \rightarrow A, B, D \Rightarrow C^{+} = \{C, A, B, D\} = toàn bộ tập$ 

⇒C là siêu khóa

Kiểm tra AB<sup>+</sup>

 $AB \rightarrow C$ 

 $C \rightarrow A, B, D$ 

 $\Rightarrow$  AB<sup>+</sup> = {A, B, C, D}  $\Rightarrow$  Siêu khóa

Kiểm tra lại xem có tối giản được không

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

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

Không ai sinh ra C một mình ⇒ Không bỏ được A hoặc B

=> AB là khóa

Kiểm tra D+ lại xem

 $D \rightarrow B$ 

B → không có gì

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

 $AB \rightarrow C$ , nhưng D không có  $A \Rightarrow$  Không mở rộng được

C → A, B, D nhưng không có C ban đầu ⇒ Không mở rộng được

→ Không phải siêu khóa

Như vậy: Tập khóa của Q(A, B, C, D) là: {C, AB}

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:

$$Trái = \{A, B, C, D, E, G\}; Phải = \{C, A, D, B, E, G\}$$

Tập nguồn = Trái − Phải ∪ {Các phần tử có trong Q mà không có trong F} = Ø

Tập trung gian = Trái  $\cap$  Phải = {A, B, C, D, E, G}

STT	TẬP XÉT	BAO ĐÓNG	SIÊU KHÓA	KHÓA
1	A	A		
2	В	В		
3	С	CA		
4	D	DEG		
5	Е	Е		
6	G	G		
7	AB	ABCDEG	X	X
8	AC	AC		

9	AD	ADEG		
10	AE	AE		
11	AG	AG		
12	BC	BCDAEG	X	X
13	BD	BDEGCA	X	X
14	BE	BECGAD	X	X
15	BG	BG		
16	CD	CDABEG	X	X
17	CE	CEAGBD	X	X
18	CG	CGABDE	X	X
19	DE	DEG		
20	DG	DGE		
21	EG	EG		
22	ABC		X	
23	ABD		X	
24	ABE		X	
25	ABG		X	
26	ACD		X	
27	ACE		X	
28	ACG		X	
29	ADE	ADEG		
30	ADG	ADGE		
31	AEG	AEG		
32	BCD		X	
33	BCE		X	
34	BCG		X	
35	CDE		X	
36	CDG		X	

37	DEG	DEG		
38	ABCD		X	
39	ABCE		X	
40	ABCG		X	
41	BCDE		X	
42	BCDG		X	
43	CDEG		X	
44	ABCDE		X	
45	ABCDG		X	
46	BCDEG		X	
47	ABCDEG		X	

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

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

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

b) Q(A, B, C)

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

### Bài làm:

a) Tập phủ tối thiểu Fmin là:

Chuẩn hóa về dạng đơn thuộc tính bên phải

Tách tất cả phụ thuộc có nhiều thuộc tính bên phải thành các phụ thuộc đơn:

 $AB \rightarrow C$ 

 $C \rightarrow A$ 

 $BC \rightarrow D$ 

 $ACD \rightarrow B$ 

 $D \rightarrow E$ 

$$D \rightarrow G$$

 $BE \rightarrow C$ 

 $CG \rightarrow B$ 

 $CG \rightarrow D$ 

 $CE \rightarrow A$ 

 $CE \rightarrow G$ 

Tập phụ thuộc sau khi tách:

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}

Loại bỏ thuộc tính thừa bên trái

Chúng ta kiểm tra từng phụ thuộc có thể loại bỏ bớt thuộc tính bên trái không:

$$ACD \rightarrow B$$

Xem nếu AC → B có đúng không?

ightharpoonup Không đủ ightharpoonup không rút gọn được

Không có thuộc tính thừa bên trái → giữ nguyên

Loại bỏ phụ thuộc hàm dư thừa

Giả sử ta bỏ từng phụ thuộc, kiểm tra xem có thể suy diễn lại không. Để tiết kiệm thời gian, ta giữ nguyên F1 nếu không có quy luật rõ ràng để lược bớt.

Tập phủ tối thiểu Fmin là:

Fmin = {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}

Q (A, B, C)  

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

### Chuẩn hóa bên phải

Tất cả phụ thuộc đều có RHS (vế phải) là 1 thuộc tính → Không cần tách.

Rút gọn

Thử rút gọn các phụ thuộc nếu có thể suy ra từ những cái khác.

Từ F:

$$A \rightarrow B$$

$$A \rightarrow C$$

$$B \rightarrow A \rightarrow B \rightarrow C$$

$$C \rightarrow A$$

Suy ra: tất cả các thuộc tính đều suy ra lẫn nhau.

→ Tập phụ thuộc có thể rút gọn chỉ cần một trong các phụ thuộc là đủ.

Ví dụ: chỉ cần A  $\rightarrow$  B và A  $\rightarrow$  C là đủ để suy ra tất cả.

$$A \rightarrow B$$

$$A \rightarrow C$$

 $\rightarrow$  B  $\rightarrow$  A (do A  $\rightarrow$  B, B  $\rightarrow$  A nếu cần, nhưng suy ra ngược được)

Tối thiểu chỉ cần  $A \rightarrow B$  và  $A \rightarrow C$ 

### 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)

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

Bài làm:

a) Q1 (ABCDEGH) 
$$F_1 = \{A \rightarrow H, AB \rightarrow C, BC \rightarrow D; G \rightarrow B\}$$

Phân rã vế phải

 $A \rightarrow H$ 

 $AB \rightarrow C$ 

 $BC \rightarrow D$ 

 $G \rightarrow B$ 

Loại thuộc tính vế trái dư thừa

 $+ X\acute{e}t AB \rightarrow C$ 

 $A^{+}_{F1-\{AB\rightarrow C\}} = AH$ , không chứa C

→ B không thừa

 $B^{+}_{F1-\{AB\rightarrow C\}} = B$ , không chứa C

→ A không thừa

+ Xét BC → D

 $B^{+}_{F1-\{BC\rightarrow D\}} = B$ , không chứa D

→ C không thừa

 $C^{+}_{F1-\{BC\rightarrow D\}} = C$ , không chứa D

→ B không thừa

Không có phụ thuộc hàm dư thừa. Vậy phủ tối thiểu của  $F_1 = \{A \rightarrow H, AB \rightarrow C, BC \rightarrow D; G \rightarrow B\}$ 

b) Q2 (ABCSXYZ)  $F_2 = \{S \rightarrow A; AX \rightarrow B; S \rightarrow B; BY \rightarrow C; CZ \rightarrow X\}$ 

Phân rã vế phải

 $S \rightarrow A$ 

 $AX \rightarrow B$ 

 $S \rightarrow B$ 

 $BY \rightarrow C$ 

 $CZ \rightarrow X$ 

Loại thuộc tính vế trái dư thừa

+ Xét AX → B

 $A^{+}_{F2-\{AX\rightarrow B\}} = A$ , không chứa B

### → X không thừa

 $X^{+}_{F2-\{AX\rightarrow B\}} = X$ , không chứa B

→ A không thừa

+ Xét BY → C

 $B^{+}_{F2-\{BY\rightarrow C\}} = B$ , không chứa C

→ Y không thừa

 $Y^{+}_{F2-\{BY\rightarrow C\}} = Y$ , không chứa C

→ B không thừa

+ Xét CZ → X

 $C^+_{F2-\{CZ \to X\}} = C$ , không chứa X

→ Z không thừa

 $Z^{+}_{F2-\{CZ\rightarrow X\}} = Z$ , không chứa X

→ C không thừa

Không có phụ thuộc hàm dư thừa. Vậy phủ tối thiểu  $F_2 = \{S \rightarrow A; AX \rightarrow B; S \rightarrow B; BY \rightarrow C; CZ \rightarrow X\}$ 

c) Q3 (ABCDEGHIJ)  $F_3 = \{BG \rightarrow D; G \rightarrow J; AI \rightarrow C; CE \rightarrow H; BD \rightarrow G; JH \rightarrow A; D \rightarrow I \}$ 

Phân rã vế phải

 $BG \rightarrow D$ 

 $G \rightarrow J$ 

 $AI \rightarrow C$ 

 $CE \rightarrow H$ 

 $BD \rightarrow G$ 

 $JH \rightarrow A$ 

 $D \rightarrow I$ 

Loại thuộc tính vế trái dư thừa

+ Xét BG→D

 $B^{+}_{F3-\{BG \rightarrow D\}} = B$ , không chứa D

→ G không thừa

 $G^+_{F3-\{BG \rightarrow D\}} = GJ$ , không chứa D

→ B không thừa

+ Xét AI→C

 $A^+_{F3-\{AI \rightarrow C\}} = A$ , không chứa C

→ I không thừa

 $I^+_{F3-\{AI \rightarrow C\}} = I$ , không chứa C

→ A không thừa

+ Xét CE→H

 $C^{+}_{F3-\{CE\rightarrow H\}} = C$ , không chứa H

→ E không thừa

 $E^{+}_{F3-\{CE\rightarrow H\}} = E$ , không chứa H

→ C không thừa

+ Xét BD→G

 $B^{+}_{F3-\{BD\rightarrow G\}} = B$ , không chứa G

→ D không thừa

 $D^+_{F3\text{-}\{BD\to G\}}$  = DI, không chứa G

→ B không thừa

+ Xét JH→A

 $J^{+}_{F3-\{JH \Rightarrow A\}} = J$ , không chứa A

→ H không thừa

 $H^+_{F3-\{JH\rightarrow A\}} = H$ , không chứa A

→ J không thừa

Không có phụ thuộc hàm dư thừa. Vậy 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)  $F_4 = \{BH \rightarrow I; GC \rightarrow A; I \rightarrow J; AE \rightarrow G; D \rightarrow B; I \rightarrow H\}$ 

Phân rã vế trái BH→I  $GC \rightarrow A$  $I \rightarrow J$  $AE \rightarrow G$  $D \rightarrow B$  $I \rightarrow H$ + Xét BH→I  $B^+_{F4-\{BH \rightarrow I\}} = B$ , không chứa I → H không thừa  $H^+_{F4-\{BH \rightarrow I\}} = B$ , không chứa I → B không thừa + Xét GC→A  $G^{+}_{F4-\{GC \rightarrow A\}} = G$ , không chứa A → C không thừa  $C^{+}_{F4-\{GC \rightarrow A\}} = C$ , không chứa A → G không thừa + Xét AE→G  $A^{+}_{F4-\{AE \rightarrow G\}} = A$ , không chứa G → E không thừa  $E^{+}_{F4-\{AE \rightarrow G\}} = E$ , không chứa G → A không thừa Không có phụ thuộc hàm dư thừa. Vậy phủ tối thiểu của  $F_4 = \{BH \rightarrow I; GC \rightarrow A;$  $I \rightarrow J; AE \rightarrow G; D \rightarrow B; I \rightarrow H$ Bài tập tổng hợp

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

a) Q(ABCDEG);

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

b) Q(ABCDEGH);

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

c) Q(ABCDEGH)

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

d) Q(ABCDEG);

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

e) Q(ABCDEGHI);

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

Bài làm:

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

 $N = \{A\}$ 

N<sup>+</sup><sub>F</sub> = ABCDEG = Q+ → Q có 1 khóa là A

-Xét NF1:

Vì mọi thuộc tính Q đều là thuộc tính đơn → Đạt dạng chuẩn 1NF

-Xét 2NF:

Lược đồ chỉ có một khóa là A, nên mọi thuộc tính đều phụ thuộc đầy đủ vào khóa → Q đạt dạng chuẩn 2

- Xét 3NF:
- + Phân rã vế phải:

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

 $+ C \rightarrow D$ :

Thuộc tính vế trái C không là một siêu khóa và thuộc tính vế phải D không là 1 thuộc tính khóa → Vi phạm dạng chuẩn 3

+C**→**E:

Thuộc tính vế trái C không là một siêu khóa và thuộc tính vế phải E không là 1 thuộc tính khóa → Vi phạm dạng chuẩn 3

#### $+ E \rightarrow G$ :

Thuộc tính vế trái E không là một siêu khóa và thuộc tính vế phải G không là 1 thuộc tính khóa → Vi phạm dạng chuẩn 3

Vậy Q đạt dạng chuẩn 2NF

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

$$N = \{C,D,H\}$$

-Xét NF1:

Vì mọi thuộc tính Q đều là thuộc tính đơn → Đạt dạng chuẩn 1NF

-Xét NF2:

 $+C\rightarrow A$ :

A là thuộc tính không khóa và C là thuộc tính khóa của khóa CDH → Vi phạm dạng chuẩn 2

+ C**→**B:

B là thuộc tính không khóa và C là thuộc tính khóa của khóa CDH → Vi phạm dạng chuẩn 2

+ **D**→**E**:

E là thuộc tính không khóa và D là thuộc tính khóa của khóa CDH → Vi phạm dạng chuẩn 2

Vậy lược đồ quan hệ chỉ đạt dạng chuẩn 1NF

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

$$N = \{A,D,H\}$$

-Xét NF1:

Vì mọi thuộc tính Q đều là thuộc tính đơn → Đạt dạng chuẩn 1NF

-Xét NF2:

+ A → B:

B là thuộc tính không khóa và C là thuộc tính khóa của khóa CDH → Vi phạm dạng chuẩn 2

+ A → C:

C là thuộc tính không khóa và A là thuộc tính khóa của khóa CDH → Vi phạm dạng chuẩn 2

+ **D**→**E**:

E là thuộc tính không khóa và D là thuộc tính khóa của khóa CDH → Vi phạm dạng chuẩn 2

 $+ H \rightarrow G$ :

G là thuộc tính không khóa và H là thuộc tính khóa của khóa CDH  $\clubsuit$  Vi phạm dạng chuẩn 2

Vậy lược đồ quan hệ chỉ đạt dạng chuẩn 1NF

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

 $N = \{D,G\}$ 

 $N_F^+ = DGA \neq Q+$ 

{DGC}+=DGCBAE = Q+ → là khóa

{DGB}+ = DGCBAE = Q+ → là khóa

-Xét NF1:

Vì mọi thuộc tính Q đều là thuộc tính đơn → Đạt dạng chuẩn 1NF

-Xét NF2:

+ C→B:

B là thuộc tính không khóa và C là thuộc tính khóa của khóa DGC → Vi phạm dạng chuẩn 2

+ G→A:

A là thuộc tính không khóa và G là thuộc tính khóa của khóa DGC → Vi phạm dạng chuẩn 2

Vậy lược đồ quan hệ chỉ đạt dạng chuẩn 1NF

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

$$N = \{H\}$$

$$N_F^+ = HI \neq Q+$$

-Xét NF1:

Vì mọi thuộc tính Q đều là thuộc tính đơn → Đạt dạng chuẩn 1NF

-Xét NF2:

+ AC→B:

B là thuộc tính không khóa và AC là thuộc tính khóa của khóa HACE→ Vi phạm dạng chuẩn 2

 $+AC \rightarrow D$ :

D là thuộc tính không khóa và AC là thuộc tính khóa của khóa HACE → Vi phạm dạng chuẩn 2

 $+H\rightarrow I:$ 

I là thuộc tính không khóa và H là thuộc tính khóa của khóa HACE→ Vi phạm dạng chuẩn 2

 $+ACE \rightarrow G$ :

G là thuộc tính không khóa và ACE là thuộc tính khóa của khóa HACE → Vi phạm dạng chuẩn 2

Vậy lược đồ quan hệ chỉ đạt dạng chuẩn 1NF

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

Bài làm:

$$N = \{S\}$$

$$N^+_F = S \neq Q +$$

$$\{SZ\}+=SZC=Q+ \rightarrow 1$$
à khóa

-Xét NF1:

Vì mọi thuộc tính Q đều là thuộc tính đơn → Đạt dạng chuẩn 1NF

-Xét NF2:

+Z**→**C:

C là thuộc tính không khóa và Z là thuộc tính khóa của khóa SZ → Vi phạm dạng chuẩn 2

Vậy lược đồ quan hệ chỉ đạt dạng chuẩn 1NF

3/ Cho lược đồ CSDL

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

 $F = \{NGAY, GIO, PHONG \rightarrow MONHOC\}$ 

**MONHOC, NGAY** → **GIAOVIEN** 

**NGAY, GIO, PHONG** → **GIAOVIEN** 

**MONHOC→GIAOVIEN**}

a) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Kehoach

Bài làm:

Bước 1: Xác định khóa và tập khóa tối thiểu

Quan hệ: Kehoach(NGAY, GIO, PHONG, MONHOC, GIAOVIEN)

Tập phụ thuộc hàm:

 $F = \{NGAY, GIO, PHONG \rightarrow MONHOC, MONHOC, NGAY \rightarrow GIAOVIEN, NGAY, GIO, PHONG \rightarrow GIAOVIEN, MONHOC \rightarrow GIAOVIEN \}$ 

Tập thuộc tính: NGAY, GIO, PHONG, MONHOC, GIAOVIEN

Tìm khóa:

- (NGAY, GIO, PHONG)+ = {NGAY, GIO, PHONG, MONHOC, GIAOVIEN} (do NGAY, GIO, PHONG  $\rightarrow$  MONHOC và NGAY, GIO, PHONG  $\rightarrow$  GIAOVIEN)
- Các tập con như NGAY, GIO, NGAY, PHONG, GIO, PHONG không thể xác định toàn bô thuộc tính còn lai.

Khóa tối thiểu: {NGAY, GIO, PHONG}

Bước 2: Kiểm tra các dạng chuẩn

- 1. Dạng chuẩn 1 (1NF):
- Quan hệ ở 1NF nếu tất cả các thuộc tính đều có giá trị nguyên tử (atomic).
- Giả sử NGAY, GIO, PHONG, MONHOC, GIAOVIEN đều là các giá trị nguyên tử.
- Kết luận: Quan hệ Kehoach thỏa 1NF.
- 2. Dạng chuẩn 2 (2NF):
- Quan hệ ở 2NF nếu nó ở 1NF và không có phụ thuộc hàm từng phần (partial dependency), tức là không có thuộc tính không khóa phụ thuộc vào một phần của khóa.
- Khóa: NGAY, GIO, PHONG
- Kiểm tra các phụ thuộc hàm trong F:
- + NGAY, GIO, PHONG → MONHOC: Đây là khóa đầy đủ, không phải phụ thuộc từng phần.
- + NGAY, GIO, PHONG  $\rightarrow$  GIAOVIEN: Đây là khóa đầy đủ, không phải phụ thuộc từng phần.
- + MONHOC, NGAY → GIAOVIEN: Không liên quan trực tiếp đến khóa NGAY, GIO, PHONG, nhưng đây không phải phụ thuộc từng phần của khóa.
- + MONHOC → GIAOVIEN: Đây không phải phụ thuộc vào khóa, nên không vi phạm 2NF.

Kết luân: Quan hê Kehoach thỏa 2NF.

- 3. Dạng chuẩn 3 (3NF):
- Quan hệ ở 3NF nếu nó ở 2NF và không có phụ thuộc hàm bắc cầu (transitive dependency), tức là không có thuộc tính không khóa phụ thuộc vào một thuộc tính không khóa khác.
- Kiểm tra các phụ thuộc hàm:
- + MONHOC → GIAOVIEN: Đây là một phụ thuộc hàm mà MONHOC không phải khóa (vì MONHOC không xác định được NGAY, GIO, PHONG), và GIAOVIEN cũng không phải khóa.

Kết luận: Quan hệ Kehoach không thỏa 3NF.

- 4. Dạng chuẩn Boyce-Codd (BCNF):
- Quan hệ ở BCNF nếu nó ở 1NF và với mọi phụ thuộc hàm  $X \to Y$  trong F, X phải là siêu khóa.
- Kiểm tra các phụ thuộc hàm:
- + NGAY, GIO, PHONG → MONHOC: NGAY, GIO, PHONG là khóa, thỏa BCNF
- + NGAY, GIO, PHONG  $\rightarrow$  GIAOVIEN: NGAY, GIO, PHONG là khóa, thỏa BCNF.
- + MONHOC, NGAY → GIAOVIEN: Kiểm tra (MONHOC, NGAY)+:
- + (MONHOC, NGAY)+ = {MONHOC, NGAY, GIAOVIEN}, không chứa GIO, PHONG, nên MONHOC, NGAY không phải siêu khóa. Vi phạm BCNF.
- + MONHOC → GIAOVIEN: (MONHOC)+ = {MONHOC, GIAOVIEN}, không chứa NGAY, GIO, PHONG, nên MONHOC không phải siêu khóa. Vi phạm BCNF.

Kết luận: Quan hệ Kehoach không thỏa BCNF.

#### Kết luân

- Quan hệ Kehoach thỏa 2NF nhưng không thỏa 3NF (do phụ thuộc hàm MONHOC
   → GIAOVIEN).
- Vì không thỏa 3NF, nó cũng không thể thỏa BCNF.

Dạng chuẩn cao nhất của quan hệ Kehoach 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  $Q_i$ )

#### Bài làm:

- a) Xác định các F<sub>i</sub> (những phụ thuộc hàm F được bao trong Q<sub>i</sub>):
- $-Q_1(A, C, D)$ :
- + Xét các phụ thuộc hàm trong F:
- $+ A \rightarrow B$ : Không áp dụng vì B không có mặt trong  $Q_1$ .
- $+ B \rightarrow C$ : Không áp dụng vì B không có mặt trong  $Q_1$ .

 $+ D \rightarrow B$ : Không áp dụng vì B không có mặt trong Q<sub>1</sub>.

Kết luận: Không có phụ thuộc hàm nào trong F được bao trong Q1.

- $Q_2(B, D)$ :
- + Xét các phụ thuộc hàm trong F:
- $+ A \rightarrow B$ : Không áp dụng vì A không có mặt trong Q<sub>2</sub>.
- + B  $\rightarrow$  C: Không áp dụng vì C không có mặt trong Q2.
- $+ D \rightarrow B$ : Áp dụng vì  $D \rightarrow B$  có mặt trong  $Q_2$ .

Kết luận: Phụ thuộc hàm  $D \rightarrow B$  được bao trong  $Q_2$ .

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

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

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

#### Bài làm:

- a) Từ tập F, hãy chứng minh  $EK \rightarrow DH$ :
- $E \rightarrow C$ : Từ E, ta có C.
- C  $\rightarrow$  D: Từ C, ta có D.
- CK  $\rightarrow$  H: Từ CK, ta có H.
- $E \rightarrow G$ : Từ E, ta có G.

Kết luận: Từ E, ta có C, D, G, H, chứng minh EK  $\rightarrow$  DH.

- b) Tìm tất cả các khóa của Q:
- CK  $\rightarrow$  H: Từ CK, ta có H.
- $C \rightarrow D$ : Từ C, ta có D.
- $E \rightarrow C$ : Từ E, ta có C.
- $E \rightarrow G$ : Từ E, ta có G.
- CK  $\rightarrow$  E: Từ CK, ta có E.

Kết luận: Các khóa của Q là {C, K} và {E, K}.

- c) Xác định dạng chuẩn của Q:
- 1NF: Giả sử tất cả các thuộc tính đều có giá trị nguyên tử.
- 2NF: Không có phụ thuộc hàm từng phần.
- 3NF: Không có phụ thuộc hàm bắc cầu.
- BCNF: Mọi phụ thuộc hàm  $X \to Y$ , X phải là siêu khóa.

Kết luận: Lược đồ quan hệ Q thỏa mãn BCNF.

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

Bài làm:

- a) Tính bao đóng D+, SD+, SI+
- 1. D+

Bắt đầu từ D:

$$D \rightarrow M (f_3)$$
  
 $D^+ = \{D, M\}$ 

2. SD+

Bắt đầu từ S, D:

$$D \rightarrow M \rightarrow \text{thêm } M$$
 
$$SD^+ = \{S, D, M\}$$
 
$$Không có I \rightarrow không có D^+ = \{S, D, M\}$$

3. SI<sup>+</sup>

Bắt đầu từ S, I:

 $SI \rightarrow D, M (f_1)$ 

thêm D, M

 $SI^+ = \{S, I, D, M\}$ 

# b) Tìm tất cả các khóa của Q(S, I, D, M)

Tổng thuộc tính: {S, I, D, M}

M là phụ thuộc vào D  $(f_3) \rightarrow$  không cần đưa M vào khóa

Thử SI+:

 $SI^{+} = \{S, I, D, M\}$ 

SI là khóa.

Thử S một mình

 $S^+ = \{S\} \rightarrow \text{không ra được D}, M \rightarrow \text{không đủ}$ 

Không phải khóa

Thử  $SD^+ = \{S, D, M\} \rightarrow thiếu I$ 

Không phải khóa

Thử  $ID^+ = \{I, D\} \rightarrow \text{không đủ}$ 

Vậy SI là khóa duy nhất (vì mọi thuộc tính đều có vẻ cần thiết).

Khóa: {S, I}

# c) Tìm phủ tối thiểu của F

Bắt đầu từ:

 $f_1: SI \rightarrow DM$ 

 $f_2: SD \rightarrow M$ 

 $f_3: D \to M$ 

Bước 1: Chuẩn hóa bên phải

Tách  $f_1: SI \rightarrow D, M$ 

→ Tập F':

1.  $SI \rightarrow D$ 

2. SI  $\rightarrow$  M

 $3. SD \rightarrow M$ 

4. D  $\rightarrow$  M

Bước 2: Xét phụ thuộc dư thừa

 $X\acute{e}t 2: SI \rightarrow M$ 

Có f<sub>3</sub>:  $D \rightarrow M$ 

Mà  $SI \rightarrow D$ 

- $\rightarrow$  SI  $\rightarrow$  M có thể suy ra từ SI  $\rightarrow$  D và D  $\rightarrow$  M
- $\rightarrow$  SI  $\rightarrow$  M là dư thừa  $\rightarrow$  loai bỏ

Xét 3:  $SD \rightarrow M$ 

Có D  $\rightarrow$  M  $\rightarrow$  nếu có D thì không cần S

- $\rightarrow$  SD  $\rightarrow$  M là dư thừa nếu D đã có
- $\rightarrow$  Nhưng S + D = SD
- $\rightarrow$  SD  $\rightarrow$  M có thể bị thay thế bởi D  $\rightarrow$  M
- $\rightarrow$  Kiểm tra bao đóng của D: D<sup>+</sup> = {D, M}
- ightarrow SD ightarrow M là dư thừa ightarrow loại bỏ

Kết quả phủ tối thiểu:

 $Fmin = \{ SI \rightarrow D, D \rightarrow M \}$ 

### d) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Q

Chúng ta kiểm tra dạng chuẩn:  $1NF \rightarrow 2NF \rightarrow 3NF \rightarrow BCNF$ 

1NF: Mặc định đúng vì không có thuộc tính lặp

2NF:

Quan hệ Q có khóa là SI

→ Kiểm tra xem có phụ thuộc nào phụ thuộc bộ phận

 $D \rightarrow M$ 

- $\rightarrow$ D là không khóa, M là cũng không phải khóa
- $\rightarrow$  Không phải phụ thuộc bộ phận  $\rightarrow$  OK

 $SI \rightarrow D$ 

- → Phụ thuộc toàn bộ vào SI
- → Đúng 2NF

3NF:

Quy tắc: Với mỗi phụ thuộc  $X \rightarrow A$ , thì:

 $X\acute{e}t D \rightarrow M$ 

D không phải siêu khóa

M không phải thuộc khóa chính

- → Không thỏa 3NF
- → Không đạt 3NF

**BCNF**:

Quy tắc: Mỗi  $X \rightarrow A$ , thì X là siêu khóa

 $D \rightarrow M \rightarrow D$  không phải siêu khóa  $\rightarrow K$ hông đạt BCNF

Vậy dạng chuẩn cao nhất: 2NF

7/ Kiểm Tra Dạng Chuẩn

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

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

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

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

Bài làm:

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

Tìm khóa

Ta tìm khóa bằng cách tính bao đóng:

• Bao đóng của A:

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

• Thêm C:  $CA \rightarrow D \rightarrow \{A, B, C, D\} \rightarrow d\hat{a}y \, d\hat{u} \rightarrow CA \, l\hat{a} \, khóa$ 

Không có tập hợp nhỏ hơn CA mà tạo được bao đóng toàn bộ  $\rightarrow$  CA là khóa duy nhất.

Kiểm tra từng phụ thuộc:

1. 
$$CA \rightarrow D$$
  
 $CA$  là khóa  $\rightarrow$  thoả BCNF

2. 
$$A \rightarrow B$$

A không là siêu khóa → vi phạm BCNF

B là thuộc tính không khóa  $\rightarrow$  thoả 3NF nếu B là thuộc tính không chính Kết luân:

Quan hệ không ở BCNF (do  $A \rightarrow B$  vi phạm)

Quan hệ ở 3NF

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

Tìm khóa:

- $SI \rightarrow D$
- $\bullet \quad SD \to M$ 
  - → Bao đóng của S và I:

$$SI \rightarrow D$$

$$\rightarrow$$
 Với D, SD  $\rightarrow$  M  $\rightarrow$  {S, I, D, M}  $\rightarrow$  đầy đủ  $\rightarrow$  SI là khóa

Kiểm tra từng phụ thuộc:

- 1. SI  $\rightarrow$  D: SI là khóa  $\rightarrow$  thoả BCNF
- SD → M: SD không là siêu khóa → vi phạm BCNF, kiểm tra 3NF: M không thuộc khóa, và SD không là siêu khóa → vi phạm 3NF

Kết luân:

Quan hệ không ở BCNF

Quan hệ không ở 3NF

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

Tìm khóa:

$$NGP \rightarrow M \rightarrow từ M \rightarrow GV \rightarrow NGP^{+} = \{N,G,P,M,GV\} \rightarrow NGP$$
 là khóa

Kiếm tra phụ thuộc:

- 1. NGP → M: NGP là khóa → thoả BCNF
- M → GV: M không là siêu khóa → vi phạm BCNF Nhưng GV không thuộc khóa → thoả 3NF

Kết luân:

Quan hệ không ở BCNF

Quan hệ ở 3NF

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

Tập phụ thuộc có dạng:  $S \rightarrow \{N,D,T,X\}$ 

Bao đóng của S:

 $S^{\scriptscriptstyle +} = \{S,\,N,\,D,\,T,\,X\} \, \to \text{đủ tất cả} \to S$  là khóa

Mỗi phụ thuộc:

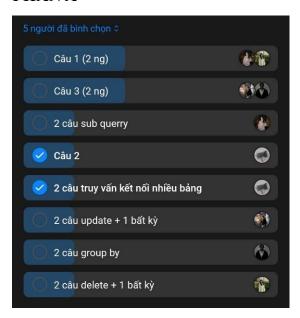
Vế trái là khóa → tất cả đều thoả BCNF

Kết luận:

Quan hệ ở BCNF

Quan hệ cũng ở 3NF

# MINH CHỨNG PHÂN CÔNG NHIỆM VỤ PHẦN A



### PHẦN B

