BỘ CÔNG THƯƠNG TRƯỜNG ĐẠI HỌC CÔNG NGHIỆP THÀNH PHỐ HỒ CHÍ MINH KHOA THƯ**ƠNG MẠI DU LỊCH**



CHỦ ĐỀ: BÀI BÁO CÁO TIỀU LUẬN CUỐI KỲ

MÔN: CƠ SỞ DỮ LIỆU

GVHD: Th.S Nguyễn Thị Hoài, Th.S Lê Hữu Hùng

NHÓM: 13

Lóp HP: DHTMDT19C - 420300391603

Mục Lục

BẢNG PHÂN CÔNG NHIỆM VỤ4
Phần A: Xây dựng lược đồ ERD và tạo CSDL5
1. Lược đồ ER6
2. Chuyển đổi sang lược đồ quan hệ6
3. Cài đặt lược đồ quan hệ vào trong hệ quản trị CSDL SQL Sever – Nhập liệu mỗi bảng:
4. Tự cho câu hỏi và trả lời : 12 câu (2 truy vấn kết nối nhiều bảng, 2 update, 2 delete, 2 group by, 2 sub query, 2 câu bất kì)
VII. Câu hỏi cá nhân15
1. Huỳnh Phương Anh15
2. Nguyễn Kiều Trinh17
3. Huỳnh Lê Thuỳ Linh
4. Đặng Thị Thanh Trúc20
5. Võ Phú Thịnh
Phần B: Chuẩn hoá dữ liệu25
Bài tập tổng hợp36
MINH CHÚNG LÀM VIỆC NHÓM43

LÒI CẨM ƠN

Bài báo cáo cuối kỳ thuộc bộ môn Cơ Sở Dữ Liệu là kết quả của quá trình học tập, tiếp thu kiến thức tại trường, lớp và cả những tìm tòi, nghiên cứu riêng của nhóm chúng em và sự chỉ dạy tận tình của cô Nguyễn Thị Hoài và thầy Lê Hữu Hùng - người đã trực tiếp hướng dẫn em trong môn học này. Do vậy, qua đây nhóm 13 xin phép được gửi lời cảm ơn chân thành nhất tới cô và thầy. Mặc dù đã dành nhiều thời gian và nỗ lực để hoàn thành bài báo cáo này, nhưng do sự hạn chế về mặt kiến thức nên bài làm khó tránh khỏi những thiếu sót. Em kính mong nhận được những lời góp ý của thầy cô để bài làm ngày càng hoàn thiên hơn. Nhóm 13 xin chân thành cảm ơn!

BẢNG PHÂN CÔNG NHIỆM VỤ

			M4 #4
MSSV	Họ và Tên	Công việc được phân công	Mức độ hoàn thành (%)
23685271	Nguyễn Kiều Trinh	- Làm word - Tìm câu hỏi câu lệnh delete, truy vấn sub query, câu hỏi bất kì.	100%
		 - Bài tập chuẩn hoá: câu 5,6 - Bài tập tổng hợp: câu 4 - Tạo bảng Monthi, tìm dữ liệu Monthi, Tohopmon 	
		- Tạo bảng Diemthi, Nganh	
23702321	Đặng Thị Thanh Trúc	 Chuyển đổi sang lược đồ quan hệ Tìm câu hỏi truy vấn kết nối nhiều bảng, truy vấn con. 	100%
		- Bài tập chuẩn hoá: câu 1,2 - Bài tập tổng hợp: câu 2,3	
		- Làm ppt	
23691181	Võ Phú Thịnh	- Tạo bảng Donvi, Canbo, tìm dữ liệu Donvi	100%
		Tìm dữ liệu Diemthi, NganhTìm câu hỏi bất kì, câu hỏi lệnh cập	
		nhật, câu lệnh group by. - Bài tập chuẩn hoá: 7,10,11	
		- Xây dựng lược đồ ER	
23686661	Huỳnh Phương Anh	- Tìm câu hỏi lệnh update, truy vấn group by.	100%
		- Tạo bảng Phongthi, Thisinh, tìm dữ liêu Thisinh	
		- Bài tập chuẩn hoá: câu 3,4	
		Bài tập tổng hợp: câu 1,7Tìm câu hỏi truy vấn kết nối nhiều	
23732651	Huỳnh Lê Thuỳ Linh	bảng, câu lệnh delete Tạo bảng Lichthi, Tohopmon tìm	100%
		dữ liệu Lichthi, Phongthi, Canbo.	
		- Tạo bảng Phongthi, Thisinh, tìm dữ liệu Thisinh.	
		- Bài tập chuẩn hoá: câu 8,9 - Bài tập tổng hợp: câu 5,6	
		Dai tập tổng nộp. cau 3,0	

Phần A: Xây dựng lược đồ ERD và tạo CSDL

Bài 13: QUẢN LÝ COI THI TUYỂN SINH

Một hội đồng coi thi tuyển sinh có nhiều điểm thi, mỗi điểm thi được đặt tại một trường nào đó. Các điểm thi (**DIEMTHISO**) được đánh số là điểm thi số 1, điểm thi số 2, điểm thi số 3,...Mỗi điểm thi xác định địa chỉ (**DIACHIDIEMTHI**). Ví dụ: điểm thi số 1, đặt tại trường PTTH Nguyễn Thị Minh Khai, điểm thi số 2 đặt tại trường PTTH Bùi Thị Xuân,...

Mỗi thí sinh có một số báo danh (**SOBD**) duy nhất, mỗi số báo danh xác định các thông tin: họ và tên (**HOTEN**), ngày sinh (**NGAYSINH**), phái (**PHAI**), hộ khẩu thường trú (**TINH**), đối tượng dự thi (**DOITUONG**), ngành đăng ký thi, khu vực của thí sinh (**KHUVUC**), số hiệu phòng thi. Ví dụ: thí sinh Vũ Mạnh Cường, có số báo danh là 02978, sinh ngày 12/12/1984, phái nam, hộ khẩu thường trú tại Chợ Gạo - Tiền Giang, thuộc khu vực 1, đối tượng là 5B, đăng ký dự thi vào ngành có mã ngành là 01, thi tại phòng thi 0178, điểm thi số 1.

Mỗi ngành có một mã ngành (**MANGANH**) duy nhất, mỗi mã ngành xác định tên ngành (**TENNGANH**)

Mỗi điểm thi có nhiều phòng thi – mỗi phòng thi (**PHONGTHI**) được đánh số khác nhau ở tất cả các điểm thi. Trong một phòng thi, danh sách các thí sinh được sắp xếp theo thứ tự alphabet (do đó trong một phòng thi có thể có thí sinh của nhiều ngành khác nhau).

Mỗi phòng thi có thêm cột ghi chú (**GHICHU**) - ghi thêm các thông tin cần thiết như phòng thi đó nằm tại dãy nhà nào. Ví dụ phòng thi 0060 nằm ở dãy nhà H lầu 2 - điểm thi số 1 - trường PTTH Bùi Thi Xuân.

Mỗi môn thi có một mã môn thi duy nhất (MAMT), mỗi mã môn thi biết các thông tin như: tên môn thi (TENMT), ngày thi (NGAYTHI), buổi thi (BUOITHI), thời gian làm bài thi được tính bằng phút (PHUT). Thời gian làm bài thi của các môn tối thiểu là 90 phút và tối đa là 180 phút (tuỳ theo kỳ tuyển sinh công nhân, trung cấp, cao đẳng hay đại học)

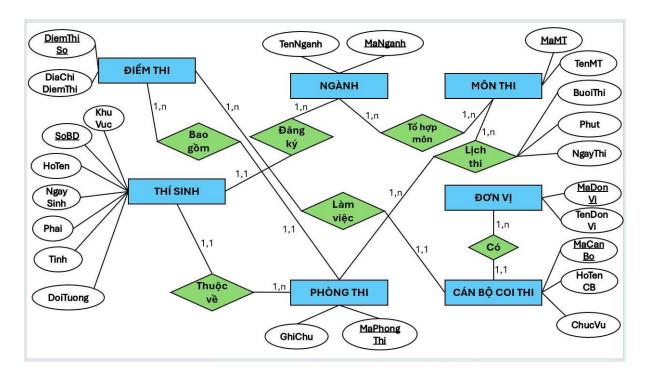
Mỗi ngành có một mã ngành, chẳng hạn ngành Công Nghệ Thông Tin có mã ngành là 01, ngành Công Nghệ Hoá Thực Phẩm có mã ngành là 10,...

Mỗi đơn vị có cán bộ tham gia vào kỳ thi có một mã đơn vị duy nhất (**MADONVI**), mã đơn vị xác định tên đơn vị (**TENDONVI**). Nếu là cán bộ, công nhân viên của trường thì đơn vị là khoa/phòng quản lý cán bộ đó, nếu là giáo viên từ các trường khác thì ghi rõ tên đơn vị đó. Chẳng hạn cán bộ Nguyễn Thanh Liêm đơn vị Khoa Công Nghệ Thông Tin, cán bộ coi thi Nguyễn Thị Tuyết Mai, đơn vị trường PTTH Ngôi Sao - Quận 1,...

Mỗi cán bộ coi thi chỉ làm việc tại một điểm thi nào đó. Mỗi cán bộ có một mã số duy nhất (MACANBO), mỗi MACANBO xác định các thông tin khác như: họ và tên (HOTENCB), đơn vị công tác, chức vụ (CHUCVU) được phân công tại điểm thi,

chẳng hạn chức vụ là điểm trưởng, điểm phó, giám sát, thư ký, cán bộ coi thi, phục vụ,... Ví dụ cán bộ Nguyen Van Thanh đơn vị Khoa Công Nghệ Thông Tin, làm nhiệm vụ thi tại điểm thi số 1, chức vụ là giám sát phòng thi.

1. Lược đồ ER



2. Chuyển đổi sang lược đồ quan hệ

Diemthi(DiemThiSo, DiaChiDiemThi)

Phongthi(Sophong, DiemThiSo, GhiChu)

Nganh(MaNganh, TenNganh)

Thisinh(SoBD, HoTen, NgaySinh, Phai, Tinh, DoiTuong, KhuVuc,

MaNganh, Sophong)

Monthi(MaMT, TenMT)

Lichthi(Sophong, MaMT, NgayThi, BuoiThi, Phut)

Donvi(MaDonVi, TenDonVi)

Canbo(MaCanBo, HoTenCB, MaDonVi, ChucVu, DiemThiSo)

Tohopmon(<u>MaMT,MaNganh</u>)

3. Cài đặt lược đồ quan hệ vào trong hệ quản trị CSDL SQL Sever – Nhập liệu mỗi bảng:

CREATE DATABASE QLThiTuyenSinh;

GO

USE QLThiTuyenSinh;

GO

-- Bång Diemthi

CREATE TABLE Diemthi (

DiemThiSo INT PRIMARY KEY,

```
DiaChiDiemThi NVARCHAR(255)
);
-- Bång Phongthi
CREATE TABLE Phongthi (
SoPhong INT PRIMARY KEY,
DiemThiSo INT FOREIGN KEY REFERENCES Diemthi(DiemThiSo),
GhiChu NVARCHAR(255),
);
-- Bảng Nganh
CREATE TABLE Nganh (
MaNganh NVARCHAR(10) PRIMARY KEY,
TenNganh NVARCHAR(100)
);
-- Bảng Thisinh
CREATE TABLE Thisinh (
SoBD NVARCHAR(10) PRIMARY KEY,
HoTen NVARCHAR(100),
NgaySinh DATE,
Phai NVARCHAR(10),
Tinh NVARCHAR(100),
DoiTuong NVARCHAR(10),
KhuVuc NVARCHAR(10),
MaNganh NVARCHAR(10) FOREIGN KEY REFERENCES Nganh(MaNganh),
SoPhong INT FOREIGN KEY REFERENCES Phongthi(SoPhong)
);
-- Bång Monthi
CREATE TABLE Monthi (
MaMT NVARCHAR(10) PRIMARY KEY,
TenMT NVARCHAR(100)
);
-- Bång Donvi
CREATE TABLE Donvi (
MaDonVi NVARCHAR(10) PRIMARY KEY,
TenDonVi NVARCHAR(255)
);
-- Bảng Canbo
CREATE TABLE Canbo (
MaCanBo NVARCHAR(10) PRIMARY KEY,
HoTenCB NVARCHAR(100),
MaDonVi NVARCHAR(10) FOREIGN KEY REFERENCES Donvi(MaDonVi),
ChucVu NVARCHAR(50),
DiemThiSo INT FOREIGN KEY REFERENCES Diemthi(DiemThiSo)
);
-- Bảng Tohopmon (bảng trung gian giữa Nganh và Monthi)
CREATE TABLE Tohopmon (
```

```
MaNganh NVARCHAR(10) FOREIGN KEY REFERENCES Nganh(MaNganh),
MaMT NVARCHAR(10) FOREIGN KEY REFERENCES Monthi(MaMT),
PRIMARY KEY (MaNganh, MaMT)
-- Bảng Lichthi (bảng trung gian giữa Phongthi và Monthi)
CREATE TABLE Lichthi (
SoPhong INT FOREIGN KEY REFERENCES Phongthi(SoPhong),
MaMT NVARCHAR(10) FOREIGN KEY REFERENCES Monthi(MaMT),
NgayThi DATE,
BuoiThi NVARCHAR(20),
Phut INT,
PRIMARY KEY (SoPhong, MaMT)
-- Dữ liệu Diemthi
INSERT INTO Diemthi VALUES
(1, N'Trường PTTH Nguyễn Thị Minh Khai'),
(2, N'Trường PTTH Bùi Thị Xuân'),
(3, N'Trường PTTH Lê Quý Đôn'),
(4, N'Trường PTTH Trưng Vương'),
(5, N'Trường PTTH Nguyễn Du');
-- Dữ liêu Phongthi
INSERT INTO Phongthi VALUES
(101, 1, N'Dãy A, lầu 1'),
(102, 1, N'Dãy A, lầu 2'),
(201, 2, N'Dãy B, lầu 1'),
(202, 2, N'Dãy B, lầu 2'),
(301, 3, N'Dãy C, lầu 1');
-- Dữ liệu Nganh
INSERT INTO Nganh VALUES
('01', N'Công nghệ thông tin'),
('02', N'Cơ điện tử'),
('03', N'Kế toán'),
('04', N'Marketing'),
('05', N'Công nghệ thực phẩm');
-- Dữ liêu Thisinh
INSERT INTO Thisinh VALUES
('TS001', N'Lê Văn An', '2004-05-10', N'Nam', N'Tiền Giang', '1A', 'KV1', '01', 101),
('TS002', N'Nguyễn Thi Bích', '2004-03-21', N'Nữ', N'Bình Đinh', '2B', 'KV2', '02',
('TS003', N'Pham Văn Cường', '2003-11-30', N'Nam', N'TP.HCM', '3C', 'KV3', '03',
201),
('TS004', N'Trần Thị Hạnh', '2004-01-01', N'Nữ', N'Cần Thơ', '1A', 'KV1', '01', 301),
('TS005', N'Lý Minh Khoa', '2004-07-15', N'Nam', N'Bến Tre', '2B', 'KV2', '05', 202);
-- Dữ liêu Monthi
INSERT INTO Monthi VALUES
('M01', N'Toán'),
```

```
('M02', N'Lý'),
('M03', N'Hóa'),
('M04', N'Văn'),
('M05', N'Anh');
-- Dữ liêu Donvi
INSERT INTO Donvi VALUES
('DV01', N'Khoa CNTT'),
('DV02', N'Trường THPT Ngôi Sao'),
('DV03', N'Phòng Đào Tạo'),
('DV04', N'Phòng Tổ chức'),
('DV05', N'Khoa Kế Toán');
-- Dữ liệu Canbo
INSERT INTO Canbo VALUES
('CB01', N'Nguyễn Văn A', 'DV01', N'Giám sát', 1),
('CB02', N'Trân Thị B', 'DV02', N'Cán bộ coi thi', 2),
('CB03', N'Lê Văn C', 'DV03', N'Thư ký', 3),
('CB04', N'Pham Thị D', 'DV04', N'Phục vụ', 1),
('CB05', N'Hoàng Văn E', 'DV05', N'Điểm trưởng', 2);
--Dữ liêu Lichthi
INSERT INTO Lichthi VALUES
(101, 'M01', '2025-07-01', N'Sáng', 120),
(101, 'M02', '2025-07-02', N'Chiều', 90),
(102, 'M03', '2025-07-03', N'Sáng', 90),
(201, 'M04', '2025-07-04', N'Chiều', 180),
(202, 'M05', '2025-07-05', N'Sáng', 120),
(301, 'M01', '2025-07-01', N'Sáng', 120); -- M01 cũng thi ở 301
--Dữ liệu Tohopmon
NSERT INTO Tohopmon VALUES
('01', 'M01'), -- CNTT thi Toán
('01', 'M02'), -- CNTT thi Lý
('01', 'M03'), -- CNTT thi Hóa
('02', 'M01'), -- Cơ điện tử thi Toán
('02', 'M02'),
('03', 'M01'), -- Kế toán thi Toán
('03', 'M04'), -- Kế toán thi Văn
('03', 'M05'), -- Kế toán thi Anh
('04', 'M04'), -- Marketing thi Văn
('04', 'M05'),
```

```
('05', 'M01'), -- CNTP thi Toán
('05', 'M03'),
('05', 'M05');
```

- 4. Tự cho câu hỏi và trả lời : 12 câu (2 truy vấn kết nối nhiều bảng, 2 update, 2 delete, 2 group by, 2 sub query, 2 câu bất kì)
- I. Truy vấn kết nối nhiều bảng (JOIN):
 - 1. Liệt kê danh sách thí sinh gồm Số báo danh, Họ tên, Tên ngành đăng ký,

Tên môn thi, Ngày thi, Buổi thi, và Phòng thi của từng thí sinh. (Đặng Thị Thanh Trúc)

SELECT TS.SoBD, TS.HoTen, N.TenNganh, MT.TenMT, LT.NgayThi,

LT.BuoiThi, PT.SoPhong

FROM Thisinh TS

JOIN Nganh N ON TS.MaNganh = N.MaNganh

JOIN Tohopmon THM ON N.MaNganh = THM.MaNganh

JOIN Monthi MT ON THM.MaMT = MT.MaMT

JOIN Lichthi LT ON TS.SoPhong = LT.SoPhong AND MT.MaMT = LT.MaMT

JOIN Phongthi PT ON TS.SoPhong = PT.SoPhong

ORDER BY TS.SoBD;

Kết quả: 5 rows



2. Liệt kê họ tên cán bộ, tên đơn vị, địa chỉ điểm thi mà cán bộ đó làm việc, chỉ lấy những cán bộ có chức vụ là Giám sát và điểm thi đặt tại các trường ở Quận 1. (Huỳnh Lê Thuỳ Linh)

SELECT cb.HoTenCB, dv.TenDonVi, dt.Diachidiemthi

FROM CanBo cb

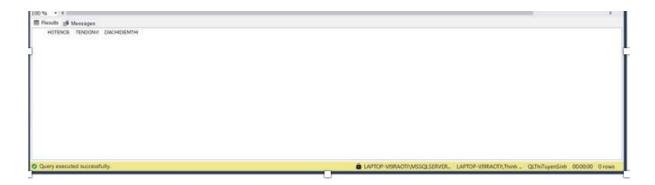
JOIN DonVi dv ON cb.MaDonVi = dv.MaDonVi

JOIN DiemThi dt ON cb.DiemThiSo = dt.DiemThiSo

WHERE cb.ChucVu = 'Giám sát'

AND dt.Diachidiemthi LIKE '%Quân 1%'

Kết quả: 0 rows



- II. Câu lệnh cập nhật (UPDATE):
- 1. Cập nhật GhiChu của các phòng thi có thí sinh thi môn Toán (M01) vào buổi sáng ngày 01/07/2025, thêm dòng "Thi Toán buổi sáng". (Võ Phú Thịnh)

```
UPDATE PT
SET PT.GhiChu = CONCAT(ISNULL(PT.GhiChu, N"), N' Thi Toán buổi sáng')
FROM Phongthi PT
JOIN Lichthi LT ON PT.SoPhong = LT.SoPhong
WHERE LT.MaMT = 'M01'
AND LT.BuoiThi = N'Sáng'
AND LT.NgayThi = '2025-07-01'
(2 rows affected)
Completion time: 2025-05-08T22:29:22.7703727+07:00
```

2. Cập nhật chức vụ thành phụ trách hậu cần cho tất cả cán bộ có tên đơn vị chứa "Phục vụ" và hiện tại đang có chức vụ là "Phục vụ". (Huỳnh Phương Anh)

```
UPDATE Canbo

SET ChucVu = 'Phụ trách hậu cần'

WHERE ChucVu = 'Phục vụ'

AND MaDonVi IN (

SELECT MaDonVi

FROM Donvi

WHERE TenDonVi LIKE '%Phục vụ%')

(1 row affected)

Completion time: 2025-05-08T22:30:32.0022620+07:00
```

III. Câu lệnh xóa (DELETE)

1. Xóa tất cả cán bộ coi thi có chức vụ là Thư ký, làm việc tại điểm thi đặt ở trường PTTH Bùi Thị Xuân. Trường PTTH Bùi Thị Xuân (Nguyễn Kiều Trinh)

```
DELETE FROM Canbo

WHERE ChucVu = 'Thu ký'

AND DiemThiSo IN (
SELECT DiemThiSo
FROM Diemthi
WHERE Diachidiemthi LIKE '%PTTH Bùi Thị Xuân%')
```

```
(0 rows affected)

Completion time: 2025-05-08T22:36:44.7051993+07:00
```

2. Xóa tất cả thí sinh đã đăng ký ngành "Công nghệ thực phẩm", thi tại phòng không có lịch thi môn Hóa (M03) từ ngày 01/07/2025 đến 05/07/2025. (Huỳnh Lê Thùy Linh)

```
DELETE FROM Thisinh

WHERE MaNganh = '05'

AND NOT EXISTS (
SELECT 1
FROM Lichthi LT
WHERE LT.SoPhong = Thisinh.SoPhong
AND LT.MaMT = 'M03'
AND LT.NgayThi BETWEEN '2025-07-01' AND '2025-07-05'
);

(0 rows affected)
Completion time: 2025-05-08T22:37:33.8319006+07:00
```

IV. Truy vấn nhóm (GROUP BY)

1. Thống kê theo mỗi khu vực và ngành số thí sinh, điểm trung bình, tổng thời gian thi và số ca thi trong toàn bộ dữ liệu. (Võ Phú Thịnh)

```
SELECT t.KhuVuc, t.MaNganh,

COUNT(DISTINCT t.SoBD) AS SoThiSinh,

ROUND(AVG (p.DiemThiSo * 1.0), 2) AS DiemTrungBinh,

SUM (l.Phut) AS TongPhutThi,

COUNT (l.BuoiThi) AS SoCaThi

FROM Thisinh AS t

JOIN Phongthi AS ph ON t.SoPhong = ph.SoPhong

JOIN Lichthi AS 1 ON ph.SoPhong = l.SoPhong

JOIN Diemthi AS p ON ph.DiemThiSo = p.DiemThiSo

GROUP BY t.KhuVuc, t.MaNganh

ORDER BY t.KhuVuc, t.MaNganh;

Kết quả: 4 rows
```

	KhuVuc	MaNganh	SoThiSinh	DiemTrungBinh	TongPhutThi	SoCaThi
1	KV1	01	2	1.670000	330	3
2	KV2	02	1	1.000000	90	1
3	KV3	03	1	2.000000	180	1

2. Tính cho tháng và buổi (Sáng/Chiều) trong năm 2025: tổng số thí sinh, tổng phút thi, điểm trung bình, phút thi nhỏ nhất và lớn nhất. (Huỳnh Phương Anh)

```
SELECT
 MONTH(l.NgayThi) AS Thang,
1.BuoiThi,
COUNT(DISTINCT t.SoBD) AS SoThiSinh,
SUM(1.Phut) AS TongPhut,
ROUND(AVG(1.Phut * 1.0), 2)
                             AS PhutTrungBinh,
MIN(1.Phut) AS PhutNhoNhat,
 MAX(l.Phut) AS PhutLonNhat
FROM Lichthi AS 1
JOIN Phongthi AS ph ON 1.SoPhong = ph.SoPhong
JOIN Thisinh AS t ON ph.SoPhong = t.SoPhong
WHERE YEAR(l.NgayThi) = 2025
GROUP BY MONTH(1.NgayThi), 1.BuoiThi
ORDER BY Thang, 1.BuoiThi;
Kết quả: 2 rows
```

	Thang		SoThiSinh	TongPhut	PhutTrungBinh	PhutNhoNhat	PhutLonNhat
1	7	Chiều	2	270	135.000000	90	180
2	7	Sáng	3	330	110.000000	90	120

V. Truy vấn con (SUBQUERY)

1. Liệt kê họ tên thí sinh cùng với địa chỉ điểm thi của họ (Nguyễn Kiều Trinh) Select t.HoTen,

```
select d.Diachidiemthi
from Diemthi d
where d.DiemThiSo = (
select p.DiemThiSo
from Phongthi p
where p.SoPhong = t.SoPhongThi
)
) as Diachidiemthi
from Thisinh t
```



2. Hãy tìm ngành MaNganh, TenNganh có số thí sinh đăng ký nhiều nhất. (Đặng Thị Thanh Trúc)

Select n.MaNganh, n.TenNganh,

```
count(*) as SoLuongTS
  from Thisinh t
  join Nganh n on t.MaNganh = n.MaNganh
  group by n.MaNganh, n.TenNganh
  having count(*) = (
    select max(SoLuong)
    from (
     select count(*) as SoLuong
     from Thisinh
     group by MaNganh
    ) as ds
  Kết quả: 1 rows
   MaNganh Terhiganh SoluongTS
1 01 Công nghệ thông tin 2
        Hai câu bất kỳ
VI.
    1. Tìm thí sinh lớn tuổi nhất trong mỗi ngành. Hiển thị số báo danh, họ tên, ngày
  sinh và mã ngành. (Nguyễn Kiều Trinh)
  Select ts.SoBD, ts.HoTen, ts.NgaySinh, ts.MaNganh
  From Thisinh ts
  Where ts.NgaySinh = (
        Select min(ts2.NgaySinh)
        From Thisinh ts2
        Where ts2.MaNganh = ts.MaNganh)
  Kết quả: 4 rows
       ---
2 Câu hỏi bất kỳ :
----* Tìm thí sinh lớn tuổi nhất trong mỗi ngành. Hiến thị số báo danh, họ tên, ngày sinh và mã ngành.
        lect ts.SoBD, ts.HoTen, ts.NgaySinh, ts.MaNganh
om Thisinh ts
ere ts.NgaySinh = (
    Select min(ts2.NgaySinh)
    From Thisinh ts2
    Where ts2.MaNganh = ts.MaNganh
```

2. Tìm 5 môn có tổng thời gian thi (TongPhut) lớn nhất trên toàn bộ dữ liệu, kèm: SoThiSinh (số thí sinh dự thi), PhutTB (thời gian trung bình mỗi ca), PhutMin / PhutMax (nhỏ nhất / lớn nhất) (Võ Phú Thịnh)

SELECT TOP 5

m.MaMT,

m.TenMT,

COUNT(DISTINCT t.SoBD) AS SoThiSinh,

SUM(1.Phut) AS TongPhut,

ROUND (AVG (1.Phut * 1.0), 2) AS PhutTB,

MIN(l.Phut) AS PhutMin, MAX(l.Phut) AS PhutMax

FROM Monthi AS m

JOIN Lichthi AS 1 ON m.MaMT = 1.MaMT

JOIN Phongthi AS ph ON l.SoPhong = ph.SoPhong

JOIN Thisinh AS t ON ph.SoPhong = t.SoPhong

GROUP BY m.MaMT, m.TenMT

ORDER BY TongPhut DESC;

Kết quả: 5 rows

	MaMT		SoThiSinh	TongPhut	PhutTB	PhutMin	PhutMax
1	M01	Toán	2	240	120.000000	120	120
2	M04	Văn	1	180	180.000000	180	180
3	M02	Lý	1	90	90.000000	90	90
4	M03	Hóa	1	90	90.000000	90	90

VII. Câu hỏi cá nhân

1. Huỳnh Phương Anh

* Cho biết số lượng cán bộ theo từng đơn vị (Group by)

SELECT dv. TenDonvi AS DonVi,

COUNT(cb.MaCanBo) AS SoCanbo

FROM Canbo cb

JOIN Donvi dv ON cb.MaDonvi = dv.MaDonvi

GROUP BY dv.TenDonvi

Kết quả: 5 rows



* Những cán bộ nào được phân công ở địa điểm thi có nhiều phòng thi nhất.(Subquery)

```
SELECT c.HoTenCB, c.DiemThiSo
FROM Canbo c
WHERE c.DiemThiSo IN (
  SELECT pt.DiemThiSo
 FROM Phongthi pt
  GROUP BY pt.DiemThiSo
 HAVING COUNT(*) = (
    SELECT MAX(roomCount)
    FROM (
      SELECT COUNT(*) AS roomCount
      FROM Phongthi
      GROUP BY DiemThiSo
    ) AS sub
  )
);
Kết quả: 4 rows
* Liệt kê toàn bộ phòng thi cùng địa chỉ điểm thi của nó. (câu hỏi bất kỳ)
SELECT p.SoPhong, d.DiaChiDiemThi
```

FROM Phongthi p

JOIN Diemthi d ON p.DiemThiSo = d.DiemThiSo;

Kết quả: 5 rows

2. Nguyễn Kiều Trinh

* Thống kê số lượng thí sinh theo từng ngành, chỉ hiển thị những ngành có từ 2 thí sinh trở lên và có thí sinh đến từ tỉnh "TP.HCM"(group by)

SELECT N.TenNganh, COUNT(*) AS SoLuongThiSinh

FROM Thisinh TS

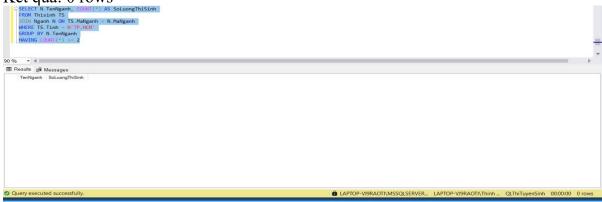
JOIN Nganh N ON TS.MaNganh = N.MaNganh

WHERE TS.Tinh = N'TP.HCM'

GROUP BY N.TenNganh

HAVING COUNT(*) >= 2

Kết quả: 0 rows



* Cập nhật chức vụ của cán bộ có họ tên là "Nguyễn Văn A" thành "Trưởng điểm". (update)

UPDATE Canbo

SET Chuc Vu = N'Trưởng điểm'
WHERE HoTenCB = N'Nguyễn Văn A'

SELECT *

FROM Canbo

```
WHERE HoTenCB = N'Nguyễn Văn A'
* Liệt kê tên các môn thi được tổ chức tại phòng thi có nhiều hơn 1 môn thi (câu
hỏi bất kỳ)
SELECT DISTINCT TenMT
FROM Monthi
WHERE MaMT IN (
  SELECT MaMT
  FROM Lichthi
  WHERE SoPhong IN (
     SELECT SoPhong
     FROM Lichthi
     GROUP BY SoPhong
    HAVING COUNT(MaMT) > 1
);
Kết quả: 2 rows
TenMT

1 Lý

2 Toán

    Query executed successfully

                                              å LAPTOP-VJ9RAOTI∖MSSQLSERVER... LAPTOP-VJ9RAOTI\Thinh ... QLThiTuyenSinh 00:00:00
        3. Huỳnh Lê Thuỳ Linh
* Tính tổng thời gian thi của mỗi thí sinh
SELECT ts.SoBD, ts.HoTen, SUM(lt.Phut) AS TongPhutThi
FROM Thisinh ts
JOIN Lichthi lt ON ts.SoPhong = lt.SoPhong
GROUP BY ts.SoBD, ts.HoTen
ORDER BY TongPhutThi DESC;
Kết quả: 6 rows
```

* Đếm số phòng thi theo từng điểm thi, chỉ lấy điểm thi có >= 2 phòng SELECT dt.DiemThiSo, dt.DiaChiDiemThi, COUNT(pt.SoPhong) AS SoPhongThi

FROM Diemthi dt

JOIN Phongthi pt ON dt.DiemThiSo = pt.DiemThiSo

GROUP BY dt.DiemThiSo, dt.DiaChiDiemThi

HAVING COUNT(pt.SoPhong) >= 2

Kết quả: 2 rows

```
dt.DiemThiSo,
         dt.DiaChiDiemThi,
      COUNT(pt.SoPhong) AS SoPhongThi
      JOIN Phongthi pt
       ON dt.DiemThiSo = pt.DiemThiSo
        dt.DiemThiSo,
         dt.DiaChiDiemThi
         COUNT(pt.SoPhong) >= 2;
150 % - B Rosults (dl Mossages

DeemThiSo DischDeemThis

Truthing PTTH Nguyễn Thị Minh Khai 2
2 Truthing PTTH Bội Thị Xuấn 2
```

* Danh sách cán bộ coi thi kèm tên đơn vị và địa chỉ điểm thi

SELECT cb.MaCanBo, cb.HoTenCB, dv.TenDonVi, dt.DiaChiDiemThi

FROM Canbo cb

JOIN Donvi dv ON cb.MaDonVi = dv.MaDonVi

JOIN Diemthi dt ON cb.DiemThiSo = dt.DiemThiSo

ORDER BY cb.MaCanBo

Kết quả: 5 rows

```
<u>-Cai)av.JDBHRLENOVO[57]" • × |</u>
-- 4. Danh sách cán bộ coi thi kèm tên đơn vị và địa chi điểm thi (JOIN 3 bảng)
⊒SELECT
      cb.MaCanBo
cb.HoTenCB
      dv.TenDonVi
      dt.DiaChiDiemThi
FROM Canbo cb
JOIN Donvi dv
ON cb.MaDonVi = dv.MaDonVi
JOIN Diemthi dt
ON cb.DiemThiSo = dt.DiemThiSo
     cb.MaCanBo;
```

^{*} Tìm tên các ngành hiện tại không có thí sinh nào đăng ký.

```
SELECT n.MaNganh, n.TenNganh
FROM Nganh AS n

WHERE n.MaNganh NOT IN (
SELECT DISTINCT ts.MaNganh
FROM Thisinh AS ts
);

Kết quả: 1 rows

SELECT

n.MaNganh,
n.TenNganh
n.TenNganh
n.TenNganh NOT IN (
SELECT DISTINCT ts.MaNganh
FROM Thisinh AS ts
);

SOM THE NAMBAN NOT IN (
SELECT DISTINCT ts.MaNganh
FROM Thisinh AS ts
);

SOM THE PROPERTY TO SERVICE OF THE PROPERTY TO SE
```

4. Đặng Thị Thanh Trúc

* Cập nhật DiaChiDiemThi của bảng DiemThi thành 'Chưa sử dụng điểm thi' nếu như DiemThiSo của nó chưa được sử dụng trong bảng Phongthi.

```
UPDATE DiemThi
SET DiaChiDiemThi = 'Chưa sử dụng điểm thi'
WHERE DiemThiSo NOT IN (
SELECT DISTINCT DiemThiSo FROM Phongthi
```

```
(2 rows affected)

Completion time: 2025-05-08T21:33:34.7358223+07:00
```

* Cập nhật ChucVu của bảng CanBo nếu ChucVu chưa có dữ liệu và MaDonVi có TenDonVi chứa từ 'Tổ chức'.

```
UPDATE CanBo
SET ChucVu = 'Chấm thi'
WHERE ChucVu IS NULL
AND MaDonVi IN (
SELECT MaDonVi
FROM DonVi
```

WHERE TenDonVi LIKE '%Tổ chức%'

```
(0 rows affected)

Completion time: 2025-05-08T21:34:35.7906978+07:00
```

* Đếm số lượng các thí sinh có chung ngành tại cùng một điểm thi.

SELECT n.TenNganh, dt.DiemThiSo, COUNT(*) AS SoThiSinh

FROM ThiSinh ts

JOIN Nganh n ON ts.MaNganh = n.MaNganh

JOIN Phongthi p ON ts.SoPhong = p.SoPhong

JOIN DiemThi dt ON p.DiemThiSo = dt.DiemThiSo

GROUP BY n.TenNganh, dt.DiemThiSo

Kết quả: 5 rows

Ⅲ F			
	TenNganh	DiemThiSo	SoThiSinh
1	Cơ điện tử	1	1
2	Công nghệ thông tin	1	1
3	Công nghệ thực phẩm	2	1
4	Kế toán	2	1
5	Công nghệ thông tin	3	1

* Liệt kê các ngành mà tất cả thí sinh đều sinh sau năm 2000.

SELECT DISTINCT n.MaNganh, n.TenNganh

FROM Nganh n

WHERE NOT EXISTS (

SELECT 1

FROM ThiSinh t

WHERE t.MaNganh = n.MaNganh AND t.NgaySinh < '2000-01-01'

Kết quả: 5 rows

	MaNganh	TenNganh
1	01	Công nghệ thông tin
2	02	Cơ điện tử
3	03	Kế toán
4	04	Chua xác d?nh
5	05	Công nghệ thực phẩm

* Xóa dữ liệu các thí sinh trong bảng ThiSinh có SoPhong với DiemThiSo không tồn tại trong danh sách DiemThiSo của bảng DiemThi.

```
DELETE FROM ThiSinh
WHERE SoPhong IN (
SELECT SoPhong
```

```
FROM Phongthi
WHERE DiemThiSo NOT IN (
SELECT DiemThiSo FROM DiemThi
)
)
```

5. Võ Phú Thịnh

* Hãy liệt kê số báo danh, họ tên, tên ngành, ghi chú phòng thi và địa chỉ điểm thi của tất cả thí sinh, rồi sắp xếp kết quả theo thứ tự tăng dần của địa chỉ điểm thi, ghi chú phòng thi và họ tên thí sinh. (Truy vấn kết nối nhiều bảng)

Select ts.SoBD, ts.HoTen, ng.TenNganh,

pt.GhiChu as GhiChuPhongThi, dt.DiaChiDiemThi

From Thisinh ts

Join Nganh ng on ts.MaNganh = ng.MaNganh

Join Phongthi pt on ts.SoPhong = pt.SoPhong

Join Diemthi dt on pt.DiemThiSo = dt.DiemThiSo

Order by dt.DiaChiDiemThi, pt.GhiChu, ts.HoTen;

Kết quả: 4 rows

		_			
	SoBD	HoTen	TenNganh	GhiChuPhongThi	DiaChiDiemThi
1	TS003	Phạm Văn Cường	Kế toán	Phòng thi đặc biệt	Trường PTTH Bùi Thị Xuân
2	TS004	Trần Thị Hạnh	Công nghệ thông tin	Phòng thi đặc biệt Thi Toán buổi sáng	Trường PTTH Lê Quý Đôn
3	TS002	Nguyễn Thị Bích	Cơ điện tử	Phòng thi đặc biệt	Trường PTTH Nguyễn Thị Minh Khai
4	TS001	Lê Văn An	Công nghệ thông tin	Phòng thi đặc biệt Thi Toán buổi sáng	Trường PTTH Nguyễn Thị Minh Khai

* Hãy liệt kê mã ngành, tên ngành và số lượng thí sinh của mỗi ngành có ít nhất một thí sinh đăng ký, rồi sắp xếp kết quả theo số lượng thí sinh giảm dần. (Truy vấn sử dụng group by)

Select ng.MaNganh, ng.TenNganh, count(ts.SoBD) as SoLuongThiSinh

From Nganh ng

JOIN Thisinh ts on ng.MaNganh = ts.MaNganh

Group by ng.MaNganh, ng.TenNganh

Having count(ts.SoBD) > 0

Order by SoLuongThiSinh desc;

Kết quả: 3 rows

	MaNganh	TenNganh	SoLuongThiSinh
1	01	Công nghệ thông tin	2
2	02	Cơ điện tử	1
3	03	Kế toán	1

* Cập nhật trường GhiChu thành Phòng thi nhiều ca cho tất cả các phòng thi xuất hiện từ 2 ca thi trở lên trong lịch thi.(Truy vấn sử dụng Subquery)

```
UPDATE Phongthi
SET GhiChu = N'Phòng thi nhiều ca'
WHERE SoPhong IN (
    SELECT SoPhong
    FROM Lichthi
    GROUP BY SoPhong
    HAVING
      COUNT(*) >= 2
Kết quả: 0 rows
   (1 row affected)
   Completion time: 2025-05-09T05:32:43.1400503+07:00
* Với mỗi ngành và mỗi môn thi, hãy đếm số thí sinh tham dự, rồi sắp xếp theo số
thí sinh giảm dần và tên ngành tăng dần. (Truy vấn GROUP BY)
SELECT
  ng.MaNganh,
  ng.TenNganh,
  mt.MaMT,
  mt.TenMT,
  COUNT(ts.SoBD) AS SoLuongThiSinh
FROM
 Thisinh AS ts
  JOIN Nganh AS ng ON ts.MaNganh = ng.MaNganh
 JOIN Lichthi AS 1 ON ts.SoPhong = 1.SoPhong
 JOIN Monthi AS mt ON l.MaMT
                                  = mt.MaMT
GROUP BY
  ng.MaNganh,
  ng.TenNganh,
  mt.MaMT.
  mt.TenMT
HAVING
  COUNT(ts.SoBD) > 0
ORDER BY
  SoLuongThiSinh DESC,
  ng.TenNganh
Kết quả: 4 rows
```

nNganh	MaMT	TenMT	SoLuongThiSinh
ing nghệ thông tin	M01	Toán	2
điện tử	M03	Hóa	1
ing nghệ thông tin	M02	Lý	1
toán	M04	Văn	1
j	điện tử ng nghệ thông tin	điện tử M03 ng nghệ thông tin M02	điện tử M03 Hóa ng nghệ thông tin M02 Lý

* Liệt kê Số báo danh và Họ tên của tất cả thí sinh thuộc ngành có số lượng thí sinh lớn nhất. (Truy vấn SUB QUERY)

```
SELECT
 ts.SoBD,
 ts.HoTen
FROM
 Thisinh AS ts
WHERE
 ts.MaNganh = (
   SELECT TOP 1
      MaNganh
    FROM
      Thisinh
    GROUP BY
      MaNganh
    ORDER BY
     COUNT(*) DESC
ORDER BY
 ts.HoTen;
Kết quả: 2 rows
     SoBD
           HoTen
```

Phần B: Chuẩn hoá dữ liệu

Câu 1: Cho lược đồ CSDL

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

 $F = \{ \text{TENTAU} \rightarrow \text{LOAITAU} \; ; \; \text{MACHUYEN} \rightarrow \text{TENTAU}, \; \text{LUONGHANG}; \;$

TENTAU,NGAY → BENCANG, MACHUYEN}

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

Bài làm

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

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

MACHUYEN → TENTAU, LUONGHANG

 $TENTAU,NGAY \rightarrow BENCANG, MACHUYEN$ }

a) Tìm tập phủ tối thiểu của F:

Đặt TENTAU: **A**, LOAITAU: **B**, MACHUYEN: **C**, LUONGHANG:**D**, BENCANG: **E**, NGAY: **G**

- \rightarrow Q(A,B,C,D,E,G)
- \rightarrow **F** = { A \rightarrow B ; C \rightarrow AD ; AG \rightarrow EC }
- Bước 1: Phân tích vế phải của phụ thuộc hàm:

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

- Bước 2: Loại bỏ thuộc tính vế trái dư thừa:
 - $X\acute{e}t AG \rightarrow E$:
 - Loại A, G⁺ = G, không chứa E => không loại được A
 - Loai G, A⁺ = AB, không chứa E => không loai được G
 - Phụ thuộc hàm không dư thừa
 - Xét AG→C:
 - o Loại A, G⁺ = G, không chứa C => không loại được A
 - o Loại G, A+ = AB, không chứa C => không loại được G
 - Phụ thuộc hàm không dư thừa
 - $F = \{AG \rightarrow E; AG \rightarrow C; A \rightarrow B; C \rightarrow A; C \rightarrow D\}$
- Bước 3: Loại bỏ dư thừa phụ thuộc hàm:
 - Xét $A \rightarrow B : A^+ = A$, không chứa $B \Rightarrow$ không loại
 - Xét C→A : C+ = CD, không chứa A => không loại
 - Xét C→D: C+ = CAB, không chứa D => không loại
 - $F = \{ AG \rightarrow E ; AG \rightarrow C ; A \rightarrow B ; C \rightarrow A ; C \rightarrow D \}$
 - Vây phủ tối thiểu của F = { TENTAU,NGAY → BENCANG

TENTAU,NGAY → MACHUYEN

TENTAU → LOAITAU

MACHUYEN → TENTAU

MACHUYEN → LUONGHANG

}

b) Tìm tất cả các khóa của Q

Ta có:

- $\mathbf{Q}(A,B,C,D,E,G)$
- $\mathbf{F} = \{ A \rightarrow B ;$

 $C \rightarrow AD$;

 $AG \rightarrow EC$ }

Xét tập nguồn: $N = G \Rightarrow N^+ = G^+ = G$, vì N^+ khác Q^+ nên G không phải là khóa.

Xét tập trung gian: TG = AC => các tập con khác rỗng của tập trung gian là { A; C; AC }

Ta có bảng:

$N \cup X_i$	$(N \cup X_i)^+$	$(N \cup X_i)^+ = Q^+$
GA	GAECBD	Đúng
GC	GCADBE	Đúng
GAC	GACEDB	Đúng
GUÐ	G	Sai

Vậy ta thu được hai khóa A và C chính là **TENTAU** và **MACHUYEN** là tất cả khóa của **Q**

Câu 2: Q(A,B,C,D,E,G)

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

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

Bài làm

F={
$$AB \rightarrow C$$
;
 $C \rightarrow A$;
 $BC \rightarrow D$;
 $ACD \rightarrow B$;
 $D \rightarrow EG$;

 $BE \rightarrow C$;

$$CG \rightarrow BD$$
;
 $CE \rightarrow AG$ }
 $X = \{B,D\} => X^{+} = (BD)^{+} = \{B,D,E,G,C,A\}$
 $Y = \{C,G\} => Y^{+} = (CG)^{+} = \{C,G,A,B,D,E\}$

Câu 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 $AB \rightarrow GH$

<u>Bài làm</u>

 $AB \rightarrow E$ (giả thiết)

 $E \rightarrow G \Rightarrow AB \rightarrow G$ (suy ra từ 1 và F)

 $AB \rightarrow E \text{ và } BE \rightarrow I \text{ (mà BE có từ } AB \text{ và } AB \rightarrow E \Rightarrow BE)$

 \Rightarrow AB \rightarrow I

 $G, I \rightarrow H \text{ mà AB} \rightarrow G \text{ (bước 2) và AB} \rightarrow I \text{ (bước 3)}$

 \Rightarrow AB \rightarrow GH

Kết luân: Đúng, AB → GH được chứng minh.

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

Chứng minh $AB \rightarrow E$ và $AB \rightarrow G$

Bài làm

Chứng minh $AB \rightarrow E$:

 $AB \rightarrow C$ (giả thiết)

 $B \rightarrow D$ (giả thiết) $\Rightarrow AB \rightarrow D$

 $AB \rightarrow C, D \Rightarrow AB \rightarrow CD$

 $CD \rightarrow E \Rightarrow AB \rightarrow E$

Chứng minh $AB \rightarrow G$:

 $AB \rightarrow C \text{ và } AB \rightarrow D \Rightarrow AB \rightarrow CD$

 $CD \rightarrow E \Rightarrow AB \rightarrow E$

 $AB \rightarrow E \text{ và } AB \rightarrow C \Rightarrow AB \rightarrow CE$

 $CE \rightarrow GH \Rightarrow AB \rightarrow GH$

Từ đó \Rightarrow AB \rightarrow G

Kết luận: Đúng, $AB \rightarrow E$ và $AB \rightarrow G$ được chứng minh.

Câu 4: Câu hỏi: Trong các phụ thuộc hàm sau, PTH nào không thỏa?

Α	В	С	D
x	u	x	Υ
y	x	z	X
Z	у	у	y
у	Z	w	Z

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

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

<u>Bài làm</u>

1. $A \rightarrow B$:

$$A = x \rightarrow B = u$$

 $A = y \rightarrow B = x$, z (2 giá trị khác nhau)

- $A = z \rightarrow B = y$
- ⇒ Không thỏa
- 2. A→C:
- $A = x \rightarrow C = x$
- $A = y \rightarrow C = z$, w (2 giá trị khác nhau)
- $A = z \rightarrow C = y$
- ⇒ Không thỏa
- 3. $B \rightarrow A$:
- $B = u \rightarrow A = x$
- $B = x \rightarrow A = y$
- $B = y \rightarrow A = z$
- $B = z \rightarrow A = y$
- ⇒ Mỗi B ánh xạ duy nhất đến A
- ⇒ Thỏa
- 4. $C \rightarrow D$:
- $C = x \rightarrow D = Y$
- $C = z \rightarrow D = x$
- $C = y \rightarrow D = y$
- $C = w \rightarrow D = z$
- ⇒ Mỗi giá trị C ánh xạ duy nhất đến D
- ⇒ Thỏa
- 5. D \rightarrow C:
- $D = Y \rightarrow C = x$
- $D = x \rightarrow C = z$
- $D = y \rightarrow C = y$
- $D = z \rightarrow C = w$
- ⇒ Mỗi D ánh xạ duy nhất đến C
- ⇒ Thỏa
- 6. D \rightarrow A:
- $D = Y \rightarrow A = x$
- $D = x \rightarrow A = y$
- $D = y \rightarrow A = z$
- $D = z \rightarrow A = y$
- ⇒ Mỗi giá trị D ánh xạ duy nhất đến A
- ⇒ Thỏa
- Kết luân chính xác:
- Chỉ có 2 PTH không thỏa là:
- $A \rightarrow B$
- $A \rightarrow C$

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

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

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

<u>Bài làm</u>

Vế trái ta có: STOCK, INVESTOR, BROKER

Vế phải ta có: DIVIDENT, BROKER, QUANTITY, OFFICE

 \Rightarrow TN = { STOCK, INVESTOR}

 \Rightarrow TG = { BROKER}

	,			
X_{i}	$(TN \cup X_i)$	$(TN \cup X_i)^+$	Siêu khoá	Khoá
Ø	STOCK, INVESTOR	STOCK, INVESTOR, DIVIDENT, BROKER, QUANTITY, OFFICE	STOCK, INVESTOR	STOCK, INVESTOR
BROKER	STOCK, INVESTOR, BROKER	STOCK, INVESTOR, DIVIDENT, BROKER, QUANTITY, OFFICE	STOCK, INVESTOR, BROKER	

=> Khoá là STOCK, INVESTOR

Câu 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

<u>Bài làm</u>

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 \rightarrow G: CS xác định duy nhất G.
- f5: HS \rightarrow R: HS xác đinh duy nhất R.

Xác định các thuộc tính phụ thuộc:

- T phụ thuộc vào C (f1: $C \rightarrow T$).
- S phu thuộc vào C (f4: CS \rightarrow G, suy ra CS \rightarrow CSG, suy ra CS \rightarrow C).

Loai bỏ các phu thuộc hàm thừa:

- f2: Do C \rightarrow T và HR \rightarrow C, ta có thể suy ra HR \rightarrow T. Do đó, f2 là phụ thuộc hàm thừa.
- f5: Do HT \rightarrow R và HS \rightarrow T, ta có thể suy ra HS \rightarrow R. Do đó, f5 là phụ thuộc hàm thừa.

Sau khi loại bỏ các phụ thuộc hàm thừa, 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 vị pham 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.

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

Câu 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

<u>Bài làm</u>

Vế trái A;C;E

Vế Phải E;D;DH

Vì B không nằm trong hai vế trái và phải => B là TN

 \Rightarrow TN: A,C,B

TG: E

$Xi \cup TN$	$(Xi \cup TN) +$	Siêu khóa	Khóa
ACB	ABCDEH = R +	ACB	СВ
ACBE	ABCDEH = R +	ACBE	

=> K = { A; B; C} Là khóa duy nhất của Q.

Câu 8: Q(A,B,C,D) F={AB \rightarrow C; D \rightarrow B; C \rightarrow ABD} Hãy tìm tất cả các khóa của Q TN = {Ø}

 $TG = \{ABCD\}$

Xi	TN ∪ Xi	(TN ∪ Xi) ⁺	Siêu khóa	Khóa
Ø	Ø	Ø	Sica miou	11100
A	A	A		
В	В	В		
С	С	CABD = Q	С	С
D	D	DB		
AB	AB	ABCD = Q	AB	AB
AC	AC	ACBD = Q	AC	AC
AD	AD	ABDC = Q	AD	AD
BC	BC	BCAB = Q	BC	BC
BD	BD	BD		
CD	CD	CDAB = Q	CD	CD
ABC	ABC	ABCD = Q	ABC	
ABD	ABD	ABDC = Q	ABD	
ACD	ACD	ACDB = Q	ACD	
BCD	BCD	BCDA = Q	BCD	
ABCD	ABCD	ABCD = Q	ABCD	

Khóa: C, AB, AC, AD, BC, CD

Câu 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.

<u>Bài làm</u>

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

1. Tâp BE+:

 $BE \rightarrow C(1) \rightarrow th\hat{e}m C$

```
C \rightarrow A(2) \rightarrow \text{thêm } A
AB \rightarrow C (đã có A, B) \rightarrow thêm C (đã có)
BC \rightarrow D(B,C) \rightarrow th\hat{e}m D
D \rightarrow EG \rightarrow th\hat{e}m E, G
CG \rightarrow BD (có C, G) \rightarrow thêm B, D (đã có)
CE \rightarrow G (coc C, E) \rightarrow G (dacoc)
\rightarrow BE<sup>+</sup> = {A, B, C, D, E, G} = Q
BE là một khóa
2. Tập CE+:
CE \rightarrow G \rightarrow thêm G
C \rightarrow A \rightarrow \text{thêm } A
CG \rightarrow BD (có C, G) \rightarrow thêm B, D
D \rightarrow EG \rightarrow th\hat{e}m E, G
 → Ta đã có: C,E,G,A,B,D
\rightarrow CE<sup>+</sup> = {A, B, C, D, E, G} = Q
CE là một khóa
3. Tập CG<sup>+</sup>:
CG \rightarrow BD \rightarrow th\hat{e}m B, D
C \rightarrow A \rightarrow \text{thêm } A
D \rightarrow EG \rightarrow th\hat{e}m E, G
 \rightarrow CG<sup>+</sup> = {A, B, C, D, E, G} = Q
CG là một khóa
4. Thử BC+:
BC \rightarrow D
C \rightarrow A
D \rightarrow EG
 \rightarrow BC<sup>+</sup> = {B, C, D, E, G, A} = Q
BC cũng có bao đóng băng Q
Nhưng không tối thiểu
B,C \supseteq BE, mà BE là khóa \rightarrow BC không tối thiểu\rightarrow không phải khóa
5. Thử AB+:
AB \rightarrow C
C \rightarrow A
BC \rightarrow D
D \rightarrow EG
 \rightarrow AB<sup>+</sup> = {A, B, C, D, E, G} \rightarrow đů
Nhưng AB \supseteq BE \rightarrow không tối thiểu \rightarrow không là khóa
6. Thử ACD+:
ACD \rightarrow B
B,C \rightarrow D
D \rightarrow EG
 \rightarrow ACD<sup>+</sup> = d\mathring{u}
ACD \supseteq CE (vì A được từ C, C,E là khóa) \rightarrow không tối thiểu
7. Thử các tập khác nhỏ hơn 2 thuộc tính:
```

 $A^+: A \rightarrow không có gì$ $B^+: B \rightarrow không cógì$ $C^+: C \to A$

 $D^+: D \rightarrow E,G$

 $E^+: E \rightarrow không có gì$

 $G^+: G \rightarrow không có gì$

→ Không có tập nào trong số này sinh ra toàn bộ Q

=> Khoá: BE, CE, CG

Câu 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}

Bài làm

AB → C phụ thuộc hàm đầy đủ

 $BE \to C$ phụ thuộc hàm đầy đủ $BC \to D$ phụ thuộc hàm đầy đủ $CG \to BD$ phụ thuộc hàm đầy đủ

ACD → B phụ thuộc hàm đầy đủ

CE → AG phụ thuộc hàm đầy đủ

Phân rã vế phải.

$$F = \{AB \xrightarrow{} C, C \xrightarrow{} A, BC \xrightarrow{} D, ACD \xrightarrow{} B, D \xrightarrow{} E, D \xrightarrow{} G, BE \xrightarrow{} C, CG \xrightarrow{} B, CG \xrightarrow{} D, CE \xrightarrow{} A, CE \xrightarrow{} G\}$$

+) Với AB → C

-
$$F \setminus (AB \to C)$$
: Ta có $AB^+_{F \setminus (AB \to C)} = AB$, $C \notin AB^+_{F \setminus (AB \to C)}$

Nên $AB \rightarrow C$ là không dư thừa.

+) Với C → A

-
$$F \setminus (C \to A)$$
: Ta có $C^+_{F \setminus (C \to A)} = C$, $A \notin C^+_{F \setminus (C \to A)}$

Nên $C \rightarrow A$ là không dư thừa.

+) BC \rightarrow D

-
$$F \setminus (BC \to D)$$
: Ta có $BC^+_{F \setminus (BC \to D)} = BCA$, $D \notin BC^+_{F \setminus (BC \to D)}$

Nên BC \rightarrow D là không dư thừa.

+) Với ACD → B

-
$$F \setminus (ACD \to B)$$
: Ta có $ACD_{+F \setminus (ACD \to B)} = ACDEGB$, $B \in ACD^{+F \setminus (ACD \to B)}$

Nên loại ACD → B

+) Với D \rightarrow E

-
$$F \setminus (D \to E)$$
: Ta có $D^+_{F \setminus (D \to E)} = DG$, $E \notin D^+_{F \setminus (D \to E)}$

Nên D \rightarrow E là không dư thừa.

+) Với D \rightarrow G

-
$$F \setminus (D \to G)$$
: Ta có $D^+_{F \setminus (D \to G)} = DE$, $G \notin D^+_{F \setminus (D \to G)}$

Nên $D \rightarrow G$ là không dư thừa.

+) Với BE → C

-
$$F \setminus (BE \to C)$$
: Ta có $BE^+ \ _{F \setminus (BE \to C)} = BE$, $C \notin BE^+ \ _{F \setminus (BE \to C)}$

Nên BE \rightarrow C là không dư thừa.

+) Với CG → B

-
$$F \setminus (CG \rightarrow B)$$
: Ta có $CG^+ _{F \setminus (CG \rightarrow B)} = CGADBF$, $B \in CG^+ _{F \setminus (CG \rightarrow B)}$

Nên loại $CG \rightarrow B$.

+) Với CG → D

-
$$F \setminus (CG \rightarrow D)$$
: Ta có $CG^+_{F \setminus (CG \rightarrow D)} = CGA$, $D \notin CG^+_{F \setminus (CG \rightarrow D)}$

Nên $CG \rightarrow D$ là không dư thừa.

+) Với CE → A

-
$$F \setminus (CE \rightarrow A)$$
: Ta có $CE^+_{F \setminus (CE \rightarrow A)} = CEA$, $A \in CE^+_{F \setminus (CE \rightarrow A)}$

Nên loại $CE \rightarrow A$.

+) Với $CE \rightarrow G$

-
$$F \setminus (CE \rightarrow G)$$
: Ta có $CE^+_{F \setminus (CE \rightarrow G)} = CEA$, $G \notin CE^+_{F \setminus (CE \rightarrow G)}$

Nên $CE \rightarrow G$ là không dư thừa.

Vậy PTT(F) = { AB
$$\rightarrow$$
 C, C \rightarrow A, BC \rightarrow D, D \rightarrow E, D \rightarrow G, BE \rightarrow C, CG \rightarrow D, CE \rightarrow G }.

b) Q(A,B,C)

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

Bài làm

Để xác định phủ tối thiểu của các tập phụ thuộc hàm F, ta sử dụng thuật toán Armstrong để loại bỏ các phụ thuộc hàm dư thừa.

Bước 1: Tìm tập đóng F⁺ của F

Thêm các phụ thuộc hàm dư thừa vào F:

B→A: thêm A→B vào F

 $C \rightarrow B$: thêm $B \rightarrow C$ vào F Các phụ thuộc hàm mới: $A \rightarrow B, A \rightarrow C, B \rightarrow A, C \rightarrow A, B \rightarrow C, A > B, B \rightarrow C$

Tìm tập đóng của F⁺ bằng cách thêm các phụ thuộc hàm mới vào F cho đến khi không có phụ thuộc nào thêm được nữa:

 $A^+ = \{A,B\}$ (với phụ thuộc hàm $A \rightarrow B$)

 $B^+ = \{A,B,C\}$ (với phụ thuộc hàm $B \rightarrow C$)

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

Tập đóng F^+ của F là $\{A,B,C,A\rightarrow B,B\rightarrow C\}$ (các phụ thuộc hàm còn lại có thể được suy ra từ này)

Bước 2: Loại bỏ các phụ thuộc hàm dư thừa

Bỏ các phần tử không cần thiết khỏi các phụ thuộc hàm:

A→B: loại bỏ B

B→C: loại bỏ C

Các phụ thuộc hàm mới: A→B

Tập phụ thuộc hàm mới là $F'=\{A\rightarrow B\}$. Đây là phủ tối thiểu của F vì các phụ thuộc hàm còn lại có thể được suy ra từ phụ thuộc hàm duy nhất trong F'.

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

a) Q1(ABCDEGH)

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

b) Q2(ABCSXYZ)

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

c) Q3(ABCDEGHIJ)

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

d) Q4(ABCDEGHIJ)

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

Bài làm

a)

Bước 1: Phân rã

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

```
- Xét: AB→C:
        Nếu bỏ A: \{B\}+=B không chứa C \Rightarrow A dư thừa
        Nếu bỏ B: \{A\}+ = AH không chứa C => B dư thừa
- Xét: BC→D:
        Nếu bỏ B: \{C\}+ = C không chứa D => B dư thừa
        Nếu bỏ C: \{B\}+ = B không chứa D => C dư thừa
Vây F2 = \{A \rightarrow H, AB \rightarrow C, BC \rightarrow D, G \rightarrow B\}
Bước 3: Loại bỏ phủ tối thiểu dư thừa:
Nếu xóa A→H khỏi F2 thì:
        \{A\}^+ = A không chứa H = > A \rightarrow H không dư thừa
        Nếu xóa AB→C khỏi F2 thì:
        \{AB\}^+ = ABH \text{ không chứa } C \implies AB \rightarrow C \text{ không dư thừa}
Nêu xóa BC→D khỏi F2 thì:
        \{BC\}^+ = BC \text{ không chứa } D => BC \rightarrow D \text{ không dư thừa}
Nếu xóa G→B khỏi F2 thì:
        \{G\}^+ = G \text{ không chứa B } \Longrightarrow G \longrightarrow B \text{ không dư thừa}
Kết luận: F tối thiểu = \{A \rightarrow H, AB \rightarrow C, BC \rightarrow D, G \rightarrow B\}
Bước 1: Phân rã
        F1 = \{S \rightarrow A, AX \rightarrow B, S \rightarrow B, BY \rightarrow C, CZ \rightarrow X\}
Bước 2: Loai bỏ vế trái dư thừa: -
- Xét: AX→B:
        Nếu bỏ A: \{X\}^+ = X không chứa B => A dư thừa
        Nếu bỏ X: \{A\}^+ = A không chứa B \Rightarrow X dư thừa
- Xét: BY→C:
        Nếu bỏ B: \{Y\}^+ = Y không chứa C => B dư thừa
        Nếu bỏ Y: \{B\}^+ = B không chứa C \Rightarrow Y dư thừa
- Xét: CZ→X:
        Nếu bỏ C: \{Z\}^+ = Z không chứa X => C dư thừa
        Nếu bỏ Z: \{C\}^+ = C không chứa X \Rightarrow Z dư thừa
V_{ay} F2 = \{S \rightarrow A, AX \rightarrow B, S \rightarrow B, BY \rightarrow C, CZ \rightarrow X\}
Bước 3: Loại bỏ phủ tối thiểu dư thừa:
Nếu xóa S→A khỏi F2 thì:
        \{S\}^+ = SB không chứa A \Rightarrow S \rightarrow A không dư thừa
Nếu xóa AX \rightarrow B khỏi F2 thì:
        \{AX\}^+ = AX không chứa B \Rightarrow AX \rightarrow B không dư thừa
Nếu xóa S→B khỏi F2 thì:
        \{S\}^+ = SA không chứa B \Rightarrow S \rightarrow B không dư thừa
Nếu xóa BY→C khỏi F2 thì:
        \{BY\}^+=BY không chứa C \Rightarrow BY \rightarrow C không dư thừa
Nêu xóa CZ \rightarrow X khỏi F2 thì:
        \{CZ\}^+ = CZ không chứa X \Longrightarrow CZ \longrightarrow X không dư thừa
Kết luân: F tối thiếu = \{S \rightarrow A, AX \rightarrow B, S \rightarrow B, BY \rightarrow C, CZ \rightarrow X\}
Bước 1: Phân rã
```

Bước 2: Loại bỏ về trái dư thừa:

```
F1 = \{BG \rightarrow D, G \rightarrow J, AI \rightarrow C, CE \rightarrow H, BD \rightarrow G, JH \rightarrow A, D \rightarrow I\}
Bước 2: Loại bỏ vế trái dư thừa:
- Xét: BG→D:
        Nếu bỏ B: \{G\}^+ = GJ không chứa D => B dư thừa
        Nếu bỏ G: \{B\}^+ = B không chứa D \Rightarrow G dư thừa
- Xét: AI→C:
        Nếu bỏ A: \{I\}^+ = I không chứa C \Rightarrow A dư thừa
        Nếu bỏ I: \{A\}^+ = A không chứa C \Rightarrow I dư thừa
- Xét: CE→H:
        Nếu bỏ C: \{E\}^+ = E không chứa H => C dư thừa
        Nếu bỏ E: \{C\}^+ = C không chứa H => E dư thừa
- Xét: BD→G:
        Nếu bỏ B: \{D\}^+ = DI không chứa G \Rightarrow B dư thừa
        Nếu bỏ D: \{B\}^+ = B không chứa G \Rightarrow D dư thừa
- Xét: JH→A:
        Nếu bỏ J: \{H\}^+ = H không chứa A \Rightarrow J dư thừa
        Nếu bỏ H: \{J\}+ = J không chứa A => H dư thừa
V_{ay} F2 = \{BG \rightarrow D, G \rightarrow J, AI \rightarrow C, CE \rightarrow H, BD \rightarrow G, JH \rightarrow A, D \rightarrow I\}
Bước 3: Loai bỏ PTH dư thừa:
Nếu xóa BG→D khỏi F2 thì:
         \{BG\}^+ = BGJ \text{ không chứa } D \Longrightarrow BG \longrightarrow D \text{ không dư thừa}
Nếu xóa G→J khỏi F2 thì:
         \{G\}^+ = G không chứa J \Rightarrow G \rightarrow J không dư thừa
Nếu xóa AI→C khỏi F2 thì:
         \{AI\}^+ = AI \text{ không chứa } C \Longrightarrow AI \longrightarrow C \text{ không dư thừa}
Nếu xóa CE→H khỏi F2 thì:
         \{CE\}^+ = CE \text{ không chứa H} => CE \rightarrow H \text{ không dư thừa}
Nếu xóa BD→G khỏi F2 thì:
         \{BD\}^+ = BDI \text{ không chứa } G \Longrightarrow BD \longrightarrow G \text{ không dư thừa}
Nếu xóa JH→A khỏi F2 thì:
         {JH}<sup>+</sup> = JH không chứa A => JH→A không dư thừa
Nếu xóa D→I khỏi F2 thì:
         \{D\}^+ = D không chứa I \Rightarrow D \rightarrow I không dư thừa
Kết luận: F tối thiểu = { BG\rightarrowD, G\rightarrowJ, AI\rightarrowC, CE\rightarrowH, BD\rightarrowG, JH\rightarrowA, D\rightarrowI }
d)
Bước 1: Phân rã
        F1 = \{BH \rightarrow I, GC \rightarrow A, I \rightarrow J, AE \rightarrow G, D \rightarrow B, I \rightarrow H\}
Bước 2: Loai bỏ vế trái dư thừa:
- Xét: BH→I:
        Nếu bỏ B: \{H\}^+ = H không chứa I \Rightarrow B dư thừa
        Nếu bỏ H: \{B\}^+ = B không chứa I \Rightarrow H dư thừa
- Xét: GC→A:
        Nếu bỏ G: \{C\}^+ = C không chứa A => G dư thừa
        Nếu bỏ C: \{G\}^+ = G không chứa A \Rightarrow C dư thừa
- Xét: AE→G:
        Nếu bỏ A: \{E\}^+ = E không chứa G \Rightarrow A dư thừa
```

```
V_{ay} F2 = \{BH \rightarrow I, GC \rightarrow A, I \rightarrow J, AE \rightarrow G, D \rightarrow B, I \rightarrow H\}
Bước 3: Loai bỏ PTH dư thừa:
Nếu xóa BH→I khỏi F2 thì:
         {BH}+=BH không chứa I => BH→I không dư thừa
Nếu xóa GC→A khỏi F2 thì:
         \{GC\}^+ = GC \text{ không chứa } A \Longrightarrow GC \longrightarrow A \text{ không dư thừa}
Nếu xóa I→J khỏi F2 thì:
         \{I\}^+ = IH \text{ không chứa } J \Longrightarrow I \longrightarrow J \text{ không dư thừa}
Nếu xóa AE→G khỏi F2 thì:
         \{AE\}^+ = AE \text{ không chứa } G \Longrightarrow AE \longrightarrow G \text{ không dư thừa}
Nếu xóa D→B khỏi F2 thì:
         \{D\}^+ = D không chứa B \Rightarrow D \rightarrow B không dư thừa
Nếu xóa I→H khỏi F2 thì:
         \{I\}^+ = IJ \text{ không chứa } H \Longrightarrow I \longrightarrow H \text{ không dư thừa}
Kết luận: F tối thiểu = { BH\rightarrowI, GC\rightarrowA, I\rightarrowJ, AE\rightarrowG, D\rightarrowB, I\rightarrowH }
Bài tập tổng hợp
Câu 1: Xác định dạng chuẩn của các lược đồ quan hệ
a) O(ABCDEG)
F = \{A \rightarrow BC, C \rightarrow DE, E \rightarrow G\}
                                                   Bài làm
1. Kiểm tra khóa
Tính bao đóng A<sup>+</sup>:
A \rightarrow BC
C \rightarrow DE
E \rightarrow G
\Rightarrow A<sup>+</sup> = {A, B, C, D, E, G} = toàn bộ Q
→ A là khóa
2. Dang chuẩn:
Có phụ thuộc không đơn thuộc tính bên phải: A \rightarrow BC, C \rightarrow DE
→ Không đat 2NF
→ Không đat 3NF hoặc BCNF nếu chưa tách
⇒ Dạng chuẩn: 1NF
b) Q(ABCDEFGH)
F = \{C \rightarrow AB, D \rightarrow E, B \rightarrow G\}
                                                   Bài làm
1. Kiểm tra khóa:
Thử CD+:
C \rightarrow AB
D \rightarrow E
B \rightarrow G
\rightarrow CD<sup>+</sup> = {A, B, C, D, E, G} (thiếu F, H)
→ Không có thông tin để tìm khóa chính xác
→ Giả sử C không là khóa
```

Nếu bỏ E: $\{A\}^+ = A$ không chứa $G \Rightarrow E$ dư thừa

2. Dạng chuẩn:

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

Phụ thuộc không đầy đủ khóa chính → cũng không đạt 3NF

- ⇒ Dạng chuẩn: 1NF
- c) Q(ABCDEFGH)

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

Bài làm

1. Tìm khóa:

Thử AHD+:

 $A \rightarrow BC$

 $D \rightarrow E$

 $H \rightarrow G$

- \rightarrow AHD⁺ = {A, B, C, D, E, H, G} (thiếu F)
- ightarrow Không bao toàn bộ Q ightarrow Không đủ tìm khóa chính xác
- 2. Dạng chuẩn:

Tất cả về trái là thuộc tính đơn \rightarrow đạt 2NF

Nhưng nếu A, D, H không là khóa → vi phạm BCNF

⇒ Dạng chuẩn: 2NF

d) Q(ABCDEG)

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

Bài làm

1. Tìm khóa:

Thử GBD+:

 $G \rightarrow A$

 $A + B \rightarrow C$

 $ABD \rightarrow E$

 $C \rightarrow B$

$$\rightarrow$$
 GBD⁺ = {A, B, C, D, E, G} = Q

- → GBD là khóa
- 2. Dạng chuẩn:

Phụ thuộc $C \rightarrow B$: C không là siêu khóa \rightarrow vi phạm BCNF

- ⇒ Dạng chuẩn: 2NF
- e) Q(ABCDEFGH)

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

Bài làm

1. Phân tích:

Vế trái của nhiều phu thuộc là tổ hợp không phải khóa

Ví dụ: $H \rightarrow I$ nếu H không là khóa \rightarrow vi phạm BCNF

→ Các về phải cũng không đơn → không đạt 2NF

⇒ Dang chuẩn: 1NF

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

Bài làm

$$Q(C,S,Z) F=\{CS \rightarrow Z$$

$$Z \rightarrow C$$

$$TN = \{S\} TG = \{C,Z\} = X_i$$

Xi	Xi ∪ TN	(Xi ∪ TN)+	Khóa
О	S	S	/
С	CS	CSZ	CS
Z	ZS	ZSC	ZS
CZ	CZS	CZS	/

Khóa là CS,ZC.

Đạt dạng chuẩn 3 vì Z, C là thuộc tính khóa.

Câu 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}

Xác định dạng chuẩn cao nhất của Kehoach

Bài làm

- 1. Kiểm tra 1NF :Quan hệ Kehoach đã ở dạng chuẩn 1NF vì không có thuộc tính lặp và mỗi cột chỉ chứa giá trị đơn trị.
- 2. Kiểm tra 2NF:
- Xác định các khóa chính của quan hệ: Từ tập phụ thuộc hàm, ta thấy rằng tập {NGAY, GIO, PHONG} là một khóa chính vì nó xác định duy nhất các thuộc tính còn lại.
- Kiểm tra phụ thuộc hàm không đầy đủ vào khóa: Không có phụ thuộc hàm nào không đầy đủ vì các thuộc tính của khóa chính không bị loại bỏ.
- 3. Kiểm tra 3NF (Dạng chuẩn thứ ba):

Quan hệ không đạt chuẩn 3NF vì có phụ thuộc bắc cầu: MONHOC -> GIAOVIEN, trong đó MONHOC không phải là khóa chính.

Kết luận:

Lược đồ quan hệ Kehoach ở dạng chuẩn cao nhất là 2NF, vì không thỏa mãn điều kiên của 3NF.

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

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

 $C = \left\{Q_1\left(A,\,C,\,D\right);\,Q_2\left(B,\,D\right)\right\}$

a) Xác định các F_i (những phụ thuộc hàm F được bao trong Q_i).

<u>Bài làm</u>

- Q1 (A, C, D)

A -> B không bao trong Q1 vì B không thuộc lược đồ của Q1

 $B -\!\!> C$ không bao trong Q1 vì B không thuộc lược độ của Q1

D -> B không bao trong Q1 vì B không thuộc lược đồ của Q1

=> F1 = Ø vì không có phụ thuộc hàm nào trong F hợp lệ trong Q1 - Q2 (B, D)

A -> B không bao trong Q2 vì A không thuộc lược đồ của Q2

B -> C không bao trong Q2 vì C không thuộc lược đồ của Q2

D -> B bao trong Q2 vì cả D và B đều thuộc lược đồ của Q2

 $=> F2 = \{ D -> B \}$

Vậy: các phụ thuộc hàm được bao trong các quan hệ con Q1 và Q2 là:

Q1 (A, C, D): không có phu thuộc hàm nào

Q2 (B, D): D -> B

Câu 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

$$EK^{+} = \{E, K\}$$

$$\mathbf{E} \to \mathbf{C} \Rightarrow \mathrm{E}\mathrm{K}^+ \supseteq \{\mathrm{C}\}$$

$$\rightarrow$$
 EK⁺ = {E, K, C}

$$\mathbf{C} \to \mathbf{D} \Rightarrow \mathrm{E}\mathrm{K}^+ \supseteq \{\mathrm{D}\}$$

$$EK^{+} = \{E, K, C, D\}$$

$$\mathbf{E} \to \mathbf{G} \Rightarrow \mathrm{E}\mathrm{K}^+ \supseteq \{\mathbf{G}\}$$

$$\rightarrow$$
 EK⁺ = {E, K, C, D, G}

$CK \rightarrow H$

$$\rightarrow$$
 CK = {C, K} \subseteq EK⁺ \Rightarrow EK⁺ \supseteq {H}

$$\rightarrow$$
 EK⁺ = {E, K, C, D, G, H}

Từ bao đóng \Rightarrow EK \rightarrow D và EK \rightarrow H

 \Rightarrow EK \rightarrow DH được suy diễn từ F

b) Tìm tất cả các khóa của Q.

 $TN = \{K\}$

 $TG = \{CE\}$

Xi	TN ∪ Xi	(TN ∪ Xi) ⁺	Siêu khóa	Khóa
Ø	K	K		
С	CK	CKHDEG = Q	CK	СК
Е	EK	EKCGHD = Q	EK	EK
CE	CEK	CEKHDG = Q	CEK	

Khóa là CK, EK

c) Xác định dạng chuẩn của Q.

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

Khóa: CK, EK

Thuộc tính không khóa DGH

* Xét dạng chuẩn BCNF:

 $C \rightarrow D$; $E \rightarrow C$; $E \rightarrow G$: vi phạm chuẩn BCNF do vế trái không phải là siêu khóa => Lược đồ Q không đạt chuẩn BCNF

* Xét dạng chuẩn 3NF:

 $C \rightarrow D$; $E \rightarrow G$: vi phạm chuẩn 3NF do vế trái không phải là siêu khóa và vế phải không phải là thuộc tính của khóa

* Xét dang chuẩn 2NF:

 $C \rightarrow D$: C là một phần của khóa CK, và D là thuộc tính không khóa. Tuy nhiên, D phụ thuộc vào một phần khóa => Vi phạm 2NF

=> Vây dang chuẩn cao nhất của Q là 1NF

Câu 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+

- Tìm bao đóng D+

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

 $f_3: D \rightarrow M \Rightarrow \text{thêm } M$

$$\rightarrow D^+ = \{DM\}$$

- Tìm bao đóng SD+

$$SD^+ = \{SD\}$$

 $f_2: SD \rightarrow M \Rightarrow thêm M$

 $f_3: D \to M \Rightarrow d\tilde{a} \text{ có rồi} \Rightarrow \text{không thêm gì nữa}$

$$\rightarrow$$
 SD⁺ = {SDM}

- Tìm bao đóng SI+

$$SI^+ = \{SI\}$$

 $f_1: SI \rightarrow D, M \Rightarrow \text{thêm D, M}$

f₃: $D \rightarrow M \Rightarrow M \text{ dã có}$

$$\rightarrow$$
 SI⁺ = {SIDM}

b) Tìm tất cả các khóa của Q

$$TN = \{SI\}$$

$$TG = \{D\}$$

Xi	TN ∪ Xi	(TN ∪ Xi) ⁺	Siêu khóa	Khóa
Ø	SI	SIDM = Q	SI	SI
D	DSI	SIDM = Q	DSI	

Khóa: SI

c) Tìm phủ tối thiểu của F

* Tách vế phải có 1 thuộc tính:

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

* Loại bỏ vế trái dư thừa:

- $X\acute{e}t SI \rightarrow D$:
 - \circ S⁺ = {S}=> Không chứa D thì I không dư thừa
 - o $I^+ = \{I\} \Longrightarrow$ Không chứa D thì S không dư thừa
- $X\acute{e}t SI \rightarrow M$:
 - \circ S⁺ = {S}=> Không chứa M thì I không dư thừa
 - \circ I⁺ = {I} => Không chứa M thì S không dư thừa
- $X\acute{e}t SD \rightarrow M$:
 - \circ S⁺ = {S}=> Không chứa M thì D không dư thừa
 - O $D^+ = \{DM\} \Rightarrow Ch\text{\'e}a M \text{ thì ta bo } S \text{ duoc}$
- + D→ M: Bỏ 1 pth này vì bị trùng lặp

$$\Rightarrow$$
 F = { SI \rightarrow D; SI \rightarrow M; D \rightarrow M}

* Loại phụ thuộc hàm dư thừa:

- Thử loại SI \rightarrow D, F = {SI \rightarrow M; D \rightarrow M}
 - $SI^+ = {SIM} => Không chứa D => Không loại SI \rightarrow D$
- Thử loại $SI \rightarrow M$, $F = \{SI \rightarrow D; D \rightarrow M\}$

$$SI^+ = {SIDM} => Chứa M => Loại SI \rightarrow M$$

Cập nhật lại $F = \{SI \rightarrow D; D \rightarrow M\}$

• Thử loại $D \rightarrow M$, $F = \{ SI \rightarrow D \}$

 $D^+ = \{D\} \Longrightarrow Không chứa M \Longrightarrow Không loại D \longrightarrow M$

Vậy phủ tối thiểu là Ftt = {SI → D; D→ M}

d) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Q

Khóa: SI

Thuộc tính không khóa: DM

* Tách vế phải thành 1 thuộc tính:

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

* Xét dạng chuẩn BCNF:

SD→ M; D→ M: vi phạm chuẩn BCNF do vế trái không phải là siêu khóa

=> Lược đồ Q không đạt chuẩn BCNF

* Xét dạng chuẩn 3:

SD→ M; D→ M: vi phạm chuẩn 3NF do vế trái không phải là siêu khóa và vế phải không phải là thuộc tính của khóa

=> Lược đồ Q không đạt chuẩn 3NF

* Xét dạng chuẩn 2:

SD → M: S là một phần của khóa SI, và M là thuộc tính không khóa. Tuy nhiên, M phụ thuộc vào một phần khóa => Vi phạm 2NF

=> Vậy dạng chuẩn cao nhất của Q là 1NF

Câu 7:

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

Bước 1: Tìm khóa

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

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

$$A \rightarrow B \Rightarrow \text{thêm } B \Rightarrow CA^+ = \{A, B, C, D\}$$

CA là khóa

Bước 2: Kiểm tra BCNF

CA → D: CA là khóa ⇒ thoả BCNF

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

Thuộc 3NF vì B là thuộc tính không khóa (xuất hiện trong RHS)

Không thuộc BCNF

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

Bước 1: Tìm khóa

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

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

$$SDI^+ = \{S, D, I\} \Rightarrow SD \rightarrow M \Rightarrow thêm M$$

$$\Rightarrow$$
 SDI⁺ = {S, D, I, M} = toàn bộ thuộc tính

SDI là khóa

Bước 2: Kiểm tra BCNF

 $SI \rightarrow D$: SI không là siêu khóa \Rightarrow vi phạm BCNF

SD → M: SD không là siêu khóa ⇒ vi phạm BCNF

Không thuộc BCNF

Không thuộc 3NF vì D và M không phải thuộc tính khóa, và SI, SD không là siêu khóa

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

Bước 1: Tìm khóa

 $NGP \rightarrow M \Rightarrow M \rightarrow GV$

 \Rightarrow NGP⁺ = {N, G, P, M, GV} = toàn bộ thuộc tính

NGP là khóa

Bước 2: Kiểm tra BCNF

NGP → M: NGP là khóa ⇒ thoả BCNF

 $M \rightarrow GV$: M không là siêu khóa \Rightarrow vi phạm BCNF

Thuộc 3NF vì GV là thuộc tính không khóa, và phụ thuộc có RHS là thuộc tính không khóa

Không thuộc BCNF

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

Bước 1: Tìm khóa

 $S^+ = \{S, N, D, T, X\} = toàn bộ thuộc tính$

S là khóa

Bước 2: Kiểm tra BCNF

Tất cả phụ thuộc đều có vế trái là khóa ⇒ thoả BCNF

Thuộc BCNF

Thuộc 3NF

MINH CHÚNG LÀM VIỆC NHÓM

