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



TIỂU LUẬN CUỐI KÌ MÔN : CƠ SỞ DỮ LIỆU ĐỀ TÀI : QUẢN LÝ BỆNH VIỆN

GIẢNG VIÊN : THS. NGUYỄN THỊ HOÀI

THS. LÊ HỮU HÙNG

LÓP: DHTMDT19C - 420300391603

NHÓM THỰC HIỆN: NHÓM 8

Danh sách sinh viên thực hiện

- 1. Nguyễn Thị Ngọc Ánh 23700721
- 2. Nguyễn Lê Hồng Kiều 23682791
- 3. Ngô Thị Ngọc Trâm 23674111
- 4. Ngô Thị Ngọc Trâm 23677821
- 5. Vũ Thị Quỳnh Trang -23700581

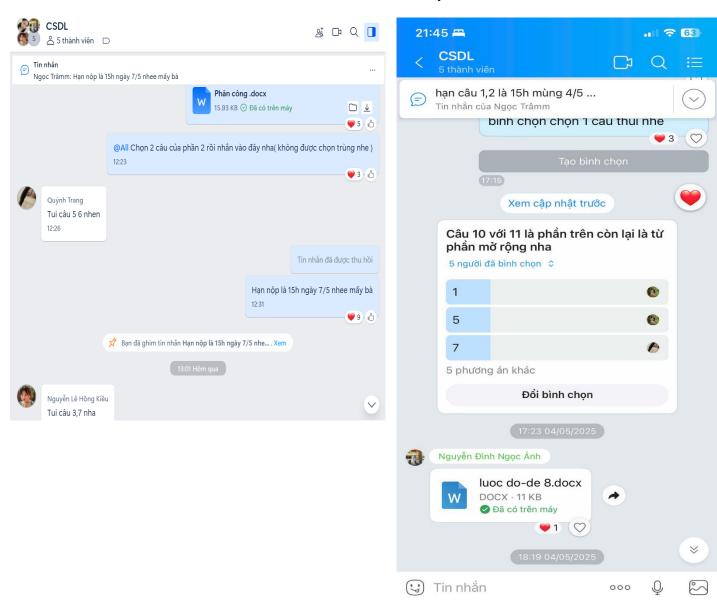
TP.HCM, ngày 4 tháng 5 năm 2025

BẢNG PHÂN CÔNG VÀ ĐÁNH GIÁ MỰC ĐỘ HOÀN THÀNH

STT	Họ và tên	MSSV	Phân công	Đánh giá %
1	Nguyễn Thị Ngọc Ánh	23700721	- Chuyển đổi sang lược đồ quan hệ	100%
			-Làm 2 câu truy vấn sub query + 1 câu bất kỳ + truy vấn cá nhân -Hỗ trợ các thành viên trong nhóm hoàn thiện bài	
			-Làm phần bài tập chuẩn hóa câu 1, 9,11 và câu 6 phần bài tập mở rộng	
2	Nguyễn Lê Hồng Kiều	23682791	-Tạo database trên SSMS, nhập dữ liệu	100%
			-Làm 1 câu truy vấn group by +1 câu delete + truy vấn cá nhân	
			-Hỗ trợ các thành viên trong nhóm hoàn thiện bài	
			-Làm phần bài tập chuẩn hóa câu 3, 7 và câu 3,4 phần bài tập mở rộng	
3	Ngô Thị Ngọc Trâm	23674111	-Phân chia nhiệm vụ cho các thành viên trong nhóm	100%
			-Vẽ mô hình ER, ERD	
			-Chỉnh sửa, tổng hợp tiểu luận	
			-Làm 2 câu truy vấn update + 1 câu bất kì + truy vấn cá nhân	

			-Làm phần bài tập chuẩn hóa câu 2 và câu 1,2,5 phần bài tập mở rộng	
4	Ngô Thị Ngọc Trâm	23677821	-Vẽ mô hình ER, ERD -Hỗ trợ, lên ý tưởng, góp ý, chỉnh sửa bài làm. -Làm 2 câu truy vấn kết nối nhiều bảng + truy vấn cá nhân -Làm phần bài tập chuẩn hóa câu 4,8 và câu 10 nhận bài	100%
			câu 4, 8 và câu 10 phần bài tập mở rộng	
5	Vũ Thị Quỳnh Trang	23700581	 -Tạo database trên SSMS, nhập dữ liệu -Làm 1 câu truy vấn delete + 1 câu group by + truy vấn cá nhân -Hỗ trợ các thành viên trong nhóm hoàn thiện bài -Làm phần bài tập chuẩn hóa câu 5, 6 và câu 7 phần bài tập mở rộng 	100%

MINH CHÚNG LÀM BÀI TẬP NHÓM



MỤC LỤC

PHẦN 1- XÂY DỰNG MÔ HÌNH ER	6
1.Lược đồ ER: vẽ tay (chụp thành file pdf) or dùng phần mềm (visio ; word, hoặc trực tuyến) – gợi ý cụm từ tìm kiếm : Công cụ vẽ ER)	7
2.Chuyển đổi sang lược đồ quan hệ	8
3.Cài đặt CSDL - Tạo database trên SSMS, nhập dữ liệu (tự nghĩ ra mỗi bảng ít nhất 5 dòng): toàn bộ dùng lệnh SQL và nộp file database (file backup)	9
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) – xem ví dụ tại bài tập 1	5
5. Truy vấn cá nhân	0
PHẦN 2 – BÀI TẬP CHUẨN HÓA CSDL29	9
Câu 1	9
Câu 2	1
Câu 3	2
Câu 4	3
Câu 5	4
Câu 632	4
Câu 730	6
Câu 8	7
Câu 938	8
Câu 1039	9
Câu 1143	3
Bài tập tổng hợp4	5
Câu 14	5
Câu 24	7
Câu 3	8
Câu 449	9
Câu 549	9
Câu 65	
Câu 7	3

PHẨN 1- XÂY DỰNG MÔ HÌNH ER

Đề 8: QUẨN LÝ BỆNH VIỆN

Một bệnh viện có nhiều khu chữa trị. Một khu chữa trị có số của khu (định danh) và tên. Bệnh nhân gồm hai loại: bệnh nhân nội trú và bệnh nhân ngoại trú. Bệnh nhân có mã bệnh nhân, tên và ngày sinh. Các bác sĩ có mã bác sĩ và tên. Bác sĩ có thể tiếp nhận hoặc điều trị bệnh nhân.

Mỗi giường bệnh có số giường, số phòng và số khu chữa trị. Thuốc men hoặc dụng cụ dùng để chữa bệnh được gọi chung là vật tư, có mã, đặc tả và đơn giá.

Các nhân viên trong bệnh viện có mã số và tên.

Một sự chữa trị là bất kỳ một cuộc xét nghiệm hoặc một công việc điều trị nào đó mà một bác sĩ thực hiện cho một bệnh nhân. Một sự chữa trị có định danh là một mã số bao gồm số và tên của sự chữa trị đó.

Mỗi nhân viên của bệnh viện làm việc trong một hoặc nhiều khu chữa trị. Mỗi khu có ít nhất một nhân viên. Bệnh viện cần thống kê số giờ làm việc trong một tuần của mỗi nhân viên tại một khu chữa trị.

Mỗi khu chữa trị có một y tá trưởng.

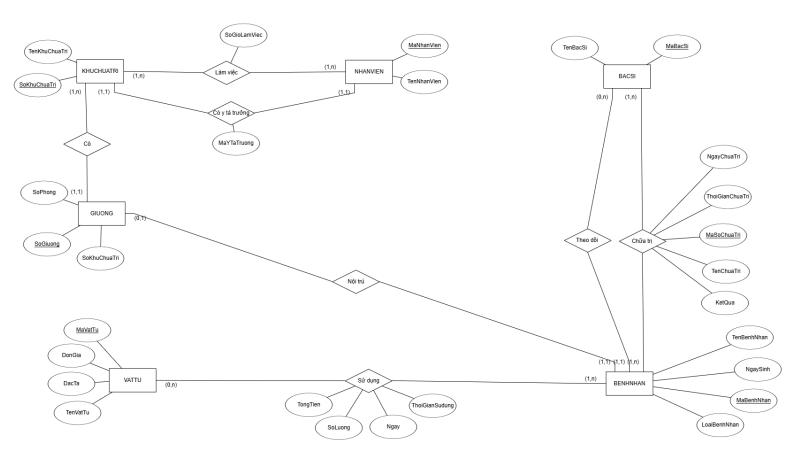
Bệnh nhân ngoại trú không có giường nằm. Giường có thể không có bệnh nhân. Một bệnh nhân đang được chữa trị có một bác sĩ theo dõi. Một bác sĩ có thể theo dõi nhiều bệnh nhân hoặc không theo dõi bệnh nhân nào.

Một bác sĩ có thể thực hiện nhiều lần chữa trị cho nhiều bệnh nhân. Một bệnh nhân được chữa trị nhiều lần bởi nhiều bác sĩ. Bệnh viện cần biết mỗi lần chữa trị, bệnh nhân được chữa trị bởi bác sĩ nào, ngày chữa trị, thời gian chữa trị và kết quả.

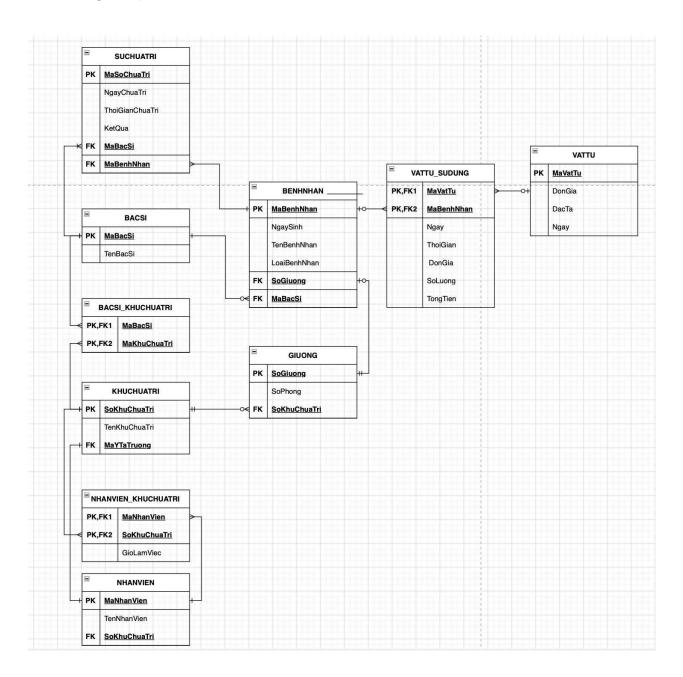
Một bệnh nhân cần nhiều thuốc men và dụng cụ. Mỗi loại thuốc men hay dụng cụ có thể được sử dụng cho nhiều bệnh nhân hoặc chưa được sử dụng. Bệnh viện cần thống kê ngày, thời gian, số lượng và tổng số tiền (số lượng x đơn giá) cho một loại thuốc men hay dụng cụ mỗi lần sử dụng cho bệnh nhân.

1. Lược đồ ER: vẽ tay (chụp thành file pdf) or dùng phần mềm (visio ; word, .. hoặc trực tuyến) – gợi ý cụm từ tìm kiếm : Công cụ vẽ ER)

MÔ HÌNH ER



MÔ HÌNH ERD



2.Chuyển đổi sang lược đồ quan hệ.

KHUCHUATRI(SoKhuChuaTri, TenKhuChuaTri,#MaYTaTruong)

GIUONG (SoGiuong, SoPhong, #SoKhuChuaTri)

NHANVIEN (MaNhanVien, TenNhanVien)

LAMVIEC (#MaNhanVien, #SoKhuChuaTri ,SoGioLamViec)

BACSI (MaBacSi, TenBacSi)

BENHNHAN (MaBenhNhan, TenBenhNhan, NgaySinh, LoaiBenhNhan)

CHUATRI (<u>MaSoChuaTri,# MaBenhNhan,#</u> MaBacSi, ,TenChuaTri,NgayChuaTri,ThoiGianChuaTri ,KetQua)

THEODOI (#MaBenhNhan, #MaBacSi)

VATTU(MaVatTu, TenVatTu, DacTa, DonGia)

SUDUNG (#MaBenhNhan, #MaVatTu, Ngay ,SoLuong, TongTien ,ThoiGianSuDung)

Ghi chú: gạch chân: khóa chính

#: khóa ngoại

3.Cài đặt CSDL - Tạo database trên SSMS, nhập dữ liệu (tự nghĩ ra mỗi bảng ít nhất 5 dòng): toàn bộ dùng lệnh SQL và nộp file database (file backup)

-- TAO DATABASE QLBV

CREATE DATABASE QLBV

GO

USE QLBV

-- NHANVIEN

CREATE TABLE NHANVIEN (

MaNhanVien INT PRIMARY KEY,

TenNhanVien NVARCHAR(100))

-- BACSI

CREATE TABLE BACSI (

MaBacSi INT PRIMARY KEY,

TenBacSi NVARCHAR(100))

-- BENHNHAN

```
CREATE TABLE BENHNHAN (
 MaBenhNhan INT PRIMARY KEY,
 TenBenhNhan NVARCHAR(100),
 NgaySinh DATE,
 LoaiBenhNhan NVARCHAR(50))
-- VATTU
CREATE TABLE VATTU (
 MaVatTu INT PRIMARY KEY,
 TenVatTu NVARCHAR(100),
 DacTa NVARCHAR(200),
 DonGia MONEY)
-- KHUCHUATRI
CREATE TABLE KHUCHUATRI (
 SoKhuChuaTri INT PRIMARY KEY,
 TenKhuChuaTri NVARCHAR(100),
 MaYTaTruong INT,
 CONSTRAINT FK KHUCHUATRI NHANVIEN
   FOREIGN KEY (MaYTaTruong) REFERENCES NHANVIEN(MaNhanVien))
-- GIUONG
CREATE TABLE GIUONG (
 SoGiuong INT PRIMARY KEY,
 SoPhong INT,
 SoKhuChuaTri INT,
 CONSTRAINT FK GIUONG KHUCHUATRI
   FOREIGN KEY (SoKhuChuaTri) REFERENCES
```

KHUCHUATRI(SoKhuChuaTri))

-- LAMVIEC

CREATE TABLE LAMVIEC (

MaNhanVien INT,

SoKhuChuaTri INT,

SoGioLamViec INT,

PRIMARY KEY (MaNhanVien, SoKhuChuaTri),

CONSTRAINT FK LAMVIEC NHANVIEN

FOREIGN KEY (MaNhanVien) REFERENCES NHANVIEN (MaNhanVien),

CONSTRAINT FK LAMVIEC KHUCHUATRI

FOREIGN KEY (SoKhuChuaTri) REFERENCES KHUCHUATRI(SoKhuChuaTri))

-- CHUATRI

CREATE TABLE CHUATRI (

MaSoChuaTri INT,

MaBenhNhan INT,

MaBacSi INT,

TenChuaTri NVARCHAR(100),

NgayChuaTri DATE,

ThoiGianChuaTri TIME,

KetQua NVARCHAR(200),

PRIMARY KEY (MaSoChuaTri, MaBenhNhan, MaBacSi),

CONSTRAINT FK_CHUATRI_BENHNHAN FOREIGN KEY (MaBenhNhan) REFERENCES BENHNHAN(MaBenhNhan),

CONSTRAINT FK_CHUATRI_BACSI FOREIGN KEY (MaBacSi) REFERENCES BACSI(MaBacSi))

-- THEODOI

CREATE TABLE THEODOI (

MaBenhNhan INT,

MaBacSi INT,

PRIMARY KEY (MaBenhNhan, MaBacSi),

CONSTRAINT FK_THEODOI_BENHNHAN FOREIGN KEY (MaBenhNhan) REFERENCES BENHNHAN(MaBenhNhan),

CONSTRAINT FK_THEODOI_BACSI FOREIGN KEY (MaBacSi) REFERENCES BACSI(MaBacSi))

-- SUDUNG

CREATE TABLE SUDUNG (

MaBenhNhan INT,

MaVatTu INT,

Ngay DATE,

SoLuong INT,

TongTien MONEY,

ThoiGianSuDung NVARCHAR(50),

PRIMARY KEY (MaBenhNhan, MaVatTu, Ngay),

CONSTRAINT FK SUDUNG BENHNHAN

FOREIGN KEY (MaBenhNhan) REFERENCES BENHNHAN(MaBenhNhan),

CONSTRAINT FK SUDUNG VATTU

FOREIGN KEY (MaVatTu) REFERENCES VATTU(MaVatTu))

-- NHANVIEN

INSERT INTO NHANVIEN VALUES (1, N'Nguyễn Văn A'), (2, N'Trần Thị B'), (3, N'Lê Văn C'), (4, N'Phạm Thị D'), (5, N'Đỗ Văn E')

-- BACSI

INSERT INTO BACSI VALUES

(201, N'BS. Nguyễn Khánh'),

(202, N'BS. Trần Hải'),

(203, N'BS. Lê Minh'),

(204, N'BS. Đặng Quân'),

(205, N'BS. Vũ Thắng')

-- BENHNHAN

INSERT INTO BENHNHAN VALUES

(101, N'Nguyễn Văn A', '1990-01-01', N'Nội trú'),

(102, N'Lê Thị B', '1985-02-15', N'Ngoại trú'),

(103, N'Trần Văn C', '1992-03-20', N'Nội trú'),

(104, N'Phạm Thị D', '1978-04-10', N'Nội trú'),

(105, N'Hoàng Thị E', '1995-07-22', N'Ngoại trú')

-- VATTU

INSERT INTO VATTU VALUES

- (1, N'Thẻ bảo hiểm', N'Thẻ dùng trong điều trị', 100000),
- (2, N'Ông tiêm', N'Ông tiêm y tế', 5000),
- (3, N'Máy X-quang', N'Máy chụp X-quang', 20000000),
- (4, N'Thuốc kháng sinh', N'Thuốc dùng trong điều trị bệnh', 30000),
- (5, N'Kính mắt', N'Kính dùng cho bệnh nhân thị lực yếu', 150000)

-- KHUCHUATRI

INSERT INTO KHUCHUATRI VALUES (401, N'Khu A', 1), (402, N'Khu B', 2), (403, N'Khu C', 3), (404, N'Khu D', 4), (405, N'Khu E', 5)

-- GIUONG

INSERT INTO GIUONG VALUES (501, 101, 401), (502, 102, 402), (503, 103, 403), (504, 104, 404), (505, 105, 405)

-- LAMVIEC

INSERT INTO LAMVIEC VALUES (1, 401, 40), (2, 402, 36), (3, 403, 30), (4, 404, 45), (5, 405, 50)

-- CHUATRI

INSERT INTO CHUATRI VALUES

- (1, 101, 201, 'Chữa cảm cúm', '2025-05-01', '08:30:00', 'Khỏi'),
- (2, 102, 202, 'Truyền dịch', '2025-05-02', '09:15:00', 'Cải thiện'),
- (3, 103, 201, 'Khám nội tổng quát', '2025-05-03', '10:45:00', 'Đang theo dõi'),
- (4, 104, 202, 'Khám tái bệnh', '2025-05-05', '14:00:00', 'Tốt'),
- (5, 105, 203, 'Chữa viêm họng', '2025-05-06', '15:30:00', 'Đã khỏi')

-- THEODOI

INSERT INTO THEODOI VALUES

- (101, 201),
- (102, 202),
- (103, 203),
- (104, 204),
- (105, 205)

-- SUDUNG

INSERT INTO SUDUNG VALUES

- (101, 1, '2025-05-01', 2, 500000, '08:30:00'),
- (102, 2, '2025-05-02', 1, 150000, '09:15:00'),
- (103, 3, '2025-05-03', 3, 450000, '10:45:00'),
- (104, 4, '2025-05-04', 1, 30000, '14:00:00'),
- (105, 5, '2025-05-05', 4, 600000, '15:30:00')

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) – xem ví dụ tại bài tập 1 Câu 1 (Kết nối nhiều bảng) Liệt kê tên bệnh nhân, bác sĩ điều trị, khu chữa trị và kết quả điều trị của bệnh nhân đã điều trị trong ngày 2025-05-01.

SELECT BN.TenBenhNhan, BS.TenBacSi,KCT.TenKhuChuaTri, CT.KetQua FROM CHUATRI CT

JOIN BENHNHAN BN ON CT.MaBenhNhan = BN.MaBenhNhan

JOIN BACSI BS ON CT.MaBacSi = BS.MaBacSi

JOIN GIUONG G ON BN.MaBenhNhan = G.SoGiuong - 400 -- mapping giả định

JOIN KHUCHUATRI KCT ON G.SoKhuChuaTri = KCT.SoKhuChuaTri

WHERE CT.NgayChuaTri = '2025-05-01'

	TenBenhNhan	TenBacSi	TenKhuChuaTri	KetQua
1	Nguyễn Văn A	BS. Nguyễn Khánh	Khu A	Kh?i

Câu 2 (Kết nối nhiều bảng) Liệt kê nhân viên và số giờ làm việc của họ ở mỗi khu chữa trị, kèm tên khu và y tá trưởng.

SELECT NV.TenNhanVien, LV.SoGioLamViec, KC.TenKhuChuaTri, NV2.TenNhanVien AS YTaTruong

FROM LAMVIEC LV

JOIN NHANVIEN NV ON LV.MaNhanVien = NV.MaNhanVien

JOIN KHUCHUATRI KC ON LV.SoKhuChuaTri = KC.SoKhuChuaTri

JOIN NHANVIEN NV2 ON KC.MaYTaTruong = NV2.MaNhanVien

	TenNhanVien	SoGioLamViec	TenKhuChuaTri	YTaTruong
1	Nguyễn Văn A	40	Khu A	Nguyễn Văn A
2	Trần Thị B	36	Khu B	Trần Thị B
3	Lê Văn C	30	Khu C	Lê Văn C
4	Phạm Thị D	45	Khu D	Phạm Thị D
5	Đỗ Văn E	50	Khu E	Đỗ Văn E

Câu 3 (UPDATE) Cập nhật tên của các nhân viên là y tá trưởng (MaYTaTruong) của các khu chữa trị có số khu (SoKhuChuaTri) lớn hơn 3 thành "Nguyễn Văn X".

UPDATE NHANVIEN

SET TenNhanVien = N'Nguyễn Văn X'

WHERE MaNhanVien IN (

SELECT MaYTaTruong

FROM KHUCHUATRI

WHERE SoKhuChuaTri > 3

);

Kết quả:



	MaNhanVien	TenNhanVien
1	1	Nguyễn Văn X
2	2	Nguyễn Văn X
3	3	Nguyễn Văn X
4	4	Nguyễn Văn X
5	5	Nguyễn Văn X

Câu 4 (UPDATE) Cập nhật Ten Vat
Tu thành 'Nhiệt kế điện tử' cho vật tư có Ma Vat
Tu = 3 $\,$

UPDATE VATTU

SET TenVatTu = N'Nhiêt kế điên tử'

WHERE MaVatTu = 3

Kết quả:

(1 row affected)

	MaVatTu	TenVatTu	DacTa	DonGia
1	3	Nhiệt kế điện từ	Máy chụp X-quang	20000000.00

Câu 5 (DELETE) Xoá vật tư có đơn giá dưới 5.000 và chưa từng được sử dụng

DELETE FROM VATTU

WHERE DonGia < 5000

AND MaVatTu NOT IN (

SELECT MaVatTu FROM SUDUNG)

Kết quả:

(0 rows affected)

Completion time: 2025-05-11T00:37:37.7564976+07:00

Câu 6 (DELETE)Xóa tất cả bệnh nhân ngoại trú đã được chữa trị và có kết quả là "Đã khỏi".

DELETE FROM CHUATRI

WHERE MaBenhNhan IN (

SELECT MaBenhNhan

FROM BENHNHAN

WHERE LoaiBenhNhan = N'Ngoại trú')

AND KetQua = N'Đã khỏi';

(0 rows affected)

Completion time: 2025-05-11T00:38:56.5071269+07:00

Câu 7 (Group by) Tính chi phí trung bình vật tư sử dụng theo từng loại bệnh nhân (nội trú/ngoại trú), chỉ xét những bệnh nhân có tổng chi phí sử dụng > 20,000.

SELECT BN.LoaiBenhNhan, AVG(SD.TongTien) AS TB_ChiPhi

FROM BENHNHAN BN

JOIN SUDUNG SD ON BN.MaBenhNhan = SD.MaBenhNhan GROUP BY BN.LoaiBenhNhan

HAVING SUM(SD.TongTien) > 20000

⊞ F	Results 🗐 Mes	sages
	LoaiBenhNhan	TB_ChiPhi
1	Nội trú	193333,3333
2	Ngoại trú	202250,00

Câu 8 (Group by) Tính tổng tiền vật tư từng loại vật tư

SELECT VT.TenVatTu, SUM(SD.TongTien) AS TongTienSuDung FROM VATTU VT

 $JOIN \ SUDUNG \ SD \ ON \ VT.MaVatTu = SD.MaVatTu$

GROUP BY VT.TenVatTu



Câu 9 (Sub query) Tìm tên bác sĩ có số lần chữa trị nhiều nhất.

SELECT TenBacSi

FROM BACSI

WHERE MaBacSi = (

SELECT TOP 1 MaBacSi

FROM CHUATRI

GROUP BY MaBacSi

ORDER BY COUNT(*) DESC

)

	TenBacSi
1	BS. Trần Hải

Câu 10 (Sub query): Liệt kê tên bệnh nhân đã sử dụng vật tư có đơn giá trên 100,000.

SELECT TenBenhNhan

FROM BENHNHAN

WHERE MaBenhNhan IN (

SELECT DISTINCT MaBenhNhan

FROM SUDUNG SD

JOIN VATTU VT ON SD.MaVatTu = VT.MaVatTu

WHERE VT.DonGia > 100000

)

	TenBenhNhan
1	Nguyễn Văn A
2	Trần Văn C

Câu 11 (Bất kỳ) Liệt kê tên các bác sĩ, tên bệnh nhân và số lượng vật tư đã sử dụng trong quá trình điều trị

 $SELECT\ BACSI. TenBacSi,\ BENHNHAN. TenBenhNhan,\ SUM(SUDUNG. SoLuong)$ AS TongSoLuongVatTu

FROM SUDUNG

JOIN BENHNHAN ON SUDUNG.MaBenhNhan = BENHNHAN.MaBenhNhan

JOIN CHUATRI ON BENHNHAN.MaBenhNhan = CHUATRI.MaBenhNhan

JOIN BACSI ON CHUATRI.MaBacSi = BACSI.MaBacSi

GROUP BY BACSI. TenBacSi, BENHNHAN. TenBenhNhan;

Kết quả:

	TenBacSi	TenBenhNhan	TongSoLuongVatTu
1	BS. Lê Minh	Hoàng Thị E	4
2	BS. Trần Hải	Lê Thị B	1
3	BS. Nguyễn Khánh	Nguyễn Văn A	2
4	BS. Trần Hải	Phạm Thị D	1
5	BS. Nguyễn Khánh	Trần Văn C	3

Câu 12 (Bất kỳ) Cho biết tổng tiền vật tư mà mỗi bệnh nhân đã sử dụng.

SELECT

BN.TenBenhNhan,

SUM(SD.TongTien) AS TongTienVatTu

FROM SUDUNG SD

JOIN BENHNHAN BN ON SD.MaBenhNhan = BN.MaBenhNhan

GROUP BY BN.TenBenhNhan

	29.00	
	TenBenhNhan	TongTienVatTu
1	Hoàng Thị E	600000.00
2	Lê Thị B	150000.00
3	Nguyễn Văn A	500000.00
4	Phạm Thị D	30000.00
5	Trần Văn C	450000.00

- 5. Truy vấn cá nhân
- 1. Nguyễn Thị Ngọc Ánh 23700721
- -Tăng 10% đơn giá cho tất cả các vật tư đã từng được sử dụng bởi bệnh nhân nội trú.

UPDATE VATTU

SET DonGia = DonGia * 1.1

WHERE MaVatTu IN (

SELECT DISTINCT SD.MaVatTu

FROM SUDUNG SD

JOIN BENHNHAN BN ON SD.MaBenhNhan = BN.MaBenhNhan

WHERE BN.LoaiBenhNhan = N'Nội trú'

)

(3 rows affected)

Completion time: 2025-05-11T00:40:18.6766780+07:00

-Xóa các bản ghi trong bảng THEODOI mà bác sĩ chưa từng điều trị cho bất kỳ bệnh nhân nào (không có trong bảng CHUATRI).

```
DELETE FROM THEODOI

WHERE MaBacSi NOT IN (

SELECT DISTINCT MaBacSi

FROM CHUATRI
)

(0 rows affected)

Completion time: 2025-05-11T00:40:43.4698137+07:00
```

-Liệt kê tên các bệnh nhân có tổng tiền sử dụng vật tư lớn hơn mức trung bình của tất cả bệnh nhân.

```
SELECT BN.TenBenhNhan

FROM BENHNHAN BN

JOIN (

SELECT MaBenhNhan, SUM(TongTien) AS TongTien

FROM SUDUNG

GROUP BY MaBenhNhan
) AS T ON BN.MaBenhNhan = T.MaBenhNhan

WHERE T.TongTien > (

SELECT AVG(TongTien)

FROM (

SELECT SUM(TongTien) AS TongTien

FROM SUDUNG

GROUP BY MaBenhNhan
) AS Sub
)
```

	TenBenhNhan
1	Nguyễn Văn A
2	Trần Văn C
3	Hoàng Thị E

2.Nguyễn Lê Hồng Kiều - 23682791

- Liệt kê danh sách bệnh nhân chưa từng được điều trị lần nào (không có trong bảng CHUATRI), kèm loại bệnh nhân và tuổi (tính đến năm 2025).

SELECT

BN.TenBenhNhan,

BN.LoaiBenhNhan,

YEAR(GETDATE()) - YEAR(BN.NgaySinh) AS Tuoi

FROM BENHNHAN BN

WHERE BN.MaBenhNhan NOT IN (

SELECT DISTINCT MaBenhNhan FROM CHUATRI)

TenBenhNhan	LoaiBenhNhan	Tuoi
Huỳnh Văn P	Nội trú	40
Đặng Thị Q	Ngoại trú	35
Phạm Văn R	Nội trú	50
Trần Văn S	Nội trú	36
Lê Thị T	Ngoại trú	30
	Huỳnh Văn P Đặng Thị Q Phạm Văn R Trần Văn S	Huỳnh Văn P Nội trú Đặng Thị Q Ngoại trú Phạm Văn R Nội trú Trần Văn S Nội trú

- Liệt kê các nhân viên làm việc ở tối đa 1 khu chữa trị, kèm theo số khu đã làm và tổng số giờ làm việc.

SELECT

NV.TenNhanVien,

COUNT(DISTINCT LV.SoKhuChuaTri) AS SoKhuThamGia,

SUM(LV.SoGioLamViec) AS TongGioLam

FROM LAMVIEC LV

JOIN NHANVIEN NV ON LV.MaNhanVien = NV.MaNhanVien

GROUP BY NV.TenNhanVien

HAVING COUNT(DISTINCT LV.SoKhuChuaTri) <= 1

	TenNhanVien	SoKhuThamGia	TongGioLam
1	Đỗ Văn E	1	50
2	Lê Văn C	1	30
3	Nguyễn Văn A	1	40
4	Phạm Thị D	1	45
5	Trần Thị B	1	36

- Hãy liệt kê tên các bệnh nhân, tên bác sĩ đang theo dõi họ (dựa vào bảng THEODOI), đồng thời cho biết:

Tổng số vật tư y tế mà mỗi bệnh nhân đã sử dụng (từ bảng SUDUNG)

Tổng số tiền mà bệnh nhân đó đã chi cho vật tư y tế

SELECT

BN.TenBenhNhan,

BS.TenBacSi AS BacSiTheoDoi,

(SELECT COUNT(*)

FROM SUDUNG SD

WHERE SD.MaBenhNhan = BN.MaBenhNhan)

AS SoVatTuSuDung,

(SELECT SUM(SD.TongTien)

FROM SUDUNG SD

WHERE SD.MaBenhNhan = BN.MaBenhNhan)

AS TongTienSuDung

FROM BENHNHAN BN

JOIN THEODOI TD ON BN.MaBenhNhan = TD.MaBenhNhan

JOIN BACSI BS ON TD.MaBacSi = BS.MaBacSi

	TenBenhNhan	BacSiTheoDoi	SoVatTuSuDung	TongTienSuDung
1	Nguyễn Văn A	BS. Nguyễn Khánh	1	500000,00
2	Lê Thị B	BS. Trần Hải	1	150000,00
3	Trần Văn C	BS. Lê Minh	1	450000,00
4	Phạm Thị D	BS. Đặng Quân	1	30000,00
5	Hoàng Thị E	BS. Vũ Thắng	1	600000,00

- Liệt kê danh sách bệnh nhân, bác sĩ điều trị, tên phương pháp chữa trị, thời gian, kết quả, và khu chữa trị của họ.

SELECT

BN.TenBenhNhan,

BS.TenBacSi,

CT.TenChuaTri,

CT.NgayChuaTri,

CT.KetQua,

KCT.TenKhuChuaTri

FROM CHUATRI CT

JOIN BENHNHAN BN ON CT.MaBenhNhan = BN.MaBenhNhan

JOIN BACSI BS ON CT.MaBacSi = BS.MaBacSi

JOIN GIUONG G ON BN.MaBenhNhan = G.SoGiuong - 400

JOIN KHUCHUATRI KCT ON G.SoKhuChuaTri = KCT.SoKhuChuaTri;

	TenBenhNhan	TenBacSi	TenChuaTri	NgayChuaTri	KetQua	TenKhuChuaTri
1	Nguyễn Văn A	BS. Nguyễn Khánh	Ch?a c?m cúm	2025-05-01	Kh?i	Khu A
2	Lê Thị B	BS. Trần Hải	Truy?n d?ch	2025-05-02	C?i thi?n	Khu B
3	Trần Văn C	BS. Nguyễn Khánh	Khám n?i t?ng quát	2025-05-03	Đang theo d?i	Khu C
4	Phạm Thị D	BS. Trần Hải	Khám tái b?nh	2025-05-05	T?t	Khu D
5	Hoàng Thị E	BS. Lê Minh	Ch?a viêm h?ng	2025-05-06	Đ? kh?i	Khu E

3. Ngô Thị Ngọc Trâm - 23674111

-Hiển thị thông tin bệnh nhân cùng các vật tư y tế đã sử dụng trong một ngày cụ thể

SELECT BENHNHAN.TenBenhNhan, VATTU.TenVatTu, SUDUNG.Ngay, SUDUNG.SoLuong, SUDUNG.TongTien

FROM SUDUNG

JOIN BENHNHAN ON SUDUNG.MaBenhNhan = BENHNHAN.MaBenhNhan

JOIN VATTU ON SUDUNG.MaVatTu = VATTU.MaVatTu

WHERE SUDUNG.Ngay = '2025-05-01';

Kết quả:

	TenBenhNhan	TenVatTu	Ngay	SoLuong	TongTien
1	Nguyễn Văn A	Thẻ bảo hiểm	2025-05-01	2	500000.00

-Liệt kê tên các nhân viên thuộc khu chữa trị có số khu là số chẵn

SELECT NHANVIEN.TenNhanVien, KHUCHUATRI.SoKhuChuaTri

FROM NHANVIEN

JOIN KHUCHUATRI ON NHANVIEN.MaNhanVien = KHUCHUATRI.MaYTaTruong

WHERE KHUCHUATRI.SoKhuChuaTri % 2 = 0;

Kết quả:

	TenNhanVien	SoKhuChuaTri
1	Nguyễn Văn X	402
2	Nguyễn Văn X	404

-Tính tổng số tiền mà mỗi bệnh nhân đã sử dụng cho vật tư y tế

SELECT BENHNHAN.TenBenhNhan, SUM(SUDUNG.TongTien) AS TongTienSuDung

FROM SUDUNG

JOIN BENHNHAN ON SUDUNG.MaBenhNhan = BENHNHAN.MaBenhNhan GROUP BY BENHNHAN.TenBenhNhan;

Kết quả:

	TenBenhNhan	TongTienSuDung
1	Hoàng Thị E	600000.00
2	Lê Thị B	150000.00
3	Nguyễn Văn A	500000.00
4	Phạm Thị D	30000.00
5	Trần Văn C	450000.00

4.Ngô thị Ngọc Trâm – 23677821

-Liệt kê các vật tư đã được sử dụng bởi bệnh nhân, kèm theo thông tin bệnh nhân và tên bác sĩ theo dõi họ.

SELECT BN.TenBenhNhan, VT.TenVatTu, SD.SoLuong, SD.TongTien, BS.TenBacSi FROM SUDUNG SD

JOIN BENHNHAN BN ON SD.MaBenhNhan = BN.MaBenhNhan

JOIN VATTU VT ON SD.MaVatTu = VT.MaVatTu

JOIN THEODOI TD ON BN.MaBenhNhan = TD.MaBenhNhan

JOIN BACSI BS ON TD.MaBacSi = BS.MaBacSi

	TenBenhNhan	TenVatTu	SoLuong	TongTien	TenBacSi
1	Nguyễn Văn A	Thẻ bảo hiểm	2	500000.00	BS. Nguyễn Khánh
2	Lê Thị B	Őng tiêm	1	150000.00	BS. Trần Hải
3	Trần Văn C	Máy X-quang	3	450000.00	BS. Lê Minh

-Liệt kê tên bệnh nhân, loại bệnh nhân và tổng chi phí sử dụng vật tư nếu tổng chi phí lớn hơn 100,000.

SELECT BN.TenBenhNhan, BN.LoaiBenhNhan, SUM(SD.TongTien) AS TongChiPhi

FROM SUDUNG SD

JOIN BENHNHAN BN ON SD.MaBenhNhan = BN.MaBenhNhan

GROUP BY BN. TenBenhNhan, BN. Loai BenhNhan

HAVING SUM(SD.TongTien) > 100000

-					
	TenBenhNhan	LoaiBenhNhan	TongChiPhi		
1	Hoàng Thị E	Ngoại trú	600000.00		
2	Lê Thị B	Ngoại trú	150000.00		
3	Nguyễn Văn A	Nội trú	500000.00		
4	Trần Văn C	Nội trú	450000.00		

-Liệt kê tên các bác sĩ đã chữa trị cho ít nhất một bệnh nhân nội trú.

SELECT DISTINCT BS.TenBacSi

FROM BACSI BS

WHERE BS.MaBacSi IN (

SELECT CT.MaBacSi

FROM CHUATRI CT

JOIN BENHNHAN BN ON CT.MaBenhNhan = BN.MaBenhNhan

WHERE BN.LoaiBenhNhan = N'Nôi trú'

```
TenBacSi

BS. Nguyễn Khánh

BS. Trần Hải
```

-Cập nhật đơn giá của vật tư "Óng tiêm" thành 6000 và bổ sung thông tin cho vật tư "Máy X-quang" nếu tổng chi phí của bệnh nhân sử dụng vật tư này trên 500,000.

```
UPDATE VATTU

SET DonGia = CASE

WHEN TenVatTu = N'Óng tiêm' THEN 6000

WHEN TenVatTu = N'Máy X-quang' THEN 22000000

END

WHERE MaVatTu IN (

SELECT SD.MaVatTu

FROM SUDUNG SD

JOIN BENHNHAN BN ON SD.MaBenhNhan = BN.MaBenhNhan

GROUP BY SD.MaVatTu

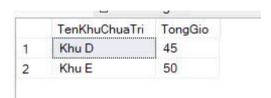
HAVING SUM(SD.TongTien) > 500000
)

(1 row affected)

Completion time: 2025-05-11T00:47:41.2932810+07:00
```

5. Vũ Thị Quỳnh Trang – 23700581

- Liệt kê các khu chữa trị có tổng số giờ làm việc > 40 SELECT KC.TenKhuChuaTri, SUM(LV.SoGioLamViec) AS TongGio FROM KHUCHUATRI KC JOIN LAMVIEC LV ON KC.SoKhuChuaTri = LV.SoKhuChuaTri GROUP BY KC.TenKhuChuaTri HAVING SUM(LV.SoGioLamViec) > 40



- Liệt kê bác sĩ điều trị bệnh nhân sử dụng vật tư có đơn giá cao hơn trung bình

SELECT DISTINCT BS.TenBacSi

FROM CHUATRI CT

JOIN BACSI BS ON CT.MaBacSi = BS.MaBacSi

JOIN SUDUNG SD ON CT.MaBenhNhan = SD.MaBenhNhan

JOIN VATTU VT ON SD.MaVatTu = VT.MaVatTu

WHERE VT.DonGia > (SELECT AVG(DonGia) FROM VATTU)

	TenBacSi
1	BS. Nguyễn Khánh

- Liệt kê tên bác sĩ và tên bệnh nhân mà họ đã điều trị, bao gồm ngày điều trị.

SELECT

BS.TenBacSi,

B.TenBenhNhan,

CT.NgayChuaTri

FROM

CHUATRI CT

JOIN

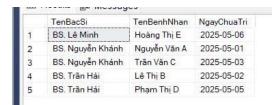
BACSI BS ON CT.MaBacSi = BS.MaBacSi

JOIN

BENHNHAN B ON CT.MaBenhNhan = B.MaBenhNhan

ORDER BY

BS.TenBacSi, CT.NgayChuaTri;



PHẦN 2 – BÀI TẬP CHUẨN HÓA CSDL

Câu 1

Nguyễn Thị Ngọc Ánh - 23700721

1/ Cho lược đồ CSDL

Q(TENTAU,LOAITAU,MACHUYEN,LUONGHANG,BENC ANG,NGAY)

 $F=\{TENTAU \rightarrow LOAITAU$

MACHUYEN → TENTAU, LUONGHANG

TENTAU,NGAY → BENCANG, MACHUYEN}

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

Bước 1: Tách vế phải thành từng thuộc tính đơn

markdown

Sao chép mã

F1:

- 1. TENTAU → LOAITAU
- 2. MACHUYEN \rightarrow TENTAU
- 3. MACHUYEN → LUONGHANG
- 4. TENTAU, NGAY \rightarrow BENCANG
- 5. TENTAU, NGAY → MACHUYEN

Bước 2: Loại bỏ các phụ thuộc dư thừa (nếu có)

Xét TENTAU → LOAITAU

Không thể suy ra LOAITAU từ các phụ thuộc còn lại nếu bỏ nó ⇒ giữ lại.

Xét MACHUYEN \rightarrow TENTAU và MACHUYEN \rightarrow LUONGHANG Cả hai là phụ thuộc đơn lẻ không thể suy ra từ các phụ thuộc còn lại \Rightarrow giữ lại.

Xét TENTAU, NGAY \to BENCANG và TENTAU, NGAY \to MACHUYEN Cả hai cũng là độc lập, không thể rút gọn vế trái hơn nữa \Rightarrow giữ lại.

Vậy tập phụ thuộc tối thiểu là:

 $Fmin = {$

1. TENTAU → LOAITAU

- 2. MACHUYEN \rightarrow TENTAU
- 3. MACHUYEN → LUONGHANG
- 4. TENTAU, NGAY → BENCANG
- 5. TENTAU, NGAY → MACHUYEN }

b) Tìm tất cả các khóa của Q

```
Tập thuộc tính: Q = {TENTAU, LOAITAU, MACHUYEN, LUONGHANG, BENCANG, NGAY}
```

Ta cần tìm tập con $X \subseteq Q$ sao cho $X^+ = Q$ và không có tập con nhỏ hơn của X cũng có tính chất này.

```
Thử với {TENTAU, NGAY}
```

```
Tính bao đóng:
```

 $\{TENTAU, NGAY\}^+ = \{TENTAU, NGAY\}$

- → từ 4: TENTAU, NGAY → BENCANG → thêm BENCANG
- → từ 5: TENTAU, NGAY → MACHUYEN → thêm MACHUYEN
- → từ 2: MACHUYEN → TENTAU (đã có)
- → từ 3: MACHUYEN → LUONGHANG → thêm LUONGHANG
- \rightarrow từ 1: TENTAU \rightarrow LOAITAU \rightarrow thêm LOAITAU
- → {TENTAU, NGAY}+ = {TENTAU, NGAY, BENCANG, MACHUYEN, LUONGHANG, LOAITAU} = Q

Vậy {TENTAU, NGAY} là khóa.

Thử xem có khóa nào khác không?

Thử {MACHUYEN, NGAY}

Tính bao đóng:

```
{MACHUYEN, NGAY}
```

- → MACHUYEN → TENTAU → thêm TENTAU
- → MACHUYEN → LUONGHANG
- \rightarrow TENTAU \rightarrow LOAITAU
- → TENTAU, NGAY → BENCANG, MACHUYEN
- \rightarrow Có: MACHUYEN, NGAY, TENTAU, LOAITAU, LUONGHANG, BENCANG \rightarrow đầy đủ

```
{MACHUYEN, NGAY} cũng là khóa
```

Thử xem nhỏ hơn được không? Ví dụ: {MACHUYEN}+?

MACHUYEN → TENTAU, LUONGHANG

```
TENTAU → LOAITAU
→ nhưng thiếu NGAY → không thể có BENCANG
Không phải khóa
{TENTAU}+?
TENTAU → LOAITAU
→ thiếu MACHUYEN, LUONGHANG, BENCANG, NGAY → không đủ
Tập tất cả các khóa của Q là:
{TENTAU, NGAY}
{MACHUYEN, NGAY}
Câu 2
       Ngô Thị Ngọc Trâm – 23674111
       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^+ = ?
          Tìm X+
       X^+ = \{BD\}^+
       X_0 = BD
       X\acute{e}t AB \rightarrow C: không thỏa mãn
       Xét C \rightarrow A: không thỏa mãn
       Xét BC \rightarrow D: không thỏa mãn
       Xét ACD → B: không thỏa mãn
       Xét D → EG thỏa mãn nên X_1 = BD \cup EG = BDEG
       Xét BE → C thỏa mãn nên X_2 = BDEG ∪ C = BCDEG
       Xét CG → BD đã thỏa mãn
       Xét CE \rightarrow AG thỏa mãn nên X_3 = BCDEG \cup AG = ABCDEG
       Kết thúc
       V_{ay} X^{+} = \{BD\}^{+} = \{A, B, C, D, E, G\}
       - Tìm Y<sup>+</sup>
       Y^+ = \{C, G\}^+
       Y_0 = G
       X\acute{e}t AB \rightarrow C: không thỏa mãn
       Xét C \rightarrow A thỏa mãn nên Y_1 = CG \cup A = ACG
```

Xét BC \rightarrow D: không thỏa mãn

Xét ACD → B: không thỏa mãn

Xét D → EG: không thỏa mãn

Xét BE → C: không thỏa

Xét CG → BD thỏa mãn nên Y₂ = ACG ∪ BD = ABCDG

Xét CE → AG: không thỏa mãn

Lặp lại lần 2

Xét AB → C: đã thỏa mãn

Xét C → A: đã thỏa mãn

Xét BC → D: đã thỏa mãn

Xét ACD → B: đã thỏa mãn

Xét ACD → EG thỏa mãn nên Y₃ = ABCDG ∪ EG = ABCDEG

Xét BE → C: đã thỏa mãn

Xét CG → BD: đã thỏa mãn

Xét CE → AG: đã thỏa mãn

Xét CE → AG: đã thỏa mãn

Câu 3

Nguyễn Lê Hồng Kiều - 23682791

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

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

- 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

a)

Bước 1: $AB \rightarrow E$ (đề cho)(1)

Bước 2: $E \rightarrow G$ (đề cho)(2)

Từ (1) và (2) suy ra $AB \rightarrow G$ (theo Bắc cầu)

Bước 3: $AB \rightarrow G$ (từ bước 2)

A có trong AB và AG \rightarrow I suy ra AB \rightarrow I (Theo Bổ sung)

Bước 4: $AB \rightarrow G$ và $AB \rightarrow I \Rightarrow AB \rightarrow GI$ (Theo Hợp)

Bước 5: AB → GI và GI → H ⇒ AB → H (Theo Bắc cầu)

Bước 6: AB \rightarrow G và AB \rightarrow H \Rightarrow AB \rightarrow GH (Theo Hợp)

b)

1. Chứng minh $AB \rightarrow E$

Bước 1: $AB \rightarrow C$ (đề cho)(1)

Bước 2: B \rightarrow D (đề cho)(2)

Từ (1) và (2) suy ra AB \rightarrow CD (Theo Hợp)

Bước 3: $AB \rightarrow CD$ và $CD \rightarrow E$ suy ra $AB \rightarrow E$ (Theo Bắc cầu)

2. Chứng minh $AB \rightarrow G$

Bước 1: $AB \rightarrow C$ (đề cho)

Bước 2: $AB \rightarrow E$ (vừa chứng minh ở trên)

Bước 3: $AB \rightarrow CE$ (Theo Hợp)

Bước 4: $AB \rightarrow CE \text{ và }CE \rightarrow GH \text{ suy ra }AB \rightarrow GH \text{ (Theo Bắc cầu)}$

Bước 5: $AB \rightarrow GH$ suy ra $AB \rightarrow G$ (Theo Tách)

Câu 4

Ngô Thị Ngọc Trâm – 23677821

Cho quan hệ r

A	В	С	D
X	u	X	Y
у	X	Z	X
Z	у	у	у
у	Z	W	Z

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

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

Xét từng phụ thuộc:

- 1. $A \rightarrow B$
- Không thỏa vì t2[A]=t4[A]= y nhưng t2[B] \neq t4[B] (x \neq z)
- 2. $A \rightarrow C$
- Không thỏa vì t2[A]=t4[A]=y nhưng $t2[C] \neq t4[C]$ ($z\neq w$)
 - 3. B \rightarrow A
- Thỏa vì các giá trị B trong r khác nhau nên không có mâu thuẫn
 - 4. $C \rightarrow D$
- Thỏa vì các giá trị C trong r khác nhau nên không có mâu thuẫn
 - 5. D \rightarrow C
- Thỏa vì các giá trị D trong r khác nhau nên không có mâu thuẫn

6. D
$$\rightarrow$$
 A

- Thỏa vì các giá trị D trong r khác nhau nên không có mâu thuẫn

Vậy các PTH không thỏa: A \rightarrow B, A \rightarrow C

Câu 5

Vũ Thị Quỳnh Trang - 23700581

Hãy tìm tất cả các khóa của lược đồ quan hệ sau:

Q(BROKER, OFFICE, STOCK, QUANTITY, INVESTOR, DIVIDEND) (viết tắt: B, O, S, Q, I, D)

Tập phụ thuộc hàm F gồm:

- 1. $S \rightarrow D$
- $2. I \rightarrow B$
- 3. I, $S \rightarrow Q$
- 4. B \rightarrow O

Giải:

TN: $\{S,I\}$

TG: {B}

Bảng xác định bao đóng, siêu khóa, khóa:

Xi	Xi U TN	(Xi U TN) +	SIÊU KHÓA	KHÓA
Ø	S, I	S,I,D,B,Q,O	S,I	S,I
В	S, I, B	S,I,B,O,D,Q	S,I,B	

=> Kết luận: (S,I,D,B,Q,O) là toàn bộ lược đồ và là khóa

Tập {I,S} là khóa tối thiểu của lược đồ.

Câu 6

Vũ Thị Quỳnh Trang - 23700581

Xét lược đồ quan hệ và tập phụ thuộc dữ liệu

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

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

Tìm phủ tối thiểu của f

B1: Phân rã vế phải của các phụ thuộc hàm

(vế phải mỗi PTH đều có một thuộc tính → giữ nguyên)

$$f = \{C \rightarrow T ; HR \rightarrow C ; HT \rightarrow R ; CS \rightarrow G ; HS \rightarrow R\}$$

B2: Loại thuộc tính dư ở vế trái

 $C \rightarrow T$ (không xét vì vế trái có 1 thuộc tính)

 $X\acute{e}t HR \rightarrow C$

 H^+ (f - {HR \rightarrow C}) = H không chứa C \rightarrow H không dư

 R^+ (f - {HR \rightarrow C}) = R không chứa C \rightarrow R không dư

 \rightarrow Giữ nguyên HR \rightarrow C

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

 H^+ (f - {HT \rightarrow R}) = H không chứa R \rightarrow H không dư

 $T^+(f - \{HT \rightarrow R\}) = T \text{ không chứa } R \rightarrow T \text{ không dư}$

 \rightarrow Giữ nguyên HT \rightarrow R

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

 $C^{\scriptscriptstyle +}\left(f \text{ - } \{CS \to G\}\right) = \{C,\,T\}$ không chứa $G \to C$ không dư

 $S^{\scriptscriptstyle +}\left(f - \{CS \to G\}\right) = S$ không chứa $G \to S$ không dư

 \rightarrow Giữ nguyên CS \rightarrow G

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

 H^+ (f - {HS \rightarrow R}) = H không chứa R \rightarrow H không dư

 $S^{\scriptscriptstyle +}\left(f - \{HS \to R\}\right) = S$ không chứa $R \to S$ không dư

 \rightarrow Giữ nguyên HS \rightarrow R

Kết luận: Không có thuộc tính dư ở vế trái nào → Tập phụ thuộc không thay đổi

Bước 3: Loại phụ thuộc hàm dư

(K xét PTH có vế phải chỉ xuất hiện 1 lần)

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

$$\begin{split} f' &= f - \{HT \to R\} = \{C \to T, HR \to C, CS \to G, HS \to R\} \\ HT^+ &= \{H, T\} \to Kh \hat{o} ng \ suy \ ra \ d v \phi c \ R \\ \to Gi \tilde{u} \ lai \ HT \to R \end{split}$$

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

$$f' = f - \{HS \rightarrow R\} = \{C \rightarrow T, HR \rightarrow C, HT \rightarrow R, CS \rightarrow G\}$$

 $HS^+ = \{H, S\} \rightarrow Không suy ra được R$
 $\rightarrow Giữ lai HS \rightarrow R$

Kết luận: Không có phụ thuộc hàm nào dư → Tập f là phủ tối thiểu

vậy
$$\mathbf{f} = \{C \rightarrow T ; HR \rightarrow C ; HT \rightarrow R ; CS \rightarrow G ; HS \rightarrow R\}$$

Câu 7

Nguyễn Lê Hồng Kiều - 23682791

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

Bước 1: Chứng minh {A, B, C} là khóa

$$Tinh ABC+ = \{A, B, C\}$$

$$A \rightarrow E \Rightarrow \text{thêm E vào: ABC+} = \{A, B, C, E\}$$

$$ABC+=\{A,B,C,E,D\}$$

 $C \rightarrow D \Rightarrow \text{thêm D vào}$:

$$ABC+ = \{A, B, C, E, D\}$$

 $E \rightarrow DH \Rightarrow E$ cho D (đã có), thêm H vào:

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

Vậy {A, B, C} là siêu khóa.

Bước 2: Chứng minh tối thiểu

Thử AC+:

$$AC+=\{A,C\}$$

$$A \rightarrow E \Rightarrow AC + = \{A, C, E\}$$

$$C \rightarrow D \Rightarrow AC + = \{A, C, E, D\}$$

$$E \rightarrow DH \Rightarrow d\tilde{a} \text{ c\'o } D, \text{ thêm } H \Rightarrow AC+ = \{A, C, E, D, H\}$$

→ Thiếu B ⇒ không đủ → AC không là khóa

Thử AB+:

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

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

$$E \rightarrow DH \Rightarrow AB + = \{A, B, E, D, H\}$$

→ Thiếu C ⇒ không đủ → AB không là khóa

Thử BC+:

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

$$C \rightarrow D \Rightarrow BC + = \{B, C, D\}$$

→ Không có A, nên không có E, H ⇒ không đủ → BC không là khóa

Câu 8

Ngô Thị Ngọc Trâm – 23677821

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

Hãy tìm tất cả các khóa của Q

$$TN = \{\emptyset\}$$

$$TG = \{ABCD\}$$

Gọi Xi là các tập con của tập TG:

Xi	Xi ∪TN	(Xi ∪TN)+	Siêu Khóa	Khóa
Ø	Ø	Ø		
A	A	A		
В	В	В		
С	С	ABCD	С	С
D	D	BD		
AB	AB	ABCD	AB	AB
AC	AC	ABCD	AC	
AD	AD	ABCD	AD	AD
BC	BC	ABCD	BC	
BD	BD	BD		

CD	CD	ABCD	CD	
ABC	ABC	ABCD	ABC	
ABD	ABD	ABCD	ABD	
ACD	ACD	ABCD	ACD	
BCD	BCD	ABCD	BCD	

- AC, BC,CD không phải là khóa vì không tối thiểu

Vậy tất cả các khóa của Q là: {C, AB, AD}

Câu 9

Nguyễn Thị Ngọc Ánh - 23700721

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.

$$Tr\'{a}i = \{A, B, C, D, E, G\}; Ph\'{a}i = \{C, A, D, B, E, G\}$$

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}

Xét tất cả các tập con của Q có thể là khóa

STT	Xy	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	

Kết quả: lược đồ Q có 7 khóa là: AB, BC, BD, BE, CD, CE, CG

Câu 10

Ngô Thị Ngọc Trâm – 23677821

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

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

b) Q(**A**,**B**,**C**)

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

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

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

Bước 1: Phân rã vế phải:

F1 ={AB \rightarrow C;C \rightarrow A;BC \rightarrow D;ACD \rightarrow B;D \rightarrow E;D \rightarrow G;BE \rightarrow C;CG \rightarrow B;CG \rightarrow D;CE \rightarrow A;CE \rightarrow G}

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

- * Xét AB→C:
- Nếu bỏ A: {B}F1+={B}, không chứa C => A không dư thừa.
- Nếu bỏ B: $\{A\}F1+=\{A\}$, không chứa C => B không dư thừa.

Vậy AB→C giữ nguyên.

- * Xét BC→D:
- Nếu bỏ B: $\{C\}F1+=\{C,A\}$, không chứa D => B không dư thừa.
- Nếu bỏ C: {B}F1+={B}, không chứa D => C không dư thừa.

Vậy BC→D giữ nguyên.

- * Xét ACD→B:
- Nếu bỏ A: {CD}F1+={C,D,E,G,B}, chứa B => A dư thừa. Loại bỏ A Vậy thay ACD→B bằng CD→B.

F2 ={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}

- ** Xét CD→B:
- Nếu bỏ C: $\{D\}F2+=\{D,E,G\}$, không chứa B => C không dư thừa.
- Nếu bỏ D: $\{C\}F2+=\{C,A\}$, không chứa B => D không dư thừa.

Vậy sau khi loại bỏ A, ta có CD→B.

* Xét CG→B:

Nếu bỏ C: $\{G\}F2+=\{G\}$, không chứa B => C không dư thừa.

Nếu bỏ G: $\{C\}F2+=\{C,A\}$, không chứa B => G không dư thừa.

Vậy CG→B giữ nguyên.

* Xét CE→A:

Nếu bỏ C: $\{E\}F2+=\{E\}$, không chứa A => C không dư thừa.

Nếu bỏ E: $\{C\}F2+=\{C,A\}$, chứa $A \Rightarrow E$ dư thừa.

Vậy thay CE→A bằng C→A.

$$F3 = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; CD \rightarrow B; D \rightarrow E; D \rightarrow G; BE \rightarrow C; CG \rightarrow B; CG \rightarrow D; C \rightarrow A; CE \rightarrow G\}$$

Loại bỏ phụ thuộc hàm trùng lặp:

$$F3 = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; CD \rightarrow B; D \rightarrow E; D \rightarrow G; BE \rightarrow C; CG \rightarrow B; CG \rightarrow D; CE \rightarrow G\}$$

Bước 3: Loại bỏ phụ thuộc hàm dư thừa:

Xét AB \rightarrow C khỏi F3: {AB}F3-{AB \rightarrow C}+={A,B}, không chứa C => AB \rightarrow C không dư thừa.

Xét $C \rightarrow A$ khỏi F3: $\{C\}F3-\{C \rightarrow A\}+=\{C,D,E,G,B\}$, không chứa $A \Rightarrow C \rightarrow A$ không dư thừa.

Xét BC \rightarrow D khỏi F3: {BC}F3-{BC \rightarrow D}+={B,C,A}, không chứa D=>BC \rightarrow D không dư thừa.

Xét CD \rightarrow B khỏi F3: {CD}F3-{CD \rightarrow B}+={C,D,E,G,A,B}, chứa B => CD \rightarrow B dư thừa. Loại bỏ

$$F4=\{AB\rightarrow C;C\rightarrow A;BC\rightarrow D;D\rightarrow E;D\rightarrow G;BE\rightarrow C;CG\rightarrow B;CG\rightarrow D;CE\rightarrow G\}$$

Xét D \rightarrow E khỏi F4: {D}F4-{D \rightarrow E}+={D,G}, không chứa E => D \rightarrow E không dư thừa.

Xét D \rightarrow G khỏi F4: {D}F4-{D \rightarrow G}+={D,E}, không chứa G => D \rightarrow G không dư thừa.

Xét BE \rightarrow C khỏi F4: {BE}F4-{BE \rightarrow C}+={B,E}, không chứa C => BE \rightarrow C không dư thừa.

Xét CG \rightarrow B khỏi F4: {CG}F4-{CG \rightarrow B}+={C,G,D,E,G,A}, không chứa B => CG \rightarrow B không dư thừa.

Xét CG \rightarrow D khỏi F4: {CG}F4-{CG \rightarrow D}+={C,G,B,A,D,E}, chứa D=> CG \rightarrow D dư thừa. Loại bỏ.

 $F5 = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; D \rightarrow E; D \rightarrow G; BE \rightarrow C; CG \rightarrow B; CE \rightarrow G\}$

Xét $CE \rightarrow G$ khỏi F5: $\{CE\}F5 - \{CE \rightarrow G\} + = \{C,E,A,D\}$, không chứa $G = > CE \rightarrow G$ không dư thừa.

Kết luận: Phủ tối thiểu của F là $\{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; D \rightarrow E; D \rightarrow G; BE \rightarrow C; CG \rightarrow B; CE \rightarrow G\}$ b) Q(A,B,C) $F = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, B \rightarrow A, C \rightarrow A, B \rightarrow C\}$

Bước 1: Phân rã vế phải:

Tất cả các phụ thuộc hàm trong F đã có vế phải là một thuộc tính đơn lẻ. Do đó, bước này không cần thực hiện. $F1=\{A\rightarrow B, A\rightarrow C, B\rightarrow A, C\rightarrow A, B\rightarrow C\}$

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

Tất cả các phụ thuộc hàm trong F1 đều có vế trái là một thuộc tính đơn lẻ. Do đó, không có thuộc tính dư thừa ở vế trái để loại bỏ. F2 = $\{A\rightarrow B, A\rightarrow C, B\rightarrow A, C\rightarrow A, B\rightarrow C\}$

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

Xét từng phụ thuộc hàm trong F2:

Xét $A \rightarrow B$: Tính $\{A\}F2-\{A\rightarrow B\}+=\{A,C\}$. Không chứa $B :=> A\rightarrow B$ không dư thừa.

Xét $A \rightarrow C$: Tính $\{A\}F2-\{A\rightarrow C\}+=\{A,B,C\}$. Chứa $C. \Rightarrow A\rightarrow C$ dư thừa. Loại bỏ $A\rightarrow C$. Tập phụ thuộc hàm còn lại: $F3=\{A\rightarrow B,B\rightarrow A,C\rightarrow A,B\rightarrow C\}$

Xét $B \rightarrow A$: Tính $\{B\}F3-\{B\rightarrow A\}+=\{B,C,A\}$. Chứa $A :=> B\rightarrow A$ dư thừa. Loại bỏ $B\rightarrow A$. Tập phụ thuộc hàm còn lại:

$$F4 = \{A \rightarrow B, C \rightarrow A, B \rightarrow C\}$$

Xét $C \rightarrow A$: Tính $\{C\}F3 - \{C \rightarrow A\} + = \{C\}$. Không chứa $A = C \rightarrow A$ không dư thừa.

Xét $B \rightarrow C$: Tính $\{B\}F3-\{B\rightarrow C\}+=\{B\}$. Không chứa $C => B\rightarrow C$ không dư thừa.

Kết luận: Phủ tối thiểu của F là $\{A \rightarrow B; C \rightarrow A; B \rightarrow C\}$

Câu 11

Nguyễn Thị Ngọc Ánh - 23700721

Xác định phủ tối thiểu của các tập phụ thuộc hàm

sau:

a) Q1(ABCDEGH)

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

b) Q2(ABCSXYZ)

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

c) Q3(ABCDEGHIJ)

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

d) Q4(ABCDEGHIJ)

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

a) Q1(ABCDEGH)

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

Xét từng phụ thuộc:

 $A \rightarrow H$ Không thể suy từ cái nào khác \Rightarrow giữ.

 $AB \to C$,
kiểm tra A hoặc B có thể suy ra C hay không ($A \to H, \, G \to B, \, BC \to D$)

Không suy ra $C \Rightarrow gi\tilde{u}$.

 $BC \rightarrow D$ Không thể loại vì không có cách nào khác suy ra $D \Rightarrow gi\tilde{u}$.

 $G \rightarrow B$ Độc lập \Rightarrow giữ.

 \Rightarrow Phủ tối thiểu F1: {A \rightarrow H,AB \rightarrow C,BC \rightarrow D;G \rightarrow B}

b) Q2(ABCSXYZ)

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

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

Vậy S→B là dư thừa => Loại S→B

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

c) Q3(ABCDEGHIJ)

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

Loại phụ thuộc dư.

- BG
$$\rightarrow$$
 D, G \rightarrow J, AI \rightarrow C, CE \rightarrow H, BD \rightarrow G, JH \rightarrow A, D \rightarrow I

Không có phụ thuộc nào có thể được suy ra từ các cái khác ⇒ giữ nguyên

Rút gọn vế trái

 $BG \rightarrow D$: bỏ B hoặc G đều không đủ \Rightarrow giữ

AI → C: không rút được

BD → G: không rút được

JH → A: không rút được

Phủ tối thiểu 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)

$F_{4} = \{BH \rightarrow I; GC \rightarrow A; I \rightarrow J; AE \rightarrow G; D \rightarrow B; I \rightarrow H\}$

Loại bỏ phụ thuộc dư:

 $I \rightarrow H, I \rightarrow J \Rightarrow$ không cái nào suy được từ cái kia

AE → G sinh G, độc lập

Tất cả đều giữ lại

Rút gọn vế trái:

 $BH \rightarrow I$: bỏ B hoặc H đều không đủ \Rightarrow giữ

 $GC \rightarrow A$, $AE \rightarrow G$: không rút được

Phủ tối thiểu F₄+:

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

Bài tập tổng hợp

Câu 1

Ngô Thị Ngọc Trâm – 23674111 Cho biết dạng chuẩn của các lược đồ quan hệ sau:

```
a) Q(ABCDEG);

F={A→BC, C→DE, E→G}

b) Q(ABCDEGH);

F={C→AB, D→E, B→G}

c) Q(ABCDEGH)

F={A→BC, D→E, H→G}

d) Q(ABCDEG);

F={AB→C, C→B, ABD→E, G→A}

e) Q(ABCDEGHI);

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

a> Q(ABCDEG); F={A→BC, C→DE, E→G}

Ta có

TG = {CE}

TN = {A}
```

Xi	(TN U Xi)	(TN U Xi)+	SK	Key
Ø	A	ABCDEG	A	A
С	AC	ABCDEG	AC	
Е	AE	ABCDEG	AE	
CE	ACE	ABCDEG	ACE	

- -Xét 1NF: Q ở dạng 1NF vì các thuộc tính đều mang giá trị nguyên tố.
- -Xét 2NF: Q ở dạng 2NF vì lược đồ chỉ có 1 khóa chính là A, nên mọi thuộc tính đều phụ thuộc đầy đủ vào khóa
- -Xét 3NF : Vì vế trái C, E không phải là siêu khóa và vế phải D, E, G cũng không phải thuộc tính khóa nên Q không đạt chuẩn 3NF

Vậy Q chỉ đạt chuẩn 2NF

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

$$TN = \{CDH\}$$

$$TG = \{B\}$$

Xi	(TN U Xi)	(TN U Xi)+	SK	Key
Ø	CDH	ABCDEGH	CDH	CDH
В	BCDH	ABCDEGH	BCDH	

-Xét 1NF: Q ở dạng 1NF vì các thuộc tính đều mang giá trị nguyên tố.

-Xét 2NF: Q không ở dạng 2NF vì có D->E và C->AB mà vế phải chứa phần tử không phải khóa => Không đạt chuẩn 2

Vậy Q chỉ đạt chuẩn 1

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

Ta có:

$$TN = \{ADH\}$$

$$TG = \{\emptyset\}$$

Xi	(TN U Xi)	(TN U Xi)+	SK	Key
Ø	ADH	ABCDEGH	ADH	ADH

-Xét 1NF: Q ở dạng 1NF vì các thuộc tính đều mang giá trị nguyên tố.

-Xét 2NF: Q không ở dạng 2NF vì A->BC, D->E ,H->G có vế phải chứa các phần tử không phải khóa => Không đạt chuẩn 2

Vậy Q chỉ đạt chuẩn 1

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

Ta có:

$$TN = \{DG\}$$

$$TG = \{ABC\}$$

TAILTOT TAILOTINE TAILOTINE SICURIDA TAIDA	Xi(TG)	(Xi U TN)	(Xi U TN)+	Siêu khóa	Khóa	
--	--------	-----------	------------	-----------	------	--

Ø	DG	DGA		
A	ADG	ADG		
В	BDG	ABCDGE	BDG	BDG
С	CDG	ABCDGE	CDG	CDG
AB	ABDG	ABCDGE	ABDG	
AC	ACDG	ABCDGE	ACDG	
BC	BCDG	ABCDGE	BCDG	
ABC	ABCDG	ABCDEG	ABCDG	

-Xét 1NF: Q ở dạng 1NF vì các thuộc tính đều mang giá trị nguyên tố.

-Xét 2NF: Q không ở dạng 2NF vì thuộc tính không khóa A phụ thuộc bộ phận vào một phần của khóa BDG và CDG thông qua phụ thuộc hàm $G \rightarrow A$.

Vậy Q chỉ đạt chuẩn 1

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

Xét tập thuộc tính CHG, BGH, BEH ta có CHG+ = ABCDEGHI = Q

BHG+ = ABCDEGHI = Q

BEH+ = ABCDEGHI = Q

- => Vậy CGH, BGH, BEH là các khóa tối thiểu của quan hệ.
- -Xét 1NF : Quan hệ đã ở dạng chuẩn 1NF vì không có thuộc tính lặp.
- Xét 2NF : Q không đạt 2NF do tồn tại phụ thuộc hàm một phần như H \rightarrow I và CG \rightarrow AE

Vậy Q chỉ đạt chuẩn 1

Câu 2

Ngô Thị Ngọc Trâm – 23674111

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

Bước 1 : Xét dạng 1NF: Vì mọi thuộc tính đều mang giá trị nguyên tố nên lược đồ đạt dạng chuẩn 1

Bước 2: Xét dạng 2NF

Tìm các khóa

Ta có TN = S, TG = CZ

Từ đó suy ra bảng sau

Xi (TG)	$Xi \cup TN$	$(Xi \cup TN)+$	Siêu khóa	Khóa
Ø	S	S		
С	CS	CSZ = Q	CS	CS
Z	ZS	ZSC = Q	ZS	ZS
CZ	CZS	CZS = Q	CZS	

Vậy lượt đồ đạt dạng chuẩn 2, tập thuộc tính không khóa rỗng hay tất cả thuộc tính không khóa đều phụ thuộc vào thuộc tính khóa

Bước 3: Xét dạng 3NF

Ta thấy phụ thuộc hàm $CS \rightarrow Z$ có CS là siêu khóa , $Z \rightarrow C$ với C là thuộc tính khóa của khóa $CS \Longrightarrow$ thỏa mãn

Vậy lược đồ đạt dạng chuẩn 3NF

Bước 4: Xét dạng BCNF

Ta có CS là siêu khóa nhưng Z chỉ là thuộc tính khóa trong khóa ZS nên lược đồ không đạt dạng chuẩn BCNF

Kết luận: Q đạt dạng chuẩn 3NF

Câu 3

Nguyễn Lê Hồng Kiều - 23682791

Cho lược đồ CSDL

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

F={NGAY,GIO,PHONG→MONHOC

MONHOC,NGAY→GIAOVIEN

NGAY,GIO,PHONG→GIAOVIEN

MONHOC→GIAOVIEN}

a) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Kehoach

Bước 1: Tìm mọi khóa của lược đồ quan hệ

- Tìm tập nguồn $N = \{NGAY, GIO, PHONG\}$
- Tìm bao đóng N+F = {NGAY, GIO, PHONG}+ = {NGAY, GIO, PHONG, MONHOC, GIAOVIEN}.

Vì N+ = Q+ (Tập tất cả thuộc tính của quan hệ) nên {NGAY, GIO, PHONG} là khóa duy nhất của lược đồ Kehoach.

Bước 2: Kiểm tra các dạng chuẩn

- Xét BCNF: không đạt vì MONHOC → GIAOVIEN có VT không là khóa.

- Xét 3NF: MONHOC -> GIAOVIEN có VT không là khóa và VP không là tập con của khóa nên Kehoach không đạt chuẩn 3.
- Xét 2NF:
- + Thuộc tính không tham gia vào khóa là MONHOC Và GIAOVIEN.
- + Các thuộc tính không tham gia vào khoa phụ thuộc hoàn toàn vào khóa nên đạt chuẩn 2

Câu 4

Nguyễn Lê Hồng Kiều - 23682791

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)

Trong $Q_1(A,C,D)$:

- A→B (B không thuộc Q₁)
- B→C (B không thuộc Q₁)
- D→B (B không thuộc Q₁)

$$=>F_1 = \emptyset$$

Trong $Q_2(B,D)$:

- A→B (A không thuộc Q₂)
- B→C (C không thuộc Q₂)
- D→B (thuộc)

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

Kết luân:

- $F_1 = \emptyset$
- $F_2 = \{D \rightarrow B\}$

Câu 5

Ngô Thị Ngọc Trâm – 23674111

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.

a) Chứng minh EK → DH

Để chứng minh $EK \rightarrow DH$, chúng ta cần sử dụng các quy tắc suy diễn Armstrong để suy ra phụ thuộc hàm DH từ EK dựa trên tập phụ thuộc hàm F đã cho.

1. $E \rightarrow C$ (Giả thiết)

2. $CK \rightarrow H$ (Giả thiết)

3. $E \rightarrow C$ (Giả thiết)

b) Tìm các khóa

Ta có

$$TG = \{CE\}$$

$$TN = \{K\}$$

Tính bao đóng của CK: $CK+=\{C, D,E,G, H, K\}=Q$

Tính bao đóng của CK: $EK+=\{C, D,E,G,H,K\}=Q$

Tính bao đóng của CEK: CEK+ = $\{C, D, E, G, H, K\}$ = Q

Tính bao đóng của CE: CE+ = {C, E, D,G}

CEK có các tập con thực sự là CK và EK cũng là khóa nên CEK không phải là một khóa (khóa tối thiểu). Nó chỉ là một siêu khóa.

Vậy chỉ có EK và CK là 2 khóa của Q

c) Xác định dạng chuẩn

-Xét 1NF: Q ở dạng 1NF vì các thuộc tính đều mang giá trị nguyên tố.

-Xét 2NF: Q không ở dạng 2NF vì tồn tại các thuộc tính không khóa là D, G không phụ thuộc đầy đủ vào khóa EK hoặc CK

Ví dụ phụ thuộc hàm C \rightarrow D có D là thuộc tính không khóa phụ thuộc không đầy đủ vào khóa CK

Vậy Q chỉ ở dạng 1NF

Câu 6

Nguyễn Thị Ngọc Ánh - 23700721

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

A) Tính bao đóng D+, SD+, SI+

 D^+ :

- Ban đầu : $D^+ = D$
- Theo $f_3: D \rightarrow M$, ta thêm được M vào bao đóng.

$$=> D^+ = DM$$

 SD^+ :

- Ban đầu : $SD^+ = S_*D_*$
- -Theo f₂: SD→ M, ta thêm được M vào bao đóng.

$$=> SD^+ = S,D,M.$$

 SI^+ :

- Ban đầu : $SI^+ = S_{\bullet}I$.
- -Theo $f_1: SI \to DM$ ta thêm được D,M vào bao đóng.
- $=> SI^+ = S,I,D,M.$
- \rightarrow SI⁺ = toàn bộ thuộc tính của $\mathbf{Q} \Rightarrow$ SI là một khóa.

B) Tìm tất cả các khóa của Q.

Từ bao đóng $SI^+ = \{S, I, D, M\}$, ta thấy SI là một khóa.

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

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

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

$$\mathbf{ID}^+ = \{I, D, M\} \rightarrow \text{thi\'eu S}$$

$$\mathbf{SD}^+ = \{S, D, M\} \rightarrow \text{thi\'eu I}$$

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

Không có tập nào nhỏ hơn SI sinh toàn bộ thuộc tính \rightarrow SI là khóa duy nhất.

c) Tìm phủ tối thiểu của F.

Bước 1: Chuẩn hóa vế phải

Tách f1:

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

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

Bước 2: Loại bỏ phụ thuộc dư thừa

 $SI \rightarrow D$: Tính S^+ , I^+ trong $F' = \{S,I\}$. S^+ , I^+ không chứa D, nên S,I không thừa

Tính S^+ trong F': $S^+, I^+ = \{S, I\}$. S^+, I^+ không chứa M, nên S, I không thừa.

 $SD \rightarrow M: D \in SD \Rightarrow SD \rightarrow M$ suy ra từ $D \rightarrow M \Rightarrow du$ thừa \Rightarrow loại

 $D \rightarrow M$: Vế trái chỉ có một thuộc tính, không có thuộc tính thừa

 \Rightarrow { SI \rightarrow D,SI \rightarrow M, D \rightarrow M}.

Loại bỏ các phụ thuộc hàm thừa

 $SI \rightarrow D$: Tính bao đóng của $\{SI \rightarrow M, D \rightarrow M\}$ đối với $SI. (SI)^+$ trong $\{SI \rightarrow M, D \rightarrow M\}$ là $\{S, I, M\}$. Không chứa D. Vậy $SI \rightarrow D$ không thừa.

 $SI \to M$: Tính bao đóng của $\{SI \to D, D \to M\}$ đối với $SI. (SI)^+$ trong $\{SI \to D, D \to M\}$ là $\{S, I, D, M\}$. Chứa M. Vậy $SI \to M$ là thừa.

 $D \to M$: Tính bao đóng của $\{SI \to D, SI \to M\}$ đối với D. $(D)^+$ trong $\{SI \to D, SI \to M\}$ là $\{D\}$. Không chứa M. Vậy $D \to M$ không thừa.

Phủ tối thiểu của F là $\{SI \rightarrow D, D \rightarrow M\}$.

d) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Q

- 1. 1NF: các thuộc tính là nguyên tố ⇒ Đạt
- 2. **2NF**: Không có phụ thuộc hàm không tầm thường từ **một phần của khóa chính** đến **thuộc tính không khóa**

Khóa chính: SI

 $f_1: SI \rightarrow D \Rightarrow không vi phạm$

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

=> Dat

3. **3NF**: Với mỗi phụ thuộc $X \rightarrow A$, ít nhất một điều kiện đúng:

 $A \in X$ (tầm thường)

X là siêu khóa

A là thuộc tính khóa

Kiểm tra từng phụ thuộc

SI → D => SI là một siêu khoá

D → M => D,M đều không phải là siêu khoá

=> Vi phạm 3NF > không đạt

=> Dạng chuẩn cao nhất: 2NF

Câu 7

Vũ Thị Quỳnh Trang - 23700581

Kiểm tra dạng chuẩn

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

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

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

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

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

Xác định khóa chính

Xét CA+:

$$CA \rightarrow D \Rightarrow \text{thêm } D$$

$$A \rightarrow B \Rightarrow \text{thêm } B$$

$$\Rightarrow$$
 CA⁺ = {A, B, C, D} = R

Xác đinh chuẩn

 $CA \rightarrow D$ là phụ thuộc đầy đủ

 $A \rightarrow B$ là phụ thuộc không đầy đủ ($A \subset CA$)

⇒ Vi phạm 2NF

Phân tách về 3NF

$$R1(A, B)$$
 với $A \rightarrow B$

$$R2(C, A, D)$$
 với $CA \rightarrow D$

→ Mỗi lược đồ đều có khóa riêng

⇒ Đạt 3NF

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

Xác định khóa chính

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

 $SD \rightarrow M \Rightarrow \text{n\'eu c\'o SD, thì thêm M}$

$$\rightarrow$$
 SI⁺ + D (từ SI \rightarrow D) = {S, I, D, M} = R

⇒ Khóa là SI

Xác định chuẩn

 $SI \rightarrow D$: đầy đủ

 $SD \rightarrow M: SD \subset SI$

⇒ Phụ thuộc không đầy đủ → vi phạm 2NF

Phân tách về 3NF

R1(S, I, D) với $SI \rightarrow D$

R2(S, D, M) với $SD \rightarrow M$

⇒ Mỗi lược đồ đạt 3NF

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

Xác định khóa chính

$$NGP^+ = \{N, G, P, M\}$$

$$M \rightarrow GV \Rightarrow \text{thêm } GV$$

$$\Rightarrow$$
 NGP⁺ = {N, G, P, M, GV} = R

⇒ Khóa là NGP

Xác định chuẩn

 $NGP \rightarrow M$: đầy đủ

M → GV: M không phải khóa hay siêu khóa

⇒ Vi phạm 3NF

Phân tách về 3NF

R1(N, G, P, M) với $NGP \rightarrow M$

R2(M, GV) với $M \rightarrow GV$

⇒ Mỗi lược đồ đạt 3NF

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

Xác định khóa chính

$$S^+ = \{S, N, D, T, X\} = R$$

⇒ Khóa là S

Xác định chuẩn

Tất cả phụ thuộc đều từ khóa chính đến thuộc tính không khóa

- \Rightarrow Đạt 2NF
- ⇒ Không có phụ thuộc bắc cầu
- ⇒ Đạt 3NF và BCNF
- \rightarrow Lược đồ đã ở dạng chuẩn BCNF không cần phân tách