CƠ SỞ DỮ LIỆU O CUỐI KÌ - NHÓM 8



GIẢNG VIÊN HƯỚNG DẪN: LÊ HỮU HÙNG - NGUYỄN THỊ HOÀI

THÀNH VIÊN VÀ BẢNG ĐÁNH GIÁ

MSSV	HỌ VÀ TÊN	CÔNG VIỆC PHÂN CÔNG	MỨC ĐỘ HOÀN THÀNH	ĐÁNH GIÁ CỦA GIẢNG VIÊN
23716131	Phan Anh Tài	Phần A:Tạo Database, Nhập dữ liệu, Chạy code Phần B: Câu I.5 Đến Câu I.7	100%	
23712091	Trần Thị Ngọc Ni	Phần A: 2 câu group by, 2 câu subquery, 2 câu bất kỳ Phần B: Câu 1 Đến Câu 4	100%	
23725081	Nguyễn Cao Kỳ Duyên	Phần A:Vẽ lược đồ ERD Phần B: Câu I.2 Đến Câu I.4	100%	
23646651	Nguyễn Thị Hồng Nhung	Phần A:2 câu truy vấn kết nối nhiều bảng, 2 câu update, 2 câu delete Phần B: Câu 9 Đến Câu I.1	100%	
23716281	Võ Thị Kim Quyên	Phần A: Chuyên đổi sang lược đồ quan hệ. Phần B: Câu 5 Đến Câu 8	100%	

Bài 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.

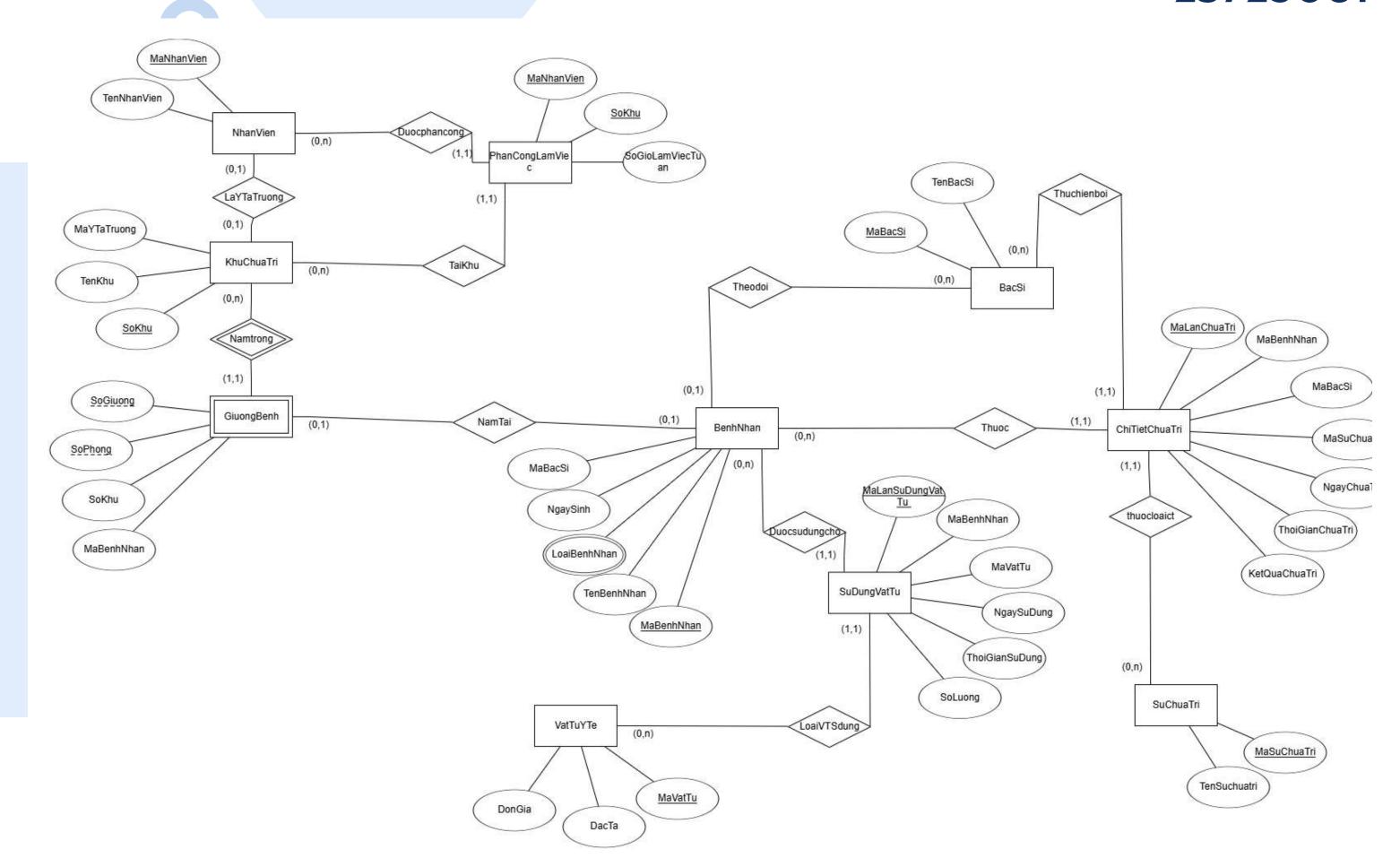
- Mỗi giường bệnh có số giường, số phòng và số khu chữa trị. Thuốc men hoặc dụng cụ dùng để chữa bệnh được gọi chung là vật tư, có mã, đặc tả và đơn giá.
- Các nhân viên trong bệnh viện có mã số và tên.
- Một sự chữa trị là bất kỳ một cuộc xét nghiệm hoặc một công việc điều trị nào đó mà một bác sĩ thực 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 ch<mark>ữa trị có một bác sĩ theo</mark> 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.

Phần A: Xây dựng lược đồ ERD và tạo CSDL

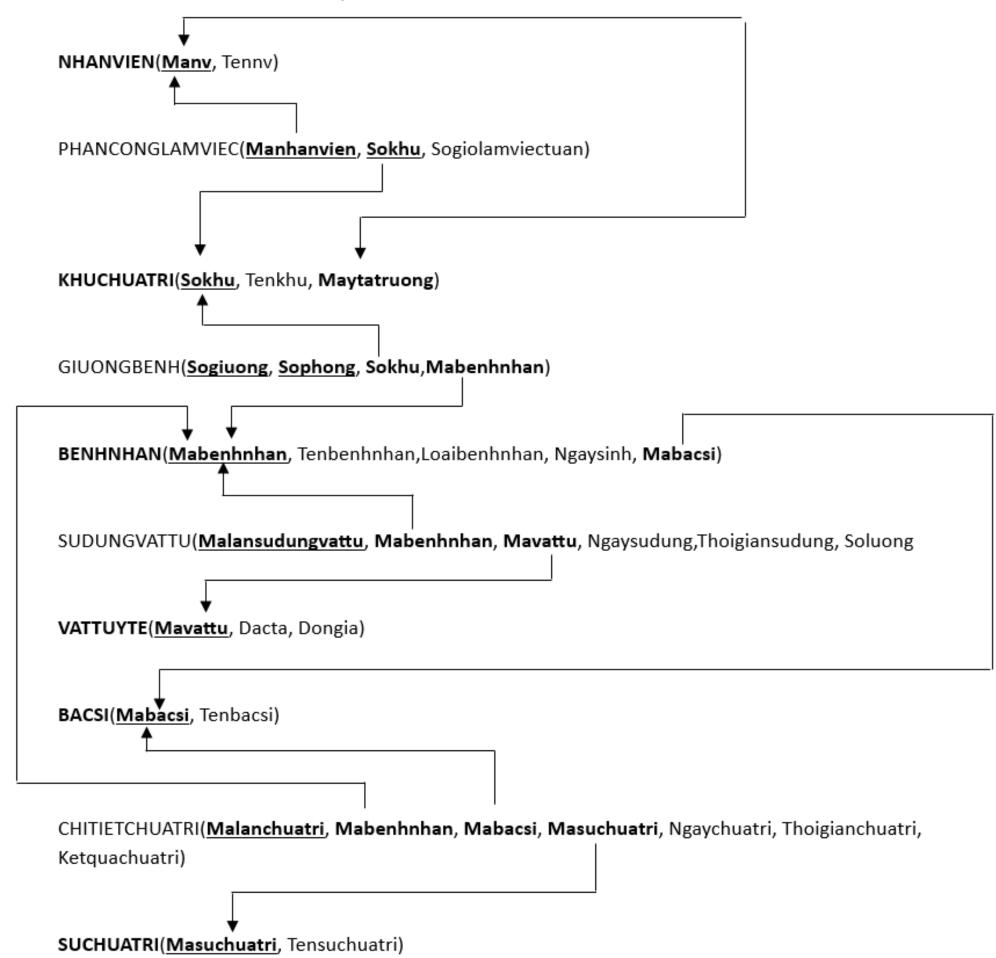
- 1. Lược đồ ER: vẽ tay (chụp thành file pdf) or dùng phần mềm (visio ; word, .. hoặc trực tuyến) gợi ý cụm từ tìm kiếm : Công cụ vẽ ER)
- 2. Chuyển đổi sang lược đồ quan hệ.
- 3. Cài đặt CSDL Tạo database trên SSMS, nhập dữ liệu (tự nghĩ ra mỗi bảng ít nhất 5 dòng): toàn bộ dùng lệnh SQL và nộp file database (file backup)
- 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)

1. Lược đô ER

Nguyễn Cao Kỳ Duyên 23725081

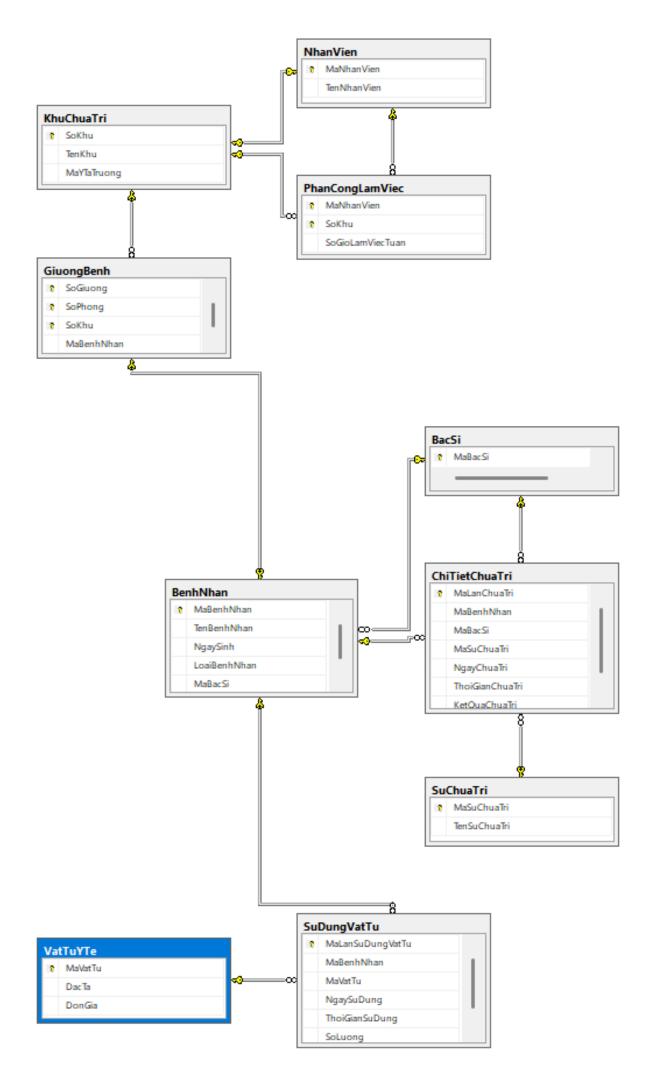


2. Chuyển đổi sang lược đồ quan hệ:



Võ Thị Kim Quyên 23716281

Database Diagram



3. Cài đặt CSDL - Tạo database trên SSMS, nhập dữ liệu (tự nghĩ ra mỗi bảng ít nhất 5 dòng)

Tao database

```
create database QLBV
on primary (name = QLBvien_data, filename = 'C:\QLBV\QLBvien_Data.mdf', size = 100, maxsize = 1000, filegrowth =1)
log on (name = QLBvien_log, filename = 'C:\QLBV\QLBvien_Log.ldf', size = 105, maxsize = 1055, filegrowth =1)
```

Tạo bảng, ràng buộc khóa chính, liên kết khóa ngoại

```
-- Bảng KhuChuaTri
3CREATE TABLE KhuChuaTri (
SoKhu INT PRIMARY KEY,
TenKhu VARCHAR(100) NOT NULL,
MaYTaTruong INT UNIQUE NULL)
-- Bång NhanVien
GREATE TABLE NhanVien (
MaNhanVien INT PRIMARY KEY,
TenNhanVien VARCHAR(150) NOT NULL)
-- Thêm ràng buộc khóa ngoại cho MaYTaTruong trong KhuChuaTri sau khi bảng NhanVien tồn tại
∃ALTER TABLE KhuChuaTri
ADD CONSTRAINT FK_KhuChuaTri_NhanVien
FOREIGN KEY (MaYTaTruong) REFERENCES NhanVien(MaNhanVien)
-- Bảng BacSi
3CREATE TABLE BacSi (
MaBacSi INT PRIMARY KEY,
TenBacSi VARCHAR(150) NOT NULL)
```

Tạo bảng, ràng buộc khóa chính, liên kết khóa ngoại

```
-- Bảng BenhNhan
∃CREATE TABLE BenhNhan (
MaBenhNhan INT PRIMARY KEY,
 TenBenhNhan VARCHAR(150) NOT NULL,
NgaySinh DATE,
 LoaiBenhNhan VARCHAR(50) CHECK (LoaiBenhNhan IN ('Noi tru', 'Ngoai tru')),
MaBacSi INT NULL,
CONSTRAINT FK_BenhNhan_BacSi FOREIGN KEY (MaBacSi) REFERENCES BacSi(MaBacSi))
 -- Bảng GiuongBenh
∃CREATE TABLE GiuongBenh (
 SoGiuong VARCHAR(10),
SoPhong VARCHAR(10),
 SoKhu INT,
MaBenhNhan INT UNIQUE NULL,
 PRIMARY KEY (SoGiuong, SoPhong, SoKhu),
 CONSTRAINT FK_GiuongBenh_KhuChuaTri FOREIGN KEY (SoKhu) REFERENCES KhuChuaTri(SoKhu),
 CONSTRAINT FK GiuongBenh BenhNhan FOREIGN KEY (MaBenhNhan) REFERENCES BenhNhan(MaBenhNhan))
 -- Bảng VatTuYTe
∃CREATE TABLE VatTuYTe (
MaVatTu VARCHAR(50) PRIMARY KEY,
DacTa TEXT,
DonGia DECIMAL(10, 2) NOT NULL)
```

Tạo bảng, ràng buộc khóa chính, liên kết khóa ngoại

```
-- Bảng SuChuaTri
∃CREATE TABLE SuChuaTri (
MaSuChuaTri VARCHAR(50) PRIMARY KEY,
TenSuChuaTri VARCHAR(150) NOT NULL)
-- Bảng ChiTietChuaTri
∃CREATE TABLE ChiTietChuaTri (
MaLanChuaTri INT PRIMARY KEY,
MaBenhNhan INT NOT NULL,
MaBacSi INT NOT NULL,
MaSuChuaTri VARCHAR(50) NOT NULL,
NgayChuaTri DATE NOT NULL,
ThoiGianChuaTri TIME NOT NULL,
KetQuaChuaTri TEXT,
CONSTRAINT FK_ChiTietChuaTri_BenhNhan FOREIGN KEY (MaBenhNhan) REFERENCES BenhNhan(MaBenhNhan),
CONSTRAINT FK_ChiTietChuaTri_BacSi FOREIGN KEY (MaBacSi) REFERENCES BacSi(MaBacSi),
CONSTRAINT FK ChiTietChuaTri SuChuaTri FOREIGN KEY (MaSuChuaTri) REFERENCES SuChuaTri(MaSuChuaTri))
-- Bảng PhanCongLamViec
CREATE TABLE PhanCongLamViec (
MaNhanVien INT,
SoKhu INT ,
SoGioLamViecTuan INT NOT NULL CHECK (SoGioLamViecTuan >= 0),
PRIMARY KEY (MaNhanVien, SoKhu),
CONSTRAINT FK PhanCongLamViec NhanVien FOREIGN KEY (MaNhanVien) REFERENCES NhanVien(MaNhanVien),
CONSTRAINT FK PhanCongLamViec KhuChuaTri FOREIGN KEY (SoKhu) REFERENCES KhuChuaTri(SoKhu))
-- Bảng SuDungVatTu
∃CREATE TABLE SuDungVatTu (
MaLanSuDungVatTu INT PRIMARY KEY,
MaBenhNhan INT NOT NULL,
MaVatTu VARCHAR(50) NOT NULL,
NgaySuDung DATE NOT NULL,
ThoiGianSuDung TIME NOT NULL,
SoLuong INT NOT NULL CHECK (SoLuong > 0),
CONSTRAINT FK_SuDungVatTu_BenhNhan FOREIGN KEY (MaBenhNhan) REFERENCES BenhNhan(MaBenhNhan),
CONSTRAINT FK SuDungVatTu VatTuYTe FOREIGN KEY (MaVatTu) REFERENCES VatTuYTe(MaVatTu))
```

Nhập dữ liệu cho bảng

```
-- Nhập dữ liệu cho bảng
□INSERT INTO NhanVien (MaNhanVien, TenNhanVien) VALUES
 (101, 'Nguyễn Thị Minh An'),
 (102, 'Trần Văn Bình'),
 (103, 'Lê Thị Thu Cúc'),
 (104, 'Phạm Minh Đức'),
 (105, 'Hoàng Anh Giang')
□INSERT INTO BacSi (MaBacSi, TenBacSi) VALUES
 (201, 'Nguyễn Hữu An'),
 (202, 'Trần Thị Bích'),
 (203, 'Lê Văn Cường'),
 (204, 'Pham Thi Dung'),
 (205, 'Hoàng Minh Hải')
□INSERT INTO KhuChuaTri (SoKhu, TenKhu, MaYTaTruong) VALUES
 (1, 'Khoa Nội Tổng Hợp', 101),
 (2, 'Khoa Ngoại Chấn Thương', 102),
 (3, 'Khoa Hồi Sức Cấp Cứu', NULL),
 (4, 'Khoa Nhi', 103),
 (5, 'Khoa Sản', 104)
□INSERT INTO BenhNhan (MaBenhNhan, TenBenhNhan, NgaySinh, LoaiBenhNhan, MaBacSi) VALUES
 (301, 'Ngô Thị Thanh Hằng', '1990-05-15', 'Noi tru', 201),
 (302, 'Đinh Văn Khoa', '1985-11-20', 'Ngoại tru', 202),
 (303, 'Bùi Thị Loan', '2000-01-01', 'Noi tru', 201),
 (304, 'Trinh Minh Nam', '1978-07-07', 'Ngoai tru', 203),
 (305, 'Phan Thị Quyên', '1995-03-25', 'Noi tru', 204)
```

```
□ INSERT INTO GiuongBenh (SoGiuong, SoPhong, SoKhu, MaBenhNhan) VALUES
 ('G101', 'P10', 1, 301),
 ('G102', 'P10', 1, 303),
 ('G201', 'P20', 2, NULL),
 ('G401', 'P40', 4, 305),
 ('G501', 'P50', 5, 304)
□INSERT INTO VatTuYTe (MaVatTu, DacTa, DonGia) VALUES
 ('VT001', 'Gac y tế vô trùng', 15000.00),
 ('VT002', 'Bông y tế', 10000.00),
 ('VT003', 'Thuốc A (Paracetamol)', 50000.00),
 ('VT004', 'Kim tiêm 3ml', 5000.00),
 ('VT005', 'Dây truyền dịch', 25000.00)

☐INSERT INTO SuChuaTri (MaSuChuaTri, TenSuChuaTri) VALUES

 ('ST001', 'Khám tổng quát'),
 ('ST002', 'Tiêm thuốc'),
 ('ST003', 'Thay băng'),
 ('ST004', 'Xét nghiệm máu'),
  ('ST005', 'Siêu âm')
```

Nhập dữ liệu cho bảng

```
□ INSERT INTO ChiTietChuaTri (MaLanChuaTri, MaBenhNhan, MaBacSi, MaSuChuaTri, NgayChuaTri, ThoiGianChuaTri, KetQuaChuaTri) VALUES
 (1, 301, 201, 'ST001', '2023-10-26', '09:00:00', 'Tình trạng ổn định'),
 (2, 302, 202, 'ST004', '2023-10-26', '10:30:00', 'Kết quả bình thường'),
 (3, 303, 201, 'ST002', '2023-10-26', '11:00:00', 'Đã tiêm đủ liều'),
 (4, 301, 201, 'ST003', '2023-10-27', '08:00:00', 'Vết thương khô ráo'),
 (5, 305, 204, 'ST005', '2023-10-27', '14:00:00', 'Không phát hiện bất thường')
□ INSERT INTO PhanCongLamViec (MaNhanVien, SoKhu, SoGioLamViecTuan) VALUES
 (101, 1, 40),
 (102, 2, 40),
 (103, 4, 35),
 (104, 5, 38),
 (105, 1, 20)
□INSERT INTO SuDungVatTu (MaLanSuDungVatTu, MaBenhNhan, MaVatTu, NgaySuDung, ThoiGianSuDung, SoLuong) VALUES
 (1, 301, 'VT001', '2023-10-26', '09:15:00', 2),
 (2, 303, 'VT004', '2023-10-26', '11:05:00', 1),
 (3, 301, 'VT003', '2023-10-26', '15:00:00', 1),
 (4, 305, 'VT002', '2023-10-27', '07:30:00', 3),
 (5, 303, 'VT005', '2023-10-27', '09:00:00', 1)
```

4. Tự cho câu hỏi và trả lời: 2 truy vấn kết nối nhiều bảng, 2 update, 2 delete

2 câu truy vấn kết nối nhiều bảng

1. Liệt kê tên nhân viên, tên khu chữa trị mà họ làm việc và số giờ làm việc hàng tuần tại khu đó.

2. Liệt kê mã lần chữa trị, ngày giờ thực hiện, tên của bệnh nhân đã được chữa trị và tên của bác sĩ đã thực hiện lần chữa trị đó và sắp xếp ngày chữa trị giảm dần

```
select ctt.MaLanChuaTri,bn.TenBenhNhan,bs.TenBacSi,ctt.NgayChuaTri,ctt.ThoiGianChuaTri
from ChiTietChuaTri ctt
join BenhNhan bn ON ctt.MaBenhNhan = bn.MaBenhNhan
join BacSi bs ON ctt.MaBacSi = bs.MaBacSi
ORDER BY ctt.NgayChuaTri DESC
```

Nguyễn Thị Hồng Nhung-23646651

4. Tự cho câu hỏi và trả lời: 2 truy vấn kết nối nhiều bảng, 2 update, 2 delete

2 câu update

1.Cập nhật đơn giá của vật tư y tế có mã 'VT001' thành 120,000.00 \text{\text{\text{\text{bupdate}}} VatTuYTe}

```
set DonGia = 120000.00
where MaVatTu = 'VT001'
```

2. Cập nhật loại bệnh nhân của bệnh nhân có mã 205 thành 'Ngoai tru' (Giả sử bệnh nhân này đang là 'Noi tru' và cần chuyển)

```
update BenhNhan

set LoaiBenhNhan = 'Ngoai tru'
where MaBenhNhan = 205
```

4. Tự cho câu hỏi và trả lời: 2 truy vấn kết nối nhiều bảng, 2 update, 2 delete

2 câu detele

1. Xóa thông tin phân công làm việc của nhân viên có mã 103 tại khu có số 4

```
Delete from PhanCongLamViec
where MaNhanVien = 103 and SoKhu = 8
```

2. Xóa giường chưa có bệnh nhân nào nằm

```
DELETE FROM GiuongBenh
WHERE MaBenhNhan IS NULL
```

4. Tự cho câu hỏi và trả lời: 2 group by, 2 sub query, 2 câu bất kì

2 câu group

1.Cho biết Wlượng bệnh nhân mà mỗi bác sĩ đã chữa trị, bao gồm họ và tên bác sĩ và sắp xếp kết quả theo số bệnh nhân từ cao đến thấp

```
select bs.MaBacSi, bs.TenBacSi, count(distinct(ct.MaBenhNhan)) as Soluongbenhnhan from BacSi bs
join chitietchuatri ct on ct.MaBacSi = bs.MaBacSi
group by bs.MaBacSi, bs.TenBacSi
order by Soluongbenhnhan desc
```

2.Cho biết số lượng giường bệnh trong mỗi khu chữa trị, gồm tên khu, và chỉ liệt kê những khu có từ 1 giường trở lên

```
| select kct.TenKhu, count(*) as Soluonggiuong
| from KhuChuaTri kct
| join GiuongBenh gb on gb.SoKhu = kct.SoKhu
| group by kct.TenKhu
| having count(*) >=1
```

Trần Thị Ngọc Ni-23712091

4. Tự cho câu hỏi và trả lời: 2 group by, 2 sub query, 2 câu bất kì 2 câu sub query

1.Tìm tên các nhân viên đồng thời là y tá trưởng của ít nhất một khu nào đó.

```
| select TenNhanVien
| from NhanVien
| where MaNhanVien in(
| select Maytatruong
| from KhuChuaTri
| where MaYTaTruong is not null)
```

2. Tìm tên các bệnh nhân đã sử dụng vật tư y tế có mã 'VT002'.

```
select TenBenhNhan
from BenhNhan
where MaBenhNhan IN (
select MaBenhNhan
from SuDungVatTu
where MaVatTu = 'VT002')
```

Trần Thị Ngọc Ni-23712091

4. Tự cho câu hỏi và trả lời: 2 group by, 2 sub query, 2 câu bất kì 2 câu bất kì

1.Liệt kê thông tin các giường bệnh hiện đang có bệnh nhân nằm, bao gồm số giường, số phòng, số khu và tên của bệnh nhân đang nằm trên giường đó

```
select gb.SoGiuong, gb.SoPhong, gb.SoKhu, bn.TenBenhNhan
from GiuongBenh gb
JOIN BenhNhan bn ON gb.MaBenhNhan = bn.MaBenhNhan
```

2.Cho biết mỗi bác sĩ đã thực hiện bao nhiều lần chữa trị và sắp xếp số lần chữa trị giảm dần

```
| select bs.MaBacSi, bs.TenBacSi, COUNT(*) AS SoLanChuaTri
from bacsi bs
join ChiTietChuaTri ctt on bs.MaBacSi = ctt.MaBacSi
group by bs.MaBacSi, bs.TenBacSi
order by SoLanChuaTri desc
```

Trần Thị Ngọc Ni-23712091



PHẦN B: Chuẩn hóa dữ liệu cá nhân



Câu 1: Cho lược đồ CSDL
Q(TENTAU, LOAITAU, MACHUYEN, LUONGHANG, BENCANG, NGAY)
F={TENTAU→ 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

1a.Hãy tìm tập phủ tối thiểu của F

```
B1:Loại khỏi F các PTH có VT dư thừa:
PTH có VT là 1 thuộc tính thì PTH đó gọi là PTH đầy đủ. Vì Vậy:
TENTAU \rightarrow LOAITAU, MACHUYEN \rightarrow TENTAU, LUONGHANG là các PTH đầy đủ
nên ta không loại chúng ra khỏi F
Xét từng PTH có VT nhiều hơn 1 thuộc tính: TENTAU, NGAY →
BENCANG, MACHUYEN, ta xem xét chúng có VT dư thừa hay không
+ Đối với TENTAU, NGAY → BENCANG, MACHUYEN, ta xem xét liệu có hay không
TENTAU → BENCANG, MACHUYEN và NGAY → BENCANG, MACHUYEN
TENTAU+= {TENTAU,LOAITAU}, nên không có TENTAU → BENCANG,MACHUYEN
NGAY+ = {NGAY}, nên không có NGAY → BENCANG, MACHUYEN
```

1a.Hãy tìm tập phủ tối thiểu của F

Trần Thị Ngọc Ni -23712091

Kết quả B1, ta có tập PTH vẫn không thay đổi là F={ TENTAU → LOAITAU MACHUYEN → TENTAU, LUONGHANG TENTAU,NGAY → BENCANG, MACHUYEN}

B2: Tách các PTH có VP có hơn 1 thuộc tính thành PTH có VP có 1 thuộc tính

Ta xét $F = F1tt = \{ TENTAU \rightarrow LOAITAU MACHUYEN \rightarrow TENTAU, MACHUYEN \rightarrow LUONGHANG, TENTAU, NGAY \rightarrow BENCANG, TENTAU, NGAY \rightarrow MACHUYEN \}$

1a. Hãy tìm tập phủ tối thiểu của F

```
+Thử loại TENTAU → LOAITAU ra khỏi F1tt, ta xem xét có thể suy diễn
TENTAU → LOAITAU là thành viên của { MACHUYEN → TENTAU,
MACHUYEN → LUONGHANG, TENTAU, NGAY → BENCANG,
TENTAU, NGAY → MACHUYEN} hay không?
Ta có TENTAU+ = {TENTAU} cho nên không có TENTAU →
LOAITAU
+ Tương tự, thử loại MACHUYEN → TENTAU ra khỏi F1tt
Ta có: MACHUYEN + = { MACHUYEN, LUONGHANG} cho nên không có
MACHUYEN → TENTAU
+ Tương tự, thử loại MACHUYEN → LUONGHANG ra khỏi F1tt
Ta có: MACHUYEN + = { MACHUYEN, TENTAU, LOAITAU} cho nên
không có
MACHUYEN → LUONGHANG
```

1a. Hãy tìm tập phủ tối thiểu của F

```
+ Tương tự, thử loại TENTAU, NGAY → BENCANG ra khỏi F1tt
Ta có: (TENTAU, NGAY)+= {TENTAU, NGAY, MACHUYEN, LOAITAU, LUONGHANG} cho nên
không có TENTAU, NGAY → BENCANG
+Tương tư, thử loại TENTAU, NGAY → MACHUYEN ra khỏi F1tt
Ta có: (TENTAU, NGAY)+ = {TENTAU, NGAY, BENCANG, LOAITAU, LUONGHANG} cho nên
không có TENTAU, NGAY → MACHUYEN
Vậy không có phụ thuộc hàm nào bị loại bỏ, tập phủ tối thiểu
Fmin = { TENTAU → LOAITAU
MACHUYEN → TENTAU,
MACHUYEN → LUONGHANG,
TENTAU, NGAY → BENCANG,
TENTAU, NGAY → MACHUYEN}
```

1b.Tìm tất cả các khóa của Q

TN = { NGAY}, TG = {TENTAU, MACHUYEN} Gọi Xi là các tập con của TG

Xi	(TN ∪ Xi)	(TN ∪ Xi) ⁺	Siê u khó a	Kh óa
Ø	NGAY	NGAY		
TENTAU	TENTAU,NGAY	TENTAU,NGAY, LOAITAU,BENCAN G, MACHUYEN,LOAI HANG	X	X
MACHUYEN	MACHUYEN,NGAY	MACHUYEN,NGA Y, TENTAU,LUONGH ANG, BENCANG,LOAITA U	X	X
TENTAU,MACH UYEN	TENTAU,MACHUYEN ,NGAY		X	

Vậy tất cả các khóa của Q là: {TENTAU,NGAY}, {MACHUYEN,NGAY}

```
Câu 2/ Q(A,B,C,D,E,G)
Cho F={AB→C;C→A;BC→D;ACD→B;D→EG;BE→C;CG→BD;CE→AG}
X={B,D}, X<sup>+</sup>=?
Y={C,G}, Y<sup>+</sup>=?
```

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

```
Ta có: F={f1: AB\rightarrowC; f2: C\rightarrowA; f3: BC\rightarrowD; f4: ACD\rightarrowB; f5: D\rightarrowEG; f6: BE\rightarrowC; f7: CG\rightarrowBD; f8: CE\rightarrow AG} X0 = BD Xét f5 vì D là con X0\rightarrowX1 = BDEG, loại f5 Xét f6 vì BE là con X1\rightarrowX2 = BCDEG, loại f6 Xét f7 vì CG là con X2\rightarrowX3 = BCDEG, loại f7 Xét f8 vì CE là con X3\rightarrowX4 = ABCDEG, loại 8 \rightarrow X+ = X4 = {ABCDEG} là bao đóng của X
```

Y={C,G}, Y⁺=?

```
Ta có: F = \{f1: AB \rightarrow C; f2: C \rightarrow A; f3: BC \rightarrow D; f4: ACD \rightarrow B; f5: D \rightarrow EG; f6: ACD \rightarrow EG; 
 BE\rightarrowC; f7: CG\rightarrowBD; f8: CE\rightarrowAG}
 Y0 = CG
Xét f2 vì C là con Y0 \rightarrow Y1 = ACG, loai f2
Xét f7 vì CG là con Y1 \rightarrow Y2 = ABCDG, loai f7
Xét f1 vì AB là con Y2 \rightarrow Y3 = ABCDG, loai f1
Xét f3 vì BC là con Y3 \rightarrow Y4 = ABCDG, loai f3
Xét f4 vì ACD là con Y4 \rightarrow Y5 = ABCDG, loai f4
Xét f5 vì D là conY5 → Y6 = ABCDEG, loai f5
Xét f6 vì BE là con Y6 \rightarrow Y7 = ABCDEG, loai f6
Xét f8 vì CE là con Y7 → Y8 = ABCDEG
  → Y+ = Y8 = {ABCDEG} là bao đóng của Y
```

- 3/ Cho lược đồ quan hệ Q và tập phụ thuộc hàm F
- a) F={AB→E;AG→I;BE→I;E→G;GI→H} chứng minh rằng AB→GH.
- b) F={AB→C;B→D;CD→E;CE→GH;G→A} chứng minh rằng AB → E; AB → G
- a) $F=\{AB\rightarrow E;AG\rightarrow I;BE\rightarrow I;E\rightarrow G;GI\rightarrow H\}$ chứng minh rằng $AB\rightarrow GH$.

Ta có:

- $(1). AB \rightarrow E(gt)$
- $(2). E \rightarrow G (gt)$
- (3). AB → G(Bắc cầu 1,2)
- $(4). AB \rightarrow E(gt)$
- (5). $AB \rightarrow BE$ (thêm B vào 4)
- (6). BE \rightarrow I(gt)
- $(7).AB \rightarrow I$
- (8). $AB \rightarrow GI (Hop 3,7)$
- (9). $GI \rightarrow H(gt)$
- (10). GI \rightarrow GH (thêm G vào 9)
- (11). AB → GH (Bắc cầu 8,10) (đpcm)

- b) F={AB→C;B→D;CD→E;CE→GH;G→A} chứng minh rằng AB → E;
- $AB \rightarrow G$
- + Chứng minh rằng AB → E
- (1). $AB \rightarrow B(phản xạ)$
- (2). $B \rightarrow D(gt)$
- (3). AB → D(bắc cầu 1,2)
- $(4). AB \rightarrow C(gt)$
- (5). $AB \rightarrow CD(hop 3,4)$
- (6) $CD \rightarrow E(gt)$
- (7). AB → E(bắc cầu 5,6) (đpcm)
- + Chứng minh rằng AB → G
- $(1). AB \rightarrow C(gt)$
- (2). $AB \rightarrow E (cmt)$
- (3). $AB \rightarrow CE(hop 1,2)$
- (4). $CE \rightarrow GH (gt)$
- (5). AB → GH (bắc cầu 3,4)
- (6). AB → G(chiếu 5) (đpcm)

4/ Cho quan hệ r:

\mathbf{A}	В	C	D
X	u	X	y
y	X	Z	X
Z	y	y	y
У	Z	\mathbf{W}	Z

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

- + A → B: không thỏa vì A2(y) = A4(y) nhưng B2(x) \neq B4(z)
- + A → C: không thỏa vì A2(y) = A4(y) nhưng C2(z) ≠ C4(w)

+ B → A: thỏa vì mỗi giá trị của B xác định một giá trị duy nhất của A

- B = u à A = x
- $B = x \dot{a} A = y$
- $B = y \dot{a} A = z$
- $B = z \dot{a} A = y$

+ C → D thỏa vì mỗi giá trị của C xác định duy nhất một giá trị của D

- $C = x \grave{a} D = y$
- C = z a D = x
- C = y à D = y
- C = w à D = z
- + D → C không thỏa vì D1(y) = D3(y) nhưng C1(x) ≠ C3(y)
- + D → A không thỏa vì D1(y) = D3(y) nhưng A1(x) ≠ A3(z)

Võ Thị Kim Quyên-23716281

Hãy tìm tất cả các khóa cho lược đồ quan hệ sau:
Q(BROKER,OFFICE,STOCK,QUANTITY,INVESTOR,DIVIDENT)
F={STOCK → DIVIDENT INVESTOR → BROKER INVESTOR,STOCK → QUANTITY BROKER → OFFICE}

→ Khóa duy nhất của lược đồ quan hệ Q là {STOCK,INVESTOR}

Câu 6:

Võ Thị Kim Quyên-23716281

```
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: Tính bao đóng của {A, B, C}
• {A, B, C}
A \rightarrow E \Rightarrow \{A, B, C, E\}
C \rightarrow D \Rightarrow \{A, B, C, E, D\}
E \rightarrow D H \Rightarrow \{A, B, C, E, D, H\}
{A, B, C}+ = {A, B, C, D, E, H} = thuộc tính toàn bộ lược đồ Q ⇒ {A, B, C} là siêu khóa
Bước 2: Kiểm tra tính tối thiểu
• {A, C}<sup>+</sup> = {A, C, D, E, H} → thiếu B
• {B, C}<sup>+</sup> = {B, C, D} \rightarrow thiếu A, E, H • {A, B}<sup>+</sup> = {A, B, E} \rightarrow thiếu C, D, H \Rightarrow Không tập con
nào của {A, B, C} là khóa
→ {A, B, C} là khóa duy nhất của Q.
```

Q(A,B,C,D)

F={AB→C; D→B; C→ABD} Hãy tìm tất cả các khóa của Q

Bước 1: Xác định thuộc tính không phụ thuộc vào thuộc tính nào khác (cần có trong khóa)

- A, B, D đều có thể suy ra từ C → ABD
 - ⇒ C là thuộc tính quyết định (cần kiểm tra có thể là khóa)

Bước 2: Tính bao đóng của {C}

- $C \rightarrow A B D \Rightarrow \{C, A, B, D\}$
- $AB \rightarrow C \Rightarrow d\tilde{a} co A, B \rightarrow co lai C$
- → {C}+ = {A, B, C, D} ⇒ bao đóng là toàn bộ thuộc tính
- ⇒ {C} là khóa

Tập khóa duy nhất của Q là: {C}

Câu 9: Q(A,B,C,D,E,G)

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

Hãy tìm tất cả các khóa của Q.

Nguyễn Thị Hồng Nhung-23646651

Bài làm:

Phân tích:

-AB+: AB \rightarrow C \rightarrow (C \rightarrow A) \rightarrow BC \rightarrow D \rightarrow D \rightarrow EG \rightarrow => AB+ = {A,B,C,D,E,G}

=> AB là khóa.

- BC+: BC \rightarrow D \rightarrow D \rightarrow EG \rightarrow C \rightarrow A \rightarrow => BC+ = {A,B,C,D,E,G}

=> BC là khóa.

- AC, A, B, C,... không tạo ra đủ thuộc tính.

Kết luận: Các khóa của Q là: AB, BC.

```
Câu 10: Xác định phủ tối thiểu của tập phụ thuộc hàm sau: a) Q(A,B,C,D,E,G)
F={AB→C;C→A;BC→D;ACD→B;D→EG;BE→C;CG→BD;CE→AG}
b) Q(A,B,C)
F={A→B,A→C,B→A,C→A,B→C}
```

```
Bài làm:
(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\}
Tách vế phải:
- D \rightarrow EG \rightarrow D \rightarrow E, D \rightarrow G
-CG \rightarrow BD \rightarrow CG \rightarrow B, CG \rightarrow D
\textbf{-CE}{\rightarrow}\textbf{AG}{\rightarrow}\textbf{CE}{\rightarrow}\textbf{A,CE}{\rightarrow}\textbf{G}
Phủ tối thiểu gồm:
 \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; ACD \rightarrow B; D \rightarrow E; D \rightarrow G; BE \rightarrow C; CG \rightarrow B; CG \rightarrow D; CE \rightarrow A; CE \rightarrow G\}
b) Q(A,B,C)
F = \{A \rightarrow B; A \rightarrow C; B \rightarrow A; C \rightarrow A; B \rightarrow C\}
- B→C là dư vì B→A→C.
- C→A là dư vì A→C → C→A không cần.
Phủ tối thiểu: {A→B; A→C; B→A}
```

```
Câu 11: Xác định phủ tối thiểu của các tập phụ thuộc hàm sau:
a) Q1(ABCDEGH)

F₁={A→H,AB→C,BC→D;G→B}
b) Q2(ABCSXYZ)

F₂={S→A;AX→B;S→B;BY→C;CZ→X}
c) Q3(ABCDEGHIJ)

F₃={BG→D;G→J;AI→C;CE→H;BD→G;JH→A;D→I}
d) Q4(ABCDEGHIJ)

F₄={BH→I;GC→A;I→J;AE→G;D→B;I→H}
```

```
Bài làm:
a) Q1(ABCDEGH)
F1 = \{A \rightarrow H; AB \rightarrow C; BC \rightarrow D; G \rightarrow B\}
Tất cả phụ thuộc đều cần thiết, phủ tối thiểu chính là F1.
b) Q2(ABCSXYZ)
F2 = \{S \rightarrow A; AX \rightarrow B; S \rightarrow B; BY \rightarrow C; CZ \rightarrow X\}
Tất cả phụ thuộc đều cần thiết, phủ tối thiểu chính là F2.
c) Q3(ABCDEGHIJ)
F3 = {BG\rightarrowD; G\rightarrowJ; AI\rightarrowC; CE\rightarrowH; BD\rightarrowG; JH\rightarrowA; D\rightarrowI}
Tất cả phụ thuộc đều cần thiết, phủ tối thiểu chính là F3.
d) Q4(ABCDEGHIJ)
F4 = \{BH \rightarrow I; GC \rightarrow A; I \rightarrow J; AE \rightarrow G; D \rightarrow B; I \rightarrow H\}
Tất cả phụ thuộc đều cần thiết, phủ tối thiểu chính là F4.
```

```
Câu I.1: 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 \rightarrow BC, C \rightarrow DE, E \rightarrow G\}
1. Tìm khóa:
A → BC → từ A suy ra B, C
C → DE → từ C suy ra D, E
\boldsymbol{E} \to \boldsymbol{G} \to t \grave{\boldsymbol{u}} \boldsymbol{E} \boldsymbol{suy} \boldsymbol{ra} \boldsymbol{G}
⇒ A+ = ABCDEG → A là khóa.
2. Xét dạng chuẩn:
- 1NF: Giả định thỏa mãn (quan hệ quan hệ có thuộc tính nguyên tố).
- 2NF: A là khóa đơn, không có phụ thuộc bộ phận → đạt.
-3NF:
 C → DE (C không phải khóa, D, E không phải thuộc tính khóa) → vi phạm 3NF.
 E → G (E không phải khóa, G không phải thuộc tính khóa) → vi phạm 3NF.
Kết luận: Dạng chuẩn cao nhất là 2NF.
```

- b) Q(ABCDEGH); $F = \{C \rightarrow AB, D \rightarrow E, B \rightarrow G\}$
- 1. Tìm khóa:
- $C \rightarrow AB$
- $D \rightarrow E$
- $\boldsymbol{B} \to \boldsymbol{G}$
- C + = ABC
- D + = DE
- B + = BG
- CDH+ = ABCDEGH → C, D, H là khóa.
- 2. Xét dạng chuẩn:
- 1NF: Giả định thỏa mãn.
- 2NF:
- C→AB, mà C là bộ phận của CDH → vi phạm 2NF.

Kết luận: Dạng chuẩn cao nhất là 1NF.

- c) Q(ABCDEGH); $F = \{A \rightarrow BC, D \rightarrow E, H \rightarrow G\}$
- 1. Tìm khóa:
- **A** → **BC**
- $D \rightarrow E$
- $\boldsymbol{H} \to \boldsymbol{G}$
- A + = ABC
- D + = DE
- H+=HG
- **ADH+ = ABCDEGH** → **A, D, H là khóa.**
- 2. Xét dạng chuẩn:
- 1NF: Giả định thỏa mãn.
- 2NF:
- A → BC, mà A là bộ phận của ADH → vi phạm 2NF.

Kết luận: Dạng chuẩn cao nhất là 1NF.

d) Q(ABCDEG); $F = \{AB \rightarrow C, C \rightarrow B, ABD \rightarrow E, G \rightarrow A\}$ 1. Tìm khóa:

 $\boldsymbol{AB \to C}$

 $C \rightarrow B$

 $\boldsymbol{ABD} \to \boldsymbol{E}$

 $\boldsymbol{G} \to \boldsymbol{A}$

G + = A

 $GAB \rightarrow t \mathring{u} G \rightarrow A$, $AB \rightarrow C$, $ABD \rightarrow E \rightarrow GAB + = 0$

ABCDEG → **GAB là khóa.**

2. Xét dạng chuẩn:

- 1NF: Giả định thỏa mãn.

- 2NF:

AB → C, AB là bộ phận của GAB → vi phạm 2NF.

Kết luận: Dạng chuẩn cao nhất là 1NF.

e) Q(ABCDEGHI); $F = \{AC \rightarrow B, BI \rightarrow ACD, ABC \rightarrow D, BC \rightarrow CD, ABC \rightarrow CD, BC \rightarrow CD, ABC \rightarrow CD$

 $H \rightarrow I$, $ACE \rightarrow BCG$, $CG \rightarrow AE$

1. Tìm khóa:

 $AC \rightarrow B$

 $BI \rightarrow ACD$

ABC → **D**

 $H \rightarrow I$

 $\boldsymbol{ACE} \to \boldsymbol{BCG}$

 $\textbf{CG} \rightarrow \textbf{AE}$

BI → ACD

ACE → BCG

 $\textbf{CG} \rightarrow \textbf{AE}$

BI + E → đủ → khóa là BIE.

2. Xét dạng chuẩn:

- 1NF: Giả định thỏa mãn.

- 2NF: BI → ACD, BI là bộ phận của BIE → vi phạm

2NF.

Kết luận: Dạng chuẩn cao nhất là 1NF.

Bài làm:

Để kiểm tra dạng chuẩn của một tập hợp thuộc tính Q(C, S, Z) với tập luật chức năng

F = {CS-> Z, Z-> C}, ta cần xác định xem Q(C, S, Z) có thỏa mãn các điều kiện sau không:

Q bao gồm tất cả các thuộc tính xuất hiện trong F: C, S, Z (Q(C, S, Z) chứa tất cả các thuộc tính)

Q không được chứa bất kỳ phụ thuộc không cần thiết nào:

- CS-> Z. Q không chứa bất kỳ phụ thuộc không cần thiết nào vì Z đã xuất hiện trong Q.
- Z-> C. Q cũng không chứa bất kỳ phụ thuộc không cần thiết nào vì C đã xuất hiện trong Q.

Vì vậy, dạng chuẩn Q(C, S, Z) với F = {CS-> Z, Z-> C} đã được kiểm tra và không chứa bất kỳ phụ thuộc không cần thiết nào.

Nguyễn Cao Kỳ Duyên-23725081

-TN={S}, TG={CZ}
Bảng Siêu Khóa và Khóa

Xi	Xi U TN	(Xi U TN)+	Siêu khóa (Superkey)	Khóa (Key)
Ø	S	C, S, C+ = SC	SC	SC
Z	SZ	C, Z, C+ = CZ	CZ	CZ
CZ	SCZ	C, S, Z, C+ =CSZ	CSZ	CSZ

- Kết quả khóa của lược đồ quan hệ trên là SC và CZ. K={SC, CZ}
- Tất cả các thuộc tính đều là thuộc tính khóa
- Vậy Q đạt 3NF

Câu I.3: Cho lược đồ CSDL Nguyễn Cao Kỳ Duyên-23725081

Kehoach(NGAY,GIO,PHONG,MONHOC,GIAOVIEN)
F={NGAY,GIO,PHONG→MONHOC MONHOC,NGAY→GIAOVIEN
NGAY,GIO,PHONG→GIAOVIEN MONHOC→GIAOVIEN}

a) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Kehoach

Bài làm:

Bước 1: Xác định khóa của lược đồ

Xét tập thuộc tính {NGAY,GIO,PHONG}:

Ta có bao đóng tập thuộc tính {NGAY,GIO,PHONG} += {NGAY,GIO,PHONG}

Từ phụ thuộc hàm F ta có:

NGAY,GIO,PHONG→MONHOC: {NGAY,GIO,PHONG,MONHOC}

NGAY,GIO,PHONG⊸GIAOVIEN: {NGAY,GIO,PHONG,MONHOC,GIAOVIEN} Vậy, {NGAY,GIO,PHONG} là một siêu khóa.

Kiểm tra tính tối thiểu bằng cách xét các tập con của {NGAY,GIO,PHONG}:

{NGAY,GIO} +: Không thể suy ra PHONG hoặc MONHOC.

{NGAY,PHONG} +: Không thể suy ra GIO hoặc MONHOC.

{GIO,PHONG} +: Không thể suy ra NGAY hoặc MONHOC. Do đó, {NGAY,GIO,PHONG} là khóa chính duy nhất của lược đồ Kehoach.

Bước 2: Xác định dạng chuẩn

Dạng chuẩn 1NF: Lược đồ Kehoach ở dạng chuẩn 1 vì tất cả các thuộc tính đều là đơn trị. Dạng chuẩn 2NF: Không thỏa mãn vì phụ thuộc hàm MONHOC→GIAOVIEN vi phạm dạng chuẩn 2 do vế trái MONHOC không phải là khóa và không phải là tập con của khóa, thuộc tính không khóa GIAOVIEN phụ thuộc vào một thuộc tính không khóa khác.

=> Lược đồ có dạng chuẩn cao nhất là 1NF

Nguyễn Cao Kỳ Duyên-23725081

Câu I.4: Cho lược đồ quan hệ Q(A,B,C,D) và tập phụ thuộc hàm $FF = \{A \rightarrow B; B \rightarrow C; D \rightarrow B\} C = \{Q_1(A,C,D); Q_2(B,D)\}$ a) Xác định các F_i (những phụ thuộc hàm F được bao trong Q_i)

Nguyễn Cao Kỳ Duyên-23725081

Bài làm:

Để tìm các tập phụ thuộc hàm Fi được bao trong mỗi Qi, ta sẽ duyệt qua từng phụ thuộc hàm trong F và kiểm tra xem các thuộc tính của nó có nằm trong tập thuộc tính của Qi hay không.

Theo đề ta có:

Các phụ thuộc hàm F:

1. A->B

2. B-> C

3. D->B

Tập các quan hệ Q1(A, C, D);Q2(B, D)

Xác định phụ thuộc hàm Fi:

Đối với Q1(A, C, D) có các thuộc tính A, C, D, các phụ thuộc hàm có thể ảnh hưởng tới Q1 là:

1. A->B: Thuộc tính B không nằm trong Q1 do đó, phụ thuộc hàm này không được bao trong Q1.

2. B->C: Thuộc tính B không nằm trong Q1 do đó, phụ thuộc hàm này không được bao trong Q1.

3. D->B: Thuộc tính B không nằm trong Q1 do đó, phụ thuộc hàm này không được bao trong Q1.

Vậy tập phụ thuộc hàm F1 được bao trong Q1, ký hiệu là F1, là F1 = {}

Đối với Q2(B, D) có các thuộc tính B, D, các phụ thuộc hàm có thể ảnh hưởng tới Q2 là:

1.A→B: Thuộc tính A không có trong Q2. Do đó, phụ thuộc hàm này không được bao trong Q2.

2.B→C: Thuộc tính C không có trong Q2. Do đó, phụ thuộc hàm này không được bao trong Q2.

3.D→B: Cả hai thuộc tính D và B đều có trong Q2. Do đó, phụ thuộc hàm này được bao trong Q2.

Vậytập các phụ thuộc hàm được bao trong Q2, ký hiệu là F2, là F2 = {B->D}

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

- $F = \{CK \rightarrow H; C \rightarrow D; E \rightarrow C; E \rightarrow G; CK \rightarrow E\}$
- a) Từ tập F, hãy chứng minh EK DH
- b) Tìm tất cả các khóa của Q. c) Xác định dạng chuẩn của Q

Phan Anh Tài-23716131

Bài làm:

- a) Chứng minh EK→DH
- 1.E→C (Giả thiết)
- 2.EK→CK (Tính tăng trưởng F2)
- 3.CK→H (Giả thiết)
- 4.EK→H (Tính tựa bắc cầu F6)
- 5.C→D (Giả thiết)
- 6.E→D (Luật bắc cầu F3)
- 7.EK→DK (Tính tăng trưởng F2)
- 8.EK→D (Luật phân rã F5)
- 9.EK→DH (Tính kết hợp F4 từ (4) và (8))

Phan Anh Tài-23716131

b) Tìm tất cả các khóa của Q

Sử dụng thuật toán tìm bao đóng của tập thuộc tính để tìm tất cả các khóa của Q

+ Bao đóng E:

$$-X(0) = \{E\}$$

$$-E \rightarrow C \Rightarrow X(1) = \{E,C\}$$

$$-E \rightarrow G \Rightarrow X(2) = \{E,C,G\}$$

$$-C \rightarrow D \Rightarrow X(3) = \{E,C,G,D\}$$

-Không còn PTH nào áp dụng được. E+={E,C,G,D}. Không phải là khóa.

+ Bao đóng CK:

$$-X(0) = \{C, K\}$$

$$-CK \rightarrow H \Rightarrow X(1) = \{C, K, H\}$$

$$-C \rightarrow D \Rightarrow X(2) = \{C, K, H, D\}$$

$$-CK \rightarrow E \Rightarrow X(3) = \{C, K, H, D, E\}$$

$$-E \rightarrow G \Rightarrow X(4) = \{C, K, H, D, E, G\} = Q + Q$$

Vì mọi thuộc tính đều phụ thuộc đầy đủ vào CK nên CK là một khóa.

+Bao đóng EK:

$$-X(0) = \{E, K\}$$

$$-E \rightarrow C \Rightarrow X(1) = \{E, K, C\}$$

$$-E \rightarrow G \Rightarrow X(2) = \{E, K, C, G\}$$

$$-CK \rightarrow H \Rightarrow X(3) = \{E, K, C, G, H\} (Vi C, K \in X(2))$$

$$-C \rightarrow D \Rightarrow X(4) = \{E, K, C, G, H, D\} = Q + Q$$

Vì mọi thuộc tính đều phụ thuộc đầy đủ vào CK nên CK là một khóa.

Vậy các khóa của Q là CK và EK.

Phan Anh Tài-23716131

- c) Xác định dạng chuẩn của Q
- -Xét dạng chuẩn BC

Tách F về các phụ thuộc hàm vế phải 1 thuộc tính

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

Ta thấy CK→H có H không là siêu khóa nên không đạt chuẩn BC.

-Xét dạng chuẩn 3

Ta thấy CK→H có H không là siêu khóa và cũng không là thuộc tính khóa nên không đạt dạng chuẩn 3.

- -Xét dạng chuẩn 2
- +Xét khóa CK:

$$C += C, D$$

Ta thấy D không là thuộc tính khóa nên không đạt dạng chuẩn 2.

+Xét khóa EK:

$$E+=E,C,G$$

Ta thấy C và G không là thuộc tính khóa nên không đạt dạng chuẩn 2.

+Xét dạng chuẩn 1

Câu I.6: Cho lược đồ quan hệ Q(S,I,D,M) F = {f₁:SI → DM; f₂:SD→ M; f₃:D→ 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

Phan Anh Tài-23716131

Bài làm:

- b) Tìm tất cả các khóa của Q
- + Từ câu a) ta có thể thấy được tất cả các thuộc tính đều phụ thuộc vào khóa nên SI là một khóa.
- + Kiểm tra các tập thuộc tính khác:
- $-D+=\{D,M\}$
- $-SD+=\{S,D,M\}$

Có thể thấy rằng các tập thuộc tính khác không phụ thuộc hết vào khóa, nên Q chỉ có 1 khóa duy nhất là SI

Phan Anh Tài-23716131

c) Tìm phủ tối thiểu của F

Phủ tối thiểu là 1 tập phụ thuộc hàm F(min) tương đương với F (F(min)+=F+) thỏa mãn 3 điều kiện:

- 1.Vế phải của mọi PTH trong F(min) chỉ có một thuộc tính.
- 2.Không tồn tại PTH X→A trong F(min) mà F(min)-{X→A} vẫn tương đương với F(min). (Không có PTH dư thừa).
- 3.Không tồn tại PTH X→A trong F(min) và thuộc tính Z∈X sao cho (F(min)-{X→A})∪{(X-Z)→A} vẫn tương đương với F(min). (Không có thuộc tính dư thừa ở vế trái).

```
Áp dụng vào F=\{SI\rightarrow DM;SD\rightarrow M;D\rightarrow M\}, ta được
```

- + F1={SI→D;SI→M;SD→M;D→M}
- + Loại bỏ PTH dư thừa:
- -Xét SI→D: Tính (SI) + trong F1-{SI→D}={SI→M;SD→M;D→M}.
 - (SI)+={S,I}. Không chứa D. Vậy SI→D không dư thừa.
- -Xét SI \rightarrow M: Tính (SI)+ trong F1-{SI \rightarrow M}={SI \rightarrow D;SD \rightarrow M;D \rightarrow M}.
 - $(SI) += \{S,I\}. SI \rightarrow D \Rightarrow \{S,I,D\}. D \rightarrow M \Rightarrow \{S,I,D,M\}. Chứa M.$
 - Vậy SI→M là dư thừa. Loại bỏ nó. F2={SI→D;SD→M;D→M}
- -Xét SD \rightarrow M: Tính (SD)+ trong F2-{SD \rightarrow M}={SI \rightarrow D;D \rightarrow M}.
 - $(SD)+=\{S,D\}. D\rightarrow M\Rightarrow \{S,D,M\}. Chúra M.$
 - Vậy SD→M là dư thừa. Loại bỏ nó. F3={SI→D;D→M}
- -Xét D \rightarrow M: Tính (D)+ trong F3-{D \rightarrow M}={SI \rightarrow D}.
 - (D)+={D}. Không chứa M. Vậy D→M không dư thừa.
- + Loại bỏ thuộc tính dư thừa ở vế trái:
- -Xét SI→D:

Thuộc tính S: Tính (I) + trong $F3=\{SI\rightarrow D;D\rightarrow M\}$. (I) += {I}. Không chứa D. S không dư thừa.

Thuộc tính I: Tính (S)+ trong F3={SI→D;D→M}. (S)+={S}. Không chứa D. I không dư thừa.

-Xét D→M: Vế trái chỉ có 1 thuộc tính, không thể loại bỏ.

Vậy phủ tối thiểu của F là F(min) = {SI→D;D→M}.

- d) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Q
- -Xét D→M:
- D không là siêu khóa (vì D+={D,M}khác Q+).
- => Không đạt BCNF.
- -Xét D→M:
- D không là siêu khóa.
- M không phải là thuộc tính khóa (khóa là SI).
- => Không đạt 3NF.
- -Xét khóa SI:

Kiểm tra các tập con thực sự của khóa: S, I.

S+={S} (không chứa thuộc tính không khóa D, M).

I+={I} (không chứa thuộc tính không khóa D, M).

Vì không có thuộc tính không khóa nào phụ thuộc vào một phần của khóa (S hoặc ı)

=> **Đạt 2NF.**

Câu I.7: Kiểm Tra Dang Chuẩn

- a) $Q(A,B,C,D) F=\{CA^{\otimes}D;A^{\otimes}B\}$
- b) Q(S,D,I,M) F={SI[®]D;SD[®]M}
- c) $Q(N,G,P,M,GV) F=\{N,G,P^{\mathbb{B}}M;M^{\mathbb{B}}GV\}$
- d) Q(S,N,D,T,X) F={S[®]N; S[®]D; S[®]T; S[®]X}

Phan Anh Tài-23716131

Bài làm:

- a) Q(A,B,C,D), F={CA→D; A→B}:
- CA→D: Không có vấn đề vì CA là khóa chính (tổ hợp của CA duy nhất xác định một giá trị cho D).
- A→B: Không có vấn đề vì A không phải là khóa chính.
- => Đây là dạng chuẩn.
- **b)** Q(S,D,I,M), F={SI→D; SD→M}:
- SI→D: Không có vấn đề vì SI là khóa chính.
- SD→M: Có vấn đề vì SD không phải là khóa chính. M không đầy đủ phụ thuộc vào khóa chính.
- => Không phải dạng chuẩn.

Câu I.7: Kiểm Tra Dang Chuẩn

- a) $Q(A,B,C,D) F=\{CA^{\otimes}D;A^{\otimes}B\}$
- b) Q(S,D,I,M) F={SI[®]D;SD[®]M}
- c) $Q(N,G,P,M,GV) F=\{N,G,P^{\mathbb{B}}M;M^{\mathbb{B}}GV\}$
- d) Q(S,N,D,T,X) F={S[®]N; S[®]D; S[®]T; S[®]X}

Phan Anh Tài-23716131

Bài làm:

- c) Q(N,G,P,M,GV), $F=\{NGP\rightarrow M; M\rightarrow GV\}$:
- NGP→M: Không có vấn đề vì NGP là khóa chính.
- M→GV: Không có vấn đề vì M không phải là khóa chính.
- => Đây là dạng chuẩn.
- d) Q(S,N,D,T,X), F={S→N; S→D; S→T; S→X}:
- S→N, S→D, S→T, S→X: Có vấn đề vì không có một tập con của S nào duy nhất xác định một giá trị duy nhất cho N, D, T, và X. Điều này chỉ xảy ra nếu S là khóa chính và không có phụ thuộc phần bổ sung nào.
- Các phụ thuộc hàm này vi phạm khái niệm về phụ thuộc hàm (một thuộc tính không thể xác định nhiều thuộc tính khác).
- => Không phải dạng chuẩn.



THANK YOU!

>>>>>



