# CƠ SỞ DỮ LIỆU

ĐỀ TÀI: QUẢN LÝ WEBSITE THƯƠNG MẠI ĐIỆN TỬ

GGVH: LÊ HỮU HÙNG, NGUYỄN THỊ HOÀI lớp: DHTMDT19B-420300391602

NHÓM: 16



## DANH SÁCH THÀNH VIÊN

## NHÓM 16

		1111011110	
Tên thành viên	MSSV	Công việc được phân công CHUYỂN SANG LƯỢC ĐỒ QUAN HỆ	Mức độ hoàn thàn
NGUYỄN THỊ YẾN NHI	23650391	ĐẶT CÂU HỎI VÀ TRẢ LỜI 2 CÂU SUB QUERY VÀ 1 CÂU BẤT KÌ CÂU 2,5 PHẦN B CÂU 1 BÀI TẬP TỔNG HỢP	100%
DƯƠNG QUANG HUY	22659961	VỀ MÔ HÌNH ER, ERD ĐẶT CÂU HỎI VÀ TRẢ LỜI 2 CÂU UPDATE CÂU 7, 10 PHẦN B CÂU 5BC, 6 BÀI TẬP TỔNG HỢP NHẬP DỮ LIỆU	100%
LÊ THỊ THANH THƯ	23666731	ĐẶT CÂU HỎI VÀ TRẢ LỜI 2 CÂU DELETE CÂU 3,4 PHẦN B TỔNG HỢP WORD	100%
NGUYỄN MINH TUẨN	23651501	KIỂM TRA NỘI DUNG ĐẶT CÂU HỎI VÀ TRẢ LỜI 2 CÂU GROUP BY VÀ 1 CÂU BẤT KÌ CÂU 1,6,8 PHẦN B CÂU 5A, 7 BÀI TẬP TỔNG HỢP	100%
VÕ NGUYỄN DIỄM MY	23729861	TẠO BẢNG ĐẶT CÂU HỎI VÀ TRẢ LỜI 2 CÂU TRUY VẤN KẾT NO NHIỀU BẢNG CÂU 9,11 PHẦN B	б́I 100%

CÂU 2,3,4 BÀI TẬP TỔNG HỢP

## BÀI TẬP 16: WEBSITE THƯƠNG MẠI ĐIỆN TỬ

Website thương mại điện tử XYZ là một nền tảng trực tuyến cho phép các nhà bán hàng đăng bán sản phẩm và khách hàng mua sắm trực tuyến. Hệ thống quản lý của website bao gồm các thực thể và quy trình sau:

- 1. Khách hàng: Người dùng đăng ký tài khoản trên website để mua sắm. Họ có thể xem sản phẩm, đặt hàng và theo dõi đơn hàng của mình.
- 2. Nhà bán hàng: Đối tác đăng ký để bán sản phẩm trên website. Họ quản lý danh mục sản phẩm, xử lý đơn hàng và theo dõi doanh số.
- 3. Sản phẩm: Hàng hóa được đăng bán trên website, bao gồm thông tin chi tiết như tên, mô tả, giá cả, hình ảnh và số lượng tồn kho.
- 4. Danh mục: Phân loại sản phẩm thành các nhóm để dễ dàng tìm kiếm và quản lý.
- 5. Đơn hàng: Được tạo khi khách hàng mua sản phẩm, bao gồm thông tin về sản phẩm đã mua, số lượng, giá cả và trạng thái giao hàng.

## BÀI TẬP 16: WEBSITE THƯƠNG MẠI ĐIỆN TỬ

- 6. Giỏ hàng: Lưu trữ tạm thời các sản phẩm mà khách hàng muốn mua trước khi họ tiến hành thanh toán.
- 7. Đánh giá: Nhận xét và đánh giá của khách hàng về sản phẩm sau khi mua hàng. Quy trình bán hàng cơ bản:
- 8. Nhà bán hàng đăng sản phẩm lên website.
- 9. Khách hàng duyệt và tìm kiếm sản phẩm.
- 10. Khách hàng thêm sản phẩm vào giỏ hàng.
- 11. Khách hàng tiến hành đặt hàng và thanh toán.
- 12. Hệ thống tạo đơn hàng và gửi thông báo cho nhà bán hàng.
- 13. Nhà bán hàng xử lý và giao hàng.
- 14. Khách hàng nhận hàng và có thể đánh giá sản phẩm Website cần quản lý thông tin của tất cả các thực thể này và mối quan hệ giữa chúng để đảm bảo quá trình bán hàng diễn ra suôn sẻ và hiệu quả.

# PHÂNA: XÂY DỤNG MÔ HINH VÀ TẠO CSDL



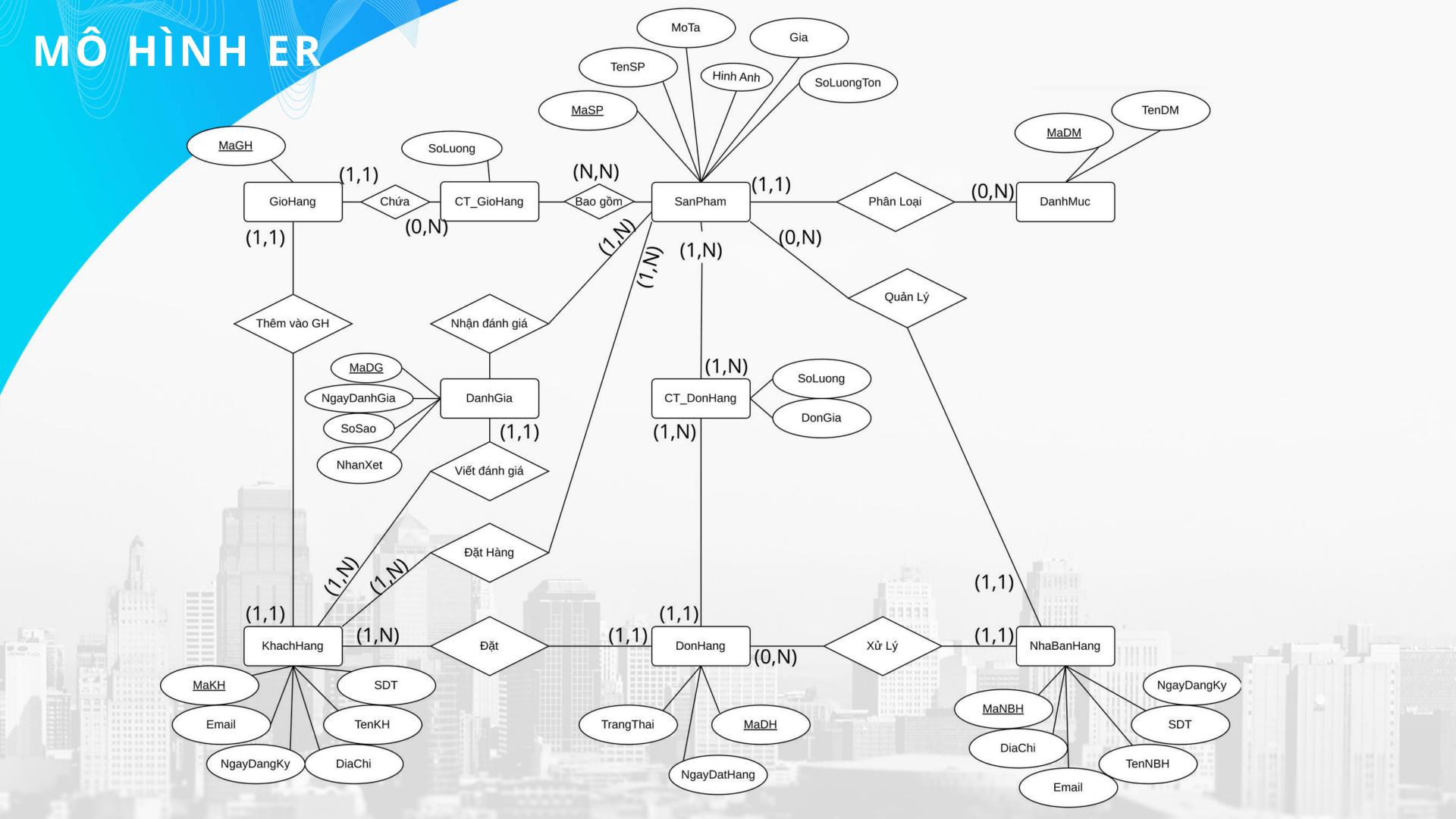
Mô hình ER (Entity-Relationship):

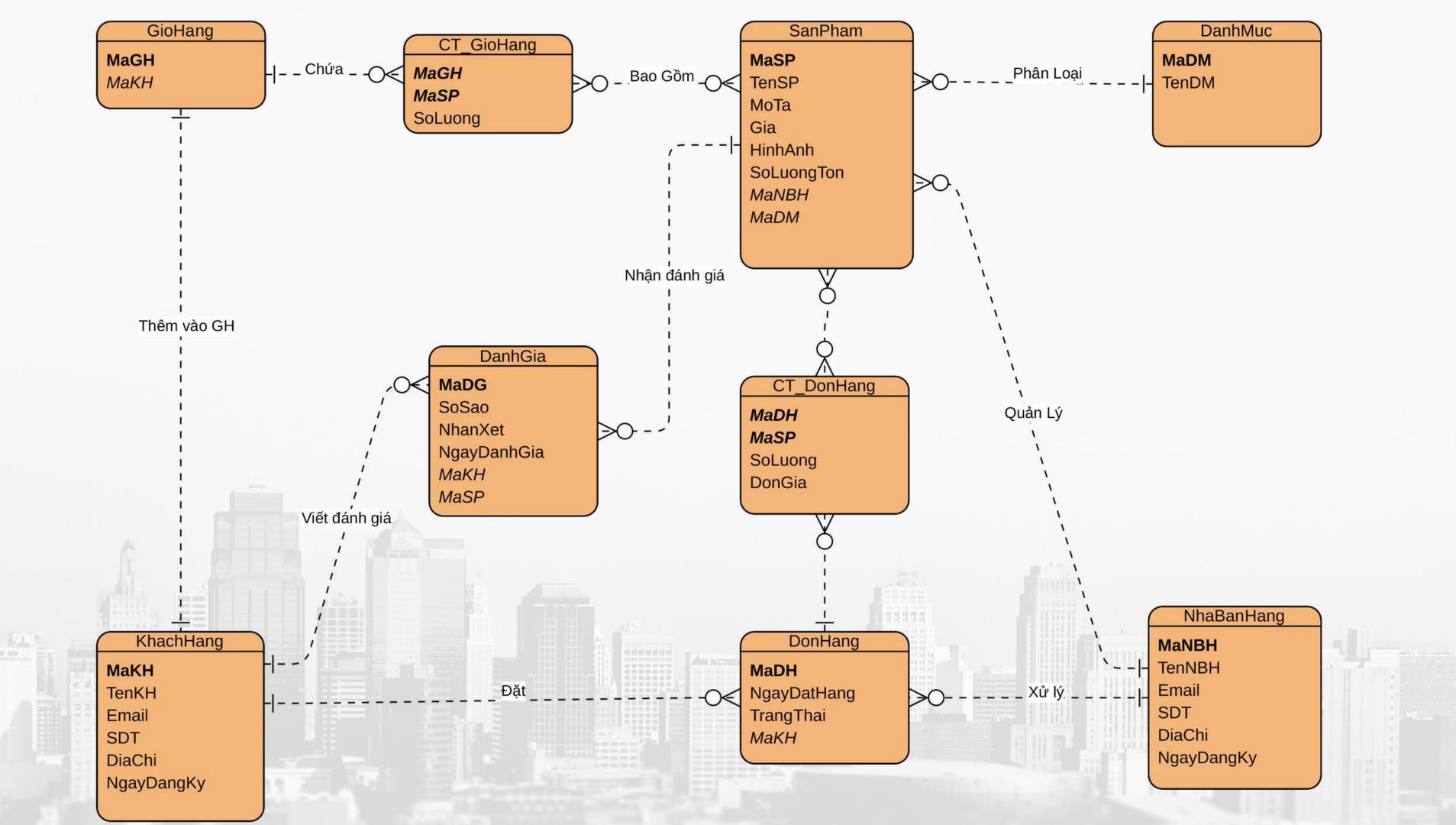
Trình bày các thực thể chính (Khách hàng, Sản phẩm, Đơn hàng, v.v.) và mối quan hệ giữa chúng như đặt hàng, quản lý sản phẩm, viết đánh giá. Mô hình này giúp hiểu rõ cấu trúc logic tổng thể của hệ thống.

Mô hình ERD (Entity-Relationship Diagram):

Chi tiết hóa mồ hình ER với thuộc tính, khóa chính, khóa ngoại và các thực thể trung gian (như OrderDetail). Đây là bước tiền đề để thiết kế và triển khai cơ sở dữ liệu thực tế.

ER giúp phân tích nghiệp vụ, còn ERD hỗ trợ triển khai kỹ thuật. Cả hai đảm bảo hệ thống vận hành hiệu quả và nhất quán.





## 2. CHUYỂN SANG LƯỢC ĐỐ QUAN HỆ

- . . . . . . . . . . . . .
- KHACHHANG (<u>MAKH</u>, TENKH, EMAIL, SDT, DIACHI, NGAYDANGKY)
- NHABANHANG (<u>MANBH</u>, TENNBH, EMAIL, SDT, DIACHI, NGAYDANGKY)
- DANHMUC (MADM, TENDANHMUC)
- SANPHAM (<u>MASP</u>, TENSP, MOTA, GIA, HINHANH, SOLUONGTON, TRANGTHAI, MANBH, MADM)
- GIOHANG (MAGH, MAKH)
- CT\_GIOHANG (MAGH, MASP, SOLUONG)
- DANHGIA (<u>MADG</u>, NGAYDANHGIA, SOSAO, NHANXET, MASP, MAKH)
- DONHANG (MADH, TRANGTHAI, NGAYDATHANG, MAKH)
- CT\_DONHANG (MADH, MASP, SOLUONG, DONGIA)

### 3. CÀI ĐẶT LƯỢC ĐỔ QUAN HỆ VÀO TRONG HỆ QUẨN TRỊ CSDL SQL SERVER -NHẬP LIỆU MỚI BẢNG ÍT NHẤT 5 RECORD

```
create database QL_WebsiteTMDT
on primary
( name = N'QL_WebsiteTMDT', FILENAME = N'D:\QL_WebTMDT.mdf', SIZE = 4048KB, MAXSIZE = 10240KB, FILEGROWTH = 20%)
log on
( name = N'QL_WebTMDT_log', FILENAME = N'D:\QL_WebTMDT_log.ldf', SIZE = 1024KB, MAXSIZE = 10240KB, FILEGROWTH = 10%)
use QL_WebsiteTMDT
create table KhachHang (
MaKH char (5) NOT NULL,
```

create table KhachHang (
MaKH char (5) NOT NULL,
TenKH nvarchar (40) NOT NULL,
Email VARCHAR(255) NULL,
SDT varchar(20) NULL,
DiaChi nvarchar (255) NULL,
NgayDangKy datetime NULL,
primary key (MaKH))

insert into KhachHang (MaKH, TenKH, Email, SDT, DiaChi, NgayDangKy) values ('KH01', N'Nguyễn Thị Yến Nhi', 'yennhinguyen@gmail.com', '0987654321', N'12 Nguyễn Văn Bảo, Gò Vấp, TP.HCM', GETDATE()), ('KH02', N'Dương Quang Huy', 'quanghuyduong@gmail.com', '0912356456', N'84 Hùng Vương, Quận 5, TP.HCM', GETDATE()), ('KH03', N'Lệ Thị Thạnh Thư', 'thanhthule@gmail.com', '093552576', N'458 Phan Văn Trị, Gò Vấp, TP.HCM', GETDATE()), ('KH04', N'Nguyễn Minh Tuấn', 'minhtuannguyen@gmail.com', '0358646289', N'5 Nguyễn Tất Thành, Quận 4, TP.HCM', GETDATE()), ('KH05', N'Võ Nguyễn Diễm My', 'diemmyvo@gmail.com', '0978265654', N'162 Trần Hưng Đạo, Quận 1, TP.HCM', GETDATE())

create table NhaBanHang (
MaNBH int NOT NULL,
TenNBH nvarchar (255) NOT NULL,
Email varchar(255) NULL,
SDT varchar(20) NULL,
DiaChi nvarchar (255) NULL,
NgayDangKy datetime NULL,
primary key (MaNBH))

- insert into NhaBanHang (MaNBH, TenNBH, Email, SDT, DiaChi, NgayDangKy) values (1, N'Công ty TNHH ABC', 'abc@gmail.com', '0909112233', N'57 Võ Văn Tần,Quận 3, TP.HCM', GETDATE()),
- (2, N'Shop Thời Trang XYZ', 'xyz@gmail.com', '0912345678', N'444 Phan Xích Long , Phú Nhuận, TP.HCM', GETDATE()),
- (3, N'Điện Máy PQR', 'pqr@gmail.com', '0988776655', N'555 Cộng Hòa, Tân Bình, TP.HCM', GETDA<mark>TE())</mark> (4, N'Nhà Sách LMN', 'lmn@gmail.com', '0934567890', N'06 Cao Thắng, Quận 5, TP.HCM', GETDAT<mark>E()),</mark>
- (5, N'Cửa Hàng Thực Phẩm STU', 'stu@gmail.com', '0976543210', N'59 Hồ Xuân Hương, Quận 3,
- TP.HCM', GETDATE())

create table DanhMuc (
MaDM int NOT NULL PRIMARY KEY,
TenDanhMuc nvarchar (255) NOT NULL )

insert into DanhMuc (MaDM, TenDanhMuc) values

- (1, N'Điện thoại'),
- (2, N'Thời trang nam'),
- (3, N'Gia dung'),
- (4, N'Sách'),
- (5, N'Thực phẩm')

```
create table SanPham (
MaSP int NOT NULL,
TenSP nvarchar(40) NOT NULL,
MoTa nvarchar(255) NULL,
Gia money NULL,
HinhAnh varchar (255)NULL,
SoLuongTon int NULL,
MaNBH int NOT NULL foreign key references NhaBanHang(MaNBH),
MaDM int NOT NULL foreign key references DanhMuc(MaDM),
PRIMARY KEY (MaSp) )
```

insert into SanPham (MaSP, TenSP, MoTa, Gia, HinhAnh, SoLuongTon, MaNBH, MaDM) values (101, N'iPhone 15 Pro Max', N'Điện thoại cao cấp nhất của Apple', 25000000, 'iphone15pro.jpg', 10, 1, 1), (102, N'Áo sơ mi nam trắng', N'Áo sơ mi công sở lịch lãm', 350000, 'aosominamtrang.jpg', 100, 2, 2), (103, N'Máy hút bụi mini', N'Công suất lớn', 1500000, 'hutbui.jpg', 20, 3, 3), (104, N'Tôi thấy hoa vàng trên cỏ xanh', N'Tiểu thuyết lãng mạn của Nguyễn Nhật Ánh', 90000, 'hoavang.jpg', 180, 4, 4), (105, N'Mì tôm Hảo Hảo', N'Mì ăn liền quốc dân', 50000, 'mitomhaohao.jpg', 500, 5, 5)

create table DonHang (
MaDH INT NOT NULL PRIMARY KEY,
MaKH char (5) NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES KhachHang(MaKH),
NgayDatHang DATETIME,
TrangThai NVARCHAR(50))

insert into DonHang (MaDH, MaKH, NgayDatHang, TrangThai) values (1, 'KH01', '2024-04-01', N'Đang xử lý'), (2, 'KH02', '2024-04-02', N'Đã giao'), (3, 'KH03', '2024-04-03', N'Đã hủy'), (4, 'KH04', '2024-04-04', N'Đang xử lý'), (5, 'KH05', '2024-04-05', N'Hoàn tất')

```
create table CT_DonHang (
MaDH INT NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES DonHang(MaDH),
MaSP INT NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES SanPham(MaSP),
Soluong INT NULL,
Dongia money NULL,
PRIMARY KEY (MaDH, MaSP))
insert into CT_DonHang (MaDH, MaSP, Soluong, Dongia) values
(1, 101, 1, 25000000),
(2, 103, 2, 1500000),
(3, 102, 5, 350000),
(4, 105, 10, 50000),
(5, 104, 3, 90000)
create table GioHang (
MaGH INT PRIMARY KEY,
MaKH char (5) NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES KhachHang(MaKH))
insert into GioHang (MaGH, MaKH) values
(10, 'KH01'),
(11, 'KH02'),
(12, 'KH03'),
(13, 'KH04'),
(14, 'KH05')
```

create table CT\_GioHang (
MaGH\_INT PRIMARY KEY,
MaSP INT NOT NULL,
Soluong INT NULL,
FOREIGN KEY (MaGH) REFERENCES GioHang(MaGH),
FOREIGN KEY (MaSP) REFERENCES SanPham(MaSP))

insert into CT\_GioHang (MaGH, MaSP, Soluong) values (10, 101, 1), (11, 103, 2), (12, 102, 5),

(13, 105, 10),

(14, 104, 3)

create table DanhGia (
MaDG INT PRIMARY KEY,
SoSao INT,
Nhanxet NVARCHAR(MAX),
NgayDanhGia DATETIME,
MaKH char (5) NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES KhachHang(MaKH),
MaSP INT NOT NULL FOREIGN KEY REFERENCES SanPham(MaSP))

insert into DanhGia (MaDG, SoSao, Nhanxet, NgayDanhGia, MaKH, MaSP) values (1, 5, N'Rất tốt', '2024-04-10', 'KH01', 101),

- (2, 4, N'Hài lòng', '2024-04-11', 'KH02', 103),
- (3, 3, N'Bình thường', '2024-04-12', 'KH03', 102),
- (4, 5, N'Tuyệt vời', '2024-04-13', 'KH04', 105),
- (5, 5, N'Sách hay và ý nghĩa', '2024-04-14', 'KH05', 104)

# 4. TỰ SUY NGHĨ RA MỖI THÀNH VIỆN 2 CÂU HỎI TRUY VẤN (KHÔNG TRÙNG NHAU) VÀ GIẢI ĐÁP BẰNG LỆNH SQL

# Câu 1: Tìm các sản phẩm có giá cao hơn giá trung bình của tất cả sản phẩm

SELECT MaSP, TenSP, Gia

FROM SanPham

WHERE Gia > (SELECT AVG(Gia) FROM SanPham)

ORDER BY Gia DESC

### Câu 2: Tìm thông tin khách hàng đã mua sản phẩm có giá cao nhất

SELECT KH.MaKH, KH.TenKH, KH.Email, KH.SDT

FROM KhachHang KH

WHERE KH.MaKH IN (

SELECT DH.MaKH

FROM DonHang DH

JOIN CT\_DonHang CT ON DH.MaDH = CT.MaDH

JOIN SanPham SP ON CT.MaSP = SP.MaSP

WHERE SP.Gia = (SELECT MAX(Gia) FROM SanPham))

# 4. TỰ SUY NGHĨ RA MỖI THÀNH VIỆN 2 CÂU HỎI TRUY VẤN (KHÔNG TRUNG NHAU) VÀ GIẢI ĐÁP BẰNG LỆNH SQL

### Câu 3: Thống kê số lượng sản phẩm theo từng danh mục

SELECT DM.MaDM, DM.TenDanhMuc, COUNT(SP.MaSP) AS SoLuongSanPham

FROM DanhMuc DM

LEFT JOIN SanPham SP ON DM.MaDM = SP.MaDM

GROUP BY DM.MaDM, DM.TenDanhMuc

ORDER BY SoLuongSanPham DESC

# 4. TỰ SUY NGHĨ RA MỖI THÀNH VIỆN 2 CÂU HỎI TRUY VẤN (KHÔNG TRÙNG NHAU) VÀ GIẢI ĐÁP BẰNG LỆNH SQL

Câu 4: Xóa tất cả sản phẩm đã bị khách hàng đánh giá dưới 4 sao, và không còn tồn kho (SoLuongTon = 0)

**DELETE FROM SanPham** 

WHERE MaSP IN (

SELECT sp.MaSP

FROM SanPham sp

JOIN DanhGia dg ON sp.MaSP = dg.MaSP

WHERE dg.SoSao < 4 AND sp.SoLuongTon = 0)

### Câu 5: Xóa tất cả đơn hàng đã bị hủy và được đặt trước năm 2024

DELETE FROM DonHang

WHERE TrangThai = N'Đã hủy'

AND YEAR(NgayDatHang) < 2024

## 4. TỰ SUY NGHĨ RA MÔI THÀNH VIỆN 2 CÂU HỎI TRUY VẪN (KHÔNG TRÙNG NHAU) VÀ GIẢI ĐÁP BẮNG LÊNH SQL

Câu 6: : Liệt kê tến khách hàng đã mua nhiều hơn 1 sản phẩm trong cùng một đơn hàng, kèm mã đơn hàng và tổng số lượng sản phẩm trong đơn đó.

SELECT kh.TenKH, dh.MaDH, SUM(ct.Soluong) AS TongSoLuong

FROM KhachHang kh

JOIN DonHang dh ON kh.MaKH = dh.MaKH

JOIN CT\_DonHang ct ON dh.MaDH = ct.MaDH

GROUP BY kh.TenKH, dh.MaDH

HAVING SUM(ct.Soluong) > 1

Câu 7: Liệt kê tên nhà bán hàng và các sản phẩm của họ đã từng được đặt hàng ít nhất một lần, kèm số lần mỗi sản phẩm được đặt.

SELECT nb.TenNBH, sp.TenS

P, COUNT(ct.MaDH) AS SoLanDuocDat

FROM NhaBanHang nb

JOIN SanPham sp ON nb.MaNBH = sp.MaNBH

JOIN CT\_DonHang ct ON sp.MaSP = ct.MaSP

GROUP BY nb.TenNBH, sp.TenSP

HAVING COUNT(ct.MaDH) >= 1

FROM SanPham SP

## 4. TỰ SUY NGHĨ RA MỖI TH<mark>ÀNH VIỆN 2 CÂU HỎI TRUY VẤN (KHÔNG</mark> TRÙNG NHAU) VÀ GIẢI ĐÁP BẰNG LỆNH SQL

Câu 8: Hãy cập nhật địa chỉ của khách hàng KH03 thành "07 Phó Đức Chính, Quận 1, TP.HCM".

UPDATE KhachHang SET DiaChi = N'123 Lê Lợi, Quận 1, TP.HCM' WHERE MaKH = 'KH03'

Câu 9: Tăng giá lên 5% cho tất cả sản phẩm thuộc danh mục "Điện thoại".

**UPDATE SanPham** 

SET Gia = Gia \* 1.05

WHERE MaDM = (

SELECT MaDM

FROM DanhMuc

WHERE TenDanhMuc = N'Điện thoại')

FROM SanPham SP

# 4. TỰ SUY NGHĨ RA MỖI THÀNH VIỆN 2 CÂU HỎI TRUY VẤN (KHÔNG TRÙNG NHAU) VÀ GIẢI ĐÁP BẰNG LỆNH SQL

Câu 10: Số lượng sản phẩm được thêm vào giỏ hàng theo từng khách hàng SELECT KH.MaKH, KH.TenKH, SUM(CT.SoLuong) AS TongSoLuongSanPhamTrongGH FROM KhachHang KH
JOIN GioHang GH ON KH.MaKH = GH.MaKH

JOIN CT\_GioHang CT ON GH.MaGH = CT.MaGH

GROUP BY KH.MaKH, KH.TenKH

## Câu 11: Doanh thu theo nhà bán hàng, chỉ lấy những nhà bán có doanh thu > 10 triệu

SELECT NBH.MaNBH, NBH.TenNBH, SUM(CT.SoLuong \* CT.DonGia) AS TongDoanhThu FROM NhaBanHang NBH

JOIN SanPham SP ON NBH.MaNBH = SP.MaNBH

JOIN CT\_DonHang CT ON SP.MaSP = CT.MaSP

GROUP BY NBH.MaNBH, NBH.TenNBH

HAVING SUM(CT.SoLuong \* CT.DonGia) > 10000000

## 4. TỰ SUY NGHĨ RA MỖI THÀNH VIÊN 2 CÂU HỎI TRUY VẤN (KHÔNG TRÙNG NHAU) VÀ GIẢI ĐÁP BẰNG LỆNH SQL

Câu 12: Liệt kê mỗi sản phẩm kèm số lượt đánh giá 5 sao SELECT DH.MaDH, KH.TenKH, SP.TenSP, DH.NgayDatHang FROM DonHang DH JOIN KhachHang KH ON DH.MaKH = KH.MaKH JOIN CT\_DonHang CT ON DH.MaDH = CT.MaDH JOIN SanPham SP ON CT.MaSP = SP.MaSP WHERE SP.TenSP LIKE '%iPhone 15 Pro Max%'



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

-Phân rã vế phải (nếu có nhiều thuộc tính) F ={ TENTAU→LOAITAU, MACHUYEN→TENTAU, MACHUYEN→LUONGHANG, TENTAU, NGAY→BENCANG, TENTAU, NGAY→MACHUYEN} - Rút gọn vế trái (nếu có thể) Xét: TENTAU, NGAY → MACHUYEN Vì TENTAU+={ TENTAU, LOAITAU} NGAY+={NGAY} ð TENTAU, NGAY → MACHUYEN không dư thừa vế trái Xét TENTAU, NGAY→MACHUYEN Vì TENTAU+={ TENTAU, LOAITAU} NGAY+={NGAY} ðTENTAU, NGAY→MACHUYEN không dư thừa vế trái

Loại phụ thuộc dư thừa (nếu có)

Xét từng phụ thuộc xem có thể loại bỏ được không, bằng cách loại tạm thời

và kiểm tra xem nó có thể được suy ra từ phần còn lại không.

TENTAU → LOAITAU

- Nếu bỏ đi:
  - TENTAU+ không thể sinh ra LOAITAU
  - → Không thể loại

#### MACHUYEN → TENTAU

Nếu bỏ đi:

MACHUYEN+ = {MACHUYEN}

Không sinh ra TENTAU

→ Không loại được

MACHUYEN → LUONGHANG

Không loại được

=>Fmin= {TENTAU => LOAITAU,

MACHUYEN => TENTAU,

MACHUYEN => LUONGHANG,

TENTAU, NGAY => BENCANG,

TENTAU, NGAY=> MACHUYEN}

### b) Tìm tất cả các khóa của Q

TN:NGAY

TG:TENTAU, MACHUYEN

Xi	TN U Xi	(TN ∪ Xi)+	Siêu khóa	Khoa
Ø	NGAY	NGAY		
TENTAU	NGAY,	Q+	NGAY,	NGAY,
	TENTAU		TENTAU	TENTAU
MACHUYEN	NGAY,	Q+	NGAY,	NGAY,
	MACHUYEN		MACHUYEN	MACHUYEN
TENTAU,	NGAY,	Q+	NGAY,	
MACHUYEN	TENTAU,		TENTAU,	
	MACHUYEN		MACHUYEN	

Câu 2: Q(A, B, C, D, E, G) Cho F={AB $\rightarrow$ C; C $\rightarrow$ A; BC $\rightarrow$ D; ACD $\rightarrow$ B; D $\rightarrow$ EG; BE $\rightarrow$ C; CG $\rightarrow$ BD; CE  $\rightarrow$  AG} X = {B,D}, X+ = ? Y = {C,G}, Y+ = ?

Ta có: X+ = (BD)+ = {B, D} Vì: D $\rightarrow$ EG  $\rightarrow$  X+ = {B, D, E, G} BE $\rightarrow$ C  $\rightarrow$  X+ = {B, C, D, E, G} CG $\rightarrow$ BD  $\rightarrow$  X+ = {B, C, D, E, G} CE  $\rightarrow$  AG  $\rightarrow$  X+ = {A, B, C, D, E, G}  $\rightarrow$  Vậy X+ = {A, B, C, D, E, G}

Ta có: Y+ = (CG)+ = {C, G} Vì:  $C \rightarrow A \rightarrow Y+ = \{A, C, G\}$   $CG \rightarrow BD \rightarrow Y+ = \{A, B, C, D, G\}$   $D \rightarrow EG \rightarrow Y+ = \{A, B, C, D, E, G\}$  $A \rightarrow V$ ây Y+ = {A, B, C, D, E, G}

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

1. AB E (giả thiết) G (giả thiết) 2. E 3. AB G ( luật bắc cầu từ (1) và (2)) 4. AG I (giả thiết) AB AB A ( luật phản xạ) 5. A, B AG ( luật hợp (3) và (5)) 6. AB I (giả thiết) 7. AG 8. AB I (luật bắc cầu từ (6) và (7)) 9. AB GI (luật hợp (3) và (8)) H (giả thiết) 10. GI H ( luật bắc cầu từ (9) và (10)) 11. AB 12. AB GH (luật hợp (3) và (11))

 $*AB \rightarrow G$  $*AB \rightarrow E$ 1. AB C (giả thiết) 1. AB C (giả thiết) D (giả thiết) D (giả thiết) 2. B 2. B AD ( luật thêm A vào) 3. AB AD (thêm A vào(2)) 3. AB ACD ( luật hợp (1) và (3)) 4. AB ACD ( luật hợp (1) và (3)) 4. AB CD ( luật chiếu (4)) 5. AB 5. AB CD (luật chiếu (4)) 6. CD E (giả thiết) 6. CD E (giả thiết) E (luật bắc cầu từ (5) và (6)) 7. AB 7. CD CE (thêm C vào (6)) GH (giả thiết) 8. CE GH ( luật cầu từ (7) và (8)) 9. CD GH ( luật bắc cầu từ (5) và (9)) 10. AB G (luật chiếu (10)) 11. AB

Câu 4: Cho quan hệ r

A	В	C	D
x	u	X	Y
y	X	z	x
z	У	У	у
y	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

Các phụ thuộc không thỏa là:

 $A \to B$ . Vì t2 [A] =t4 [A] nhưng t2 [B]  $\neq$  t4 [B]

 $A \rightarrow C$ . Vì t2 [A] =t4 [A] nhưng t2 [C]  $\neq$  t4 [C]

Câu 5: 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 }

U={BROKER,OFFICE,STOCK,QUANTITY,INVESTOR,DIVIDENT}

R={DIVIDENT,BROKER,QUANTITY,OFFICE}

TN=U-R={STOCK,INVESTOR}

TG=L R={STOCK,INVESTOR,BROKER} {DIVIDENT,BROKER, QUANTITY,OFFICE}={BROKER}

Xi	TN ∪ Xi	(TN ∪ Xi)+	Siêu khóa	Khóa
Ø	{STOCK, INVESTOR}	{STOCK, INVESTOR, DIVIDENT, BROKER, QUANTITY, OFFICE}	STOCK, INVESTOR	STOCK, INVESTOR
{BROKER}	{STOCK, INVESTOR, BROKER}	{STOCK, INVESTOR, BROKER, DIVIDENT, QUANTITY, OFFICE}	STOCK, INVESTOR, BROKER	Không

Khóa của lược đồ Q là STOCK, INVESTOR

```
Câu 6: Xét lược đồ quan hệ và tập phụ thuộc dữ liệu: Q(C,T,H,R,S,G) f=\{f_1:C\to T; f_2:HR\to C; f_3:HT\to R;f_4:CS\to G; f_5:HS\to R\} Tìm phủ tối thiểu của F

Phân rã vế phải
f=\{f_1:C\to T; f_2:HR\to C; f_3:HT\to R; f_4:CS\to G; f_4:CS\to G; f_5:HS\to R\}

Phân rã vế phải
f=\{f_1:C\to T; f_2:HR\to C; f_3:HT\to R; f_4:CS\to G; f_4:CS\to G; f_5:HS\to R\}
```

 $f_2: HR \rightarrow C;$   $f_3: HT \rightarrow R;$   $f_4: CS \rightarrow G;$   $f_5: HS \rightarrow R$ } Rút gọn vế trái Xét:  $f_2: HR \rightarrow C$   $H+=\{H\} \text{ Vì C\"iH+, nên H không dư thừa}$   $R+=\{R\} \text{ Vì C\"iR+, nên R không dư thừa}$   $f_3: HT \rightarrow R$   $H+=\{H\} \text{ Vì C\"iH+, nên H không dư thừa}$   $T+=\{T\} \text{ Vì R \"i T+, nên T không dư thừa}$  $f_4: CS \rightarrow G$ 

C+={C,T} vì GÏC+, nên C không dư thừa S+={S} vì G Ï S+, nên S không dư thừa f₅: HS→ R

H+={H} Vì RÏ H+ nên H không dư thừa S+={S} Vì R Ï H+, nên S không dư thừa

- C $\rightarrow$ T: Tính bao đóng của C trong F'\{C $\rightarrow$ T}={HR $\rightarrow$ C,HT $\rightarrow$ R,CS $\rightarrow$ G,HS $\rightarrow$ R}: C+={C}. Vì TÏC+, nên C $\rightarrow$ T không dư thừa.
- HR $\rightarrow$ C: Tính bao đóng của HR trong F'\{HR $\rightarrow$ C}={C $\rightarrow$ T,HT $\rightarrow$ R,CS $\rightarrow$ G,HS $\rightarrow$ R}: HR+={H,R}.

Vì CÏHR+, nên HR→C không dư thừa.

• HT $\rightarrow$ R: Tính bao đóng của HT trong F'\{HT $\rightarrow$ R}={C $\rightarrow$ T,HR $\rightarrow$ C,CS $\rightarrow$ G,HS $\rightarrow$ R}: HT+= {H,T}.

Vì RÏHT+, nên HT→R không dư thừa.

• CS $\rightarrow$ G: Tính bao đóng của CS trong F'\{CS $\rightarrow$ G}={C $\rightarrow$ T,HR $\rightarrow$ C,HT $\rightarrow$ R,HS $\rightarrow$ R}: CS+= {C,S,T}.

Vì GÏCS+, nên CS→G không dư thừa.

• HS $\rightarrow$ R: Tính bao đóng của HS trong F'\{HS $\rightarrow$ R}={C $\rightarrow$ T,HR $\rightarrow$ C,HT $\rightarrow$ R,CS $\rightarrow$ G}: HS+= {H,S}.

Vì RÏHS+, nên HS→R không dư thừa.

Trong trường hợp này, không có phụ thuộc hàm nào là dư thừa Fmin= $\{C \rightarrow T, HR \rightarrow C, HT \rightarrow R, CS \rightarrow G, HS \rightarrow R\}$ 

Câu 7: Q(A,B,C,D,E,H) F={A  $\rightarrow$  E; C  $\rightarrow$  D; E  $\rightarrow$  DH} Chứng minh K={A,B,C} là khóa duy nhất của Q

K⁺ là tập thuộc tính mà ta có thể suy ra từ {A, B, C} thông qua F: Bước đầu: K⁺ = {A, B, C} A → E ⇒ thêm E ⇒ K⁺ = {A, B, C, E} C → D ⇒ thêm D ⇒ K⁺ = {A, B, C, E, D} E → DH ⇒ thêm H (D đã có) ⇒ K⁺ = {A, B, C, E, D, H} → K⁺ = {A, B, C, D, E, H} = toàn bộ thuộc tính của Q ⇒ {A, B, C} là siêu khóa Kiểm tra tối thiểu – loại bỏ từng thuộc tính khỏi K 1. Thử loại A: K' = {B, C} B, C → không có E, không có D → không đủ để suy ra toàn bộ

 $\rightarrow$  {B, C}+  $\neq$  Q  $\Rightarrow$  A là cần thiết

2. Thử loại B:
K' = {A, C}
A → E, C → D, E → DH
→ {A, C}+ = {A, C, E, D, H} — thiếu B ⇒ không đủ
→ B là cần thiết
3. Thử loại C:
K' = {A, B}
A → E ⇒ {A, B, E}, nhưng không có D ⇒ thiếu C để suy D
→ không đủ ⇒ C là cần thiết
→ Không thể bỏ thuộc tính nào khỏi K mà vẫn là siêu khóa
⇒ K là khóa tối thiểu → khóa duy nhất

{A, B, C} là khóa duy nhất của quan hệ Q.

### Câu 8: Q(A,B,C,D)F={AB→C; D→B; C→ABD}. Hãy tìm tất cả các khóa của Q

TN: RÕNG

TG:{A,B,C,D}

Vậy khóa là: {C,AB,AD}

Xi	Xi giao TN	(Xi giao TN)+	Siêu khóa	khóa
rỗng	rỗng	rỗng		
АВ	АВ	ABCD	АВ	AB
ABC	ABC	ABCD	ABC	
AC	AC	ABCD	AC	
ACD	ACD	ABCD	ACD	
AD	AD	ABCD	AD	AD
ВС	BC	ABCD	ВС	
BCD	BCD	ABCD	BCD	
С	С	ABCD	С	С
CD	CD	ABCD	CD	
А	А	A		
В	В	В		
D	D	D		
BD	BD	BD		
ABD	ABD	ABCD		

Câu 9: 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

 $TN = Q - RightF = \{A, B, C, D, E, G\} - \{A, B, C, D, E, G\} = \emptyset$ 

TG = LeftF RightF = {A, B, C, D, E, G} {A, B, C, D, E, G} = {A, B, C, D, E, G}

Xi	TN Xi	(TN Xi)+	Siêu khóa	Khóa
А	А	А		
В	В	В		
С	С	С		
D	D	D, E, G		
E	Е	E		
G	G	G		
АВ	AB	A, B, C, D, E, G	АВ	АВ
AC	AC	A, C		
AD	AD	A, D, E, G		
AE	AE	Α, Ε		
AG	AG	A, G		
ВС	BC	A, B, C, D, E, G	ВС	ВС
BD	BD	A, B, C, D, E, G	BD	BD
BE	BE	A, B, C, D, E, G	BE	BE
BG	BG	B, G		
CD	CD	A, B, C, D, E, G	CD	CD

CE	CE	A, B, C, D, E, G	CE	CE
CG	CG	A, B, C, D, E, G	CG	CG
DE	DE	D, E, G		
DG	DG	D, E, G		
EG	EG	E, G		
ABC	ABC	A, B, C, D, E, G	ABC	
ABD	ABD	A, B, C, D, E, G	ABD	
ABE	ABE	A, B, C, D, E, G	ABE	
BCD	BCD	A, B, C, D, E, G	BCD	
CDE	CDE	A, B, C, D, E, G	CDE	
CEG	CEG	A, B, C, D, E, G	CEG	
DEG	DEG	D, E, G		
ABCD	ABCD	A, B, C, D, E, G	ABCD	
ABCE	ABCE	A, B, C, D, E, G	ABCE	
ABCDE	ABCDE	A, B, C, D, E, G	ABCDE	
ABCDG	ABCDG	A, B, C, D, E, G	ABCDG	
ABCDEG	ABCDEG	A, B, C, D, E, G	ABCDEG	
	Taken to the time of time of the time of time of the time of t		E HILLINGS	Ri Hales III

Vậy các khóa của Q(A, B, C, D, E, G) là {AB, BC, BD, BE, CD, CE, CG}

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

 $\{CD\}+\rightarrow C\rightarrow A$ 

#### a) Q(A,B,C,D,E,G), $F = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; ACD \rightarrow B; D \rightarrow EG; BE \rightarrow C; CG \rightarrow BD; CE \rightarrow AG\}$

```
Loại bỏ các phụ thuộc hàm có vế trái dư thừa
                                                                                                                                        \rightarrow Thay ACD \rightarrow B bằng CD \rightarrow B
• AB \rightarrow C:
                                                                                                                                        • D \rightarrow EG: Vế trái không thể đơn giản hơn \rightarrow giữ nguyên
Thử loại A: bao đóng của {B} không sinh ra C \rightarrow A không dư.
                                                                                                                                        • BE \rightarrow C:
Thử loại B: bao đóng của \{A\} cũng không sinh ra C \rightarrow B cũng không dư.
                                                                                                                                         Loại B: {E}+ không có gì thêm
\rightarrow Giữ lại AB \rightarrow C
                                                                                                                                         Loại E: {B}+ cũng không thêm C

    C → A: Vế trái chỉ có 1 thuộc tính → không thể dư → giữ lại

                                                                                                                                        \rightarrow Giữ lại BE \rightarrow C
• BC \rightarrow D:
                                                                                                                                        • CG \rightarrow BD:
Loại B: {C}+ không sinh D
                                                                                                                                         Loại C: {G}+ không sinh gì
Loại C: {B}+ cũng không sinh D
                                                                                                                                         Loại G: \{C\}+ \rightarrow C \rightarrow A nhưng cũng không có B, D
\rightarrow Giữ lại BC \rightarrow D
                                                                                                                                        \rightarrow Giữ lai CG \rightarrow BD
• ACD \rightarrow B:
                                                                                                                                        • CE \rightarrow AG:
Thử loại A:
                                                                                                                                         Loại C: {E}+ không sinh A, G
\{CD\}+=\{C,D\}
                                                                                                                                         Loại E: \{C\}+ \rightarrow C \rightarrow A, nhưng không sinh G
C \rightarrow A \rightarrow th\hat{e}m A
                                                                                                                                        \rightarrow Giữ lại CE \rightarrow AG
D \rightarrow EG \rightarrow thêm E, G
                                                                                                                                        Tập phụ thuộc hàm được rút gọn còn:
CG \rightarrow BD \rightarrow thêm B
                                                                                                                                         D \rightarrow E, G
F = \{AB \rightarrow C, C \rightarrow A, BC \rightarrow D, CD \rightarrow B, D \rightarrow EG, BE \rightarrow C, CG \rightarrow BD, CE \rightarrow AG\}
                                                                                                                                          CG \rightarrow B \rightarrow \{CD\} + chứa B
Phân tách các phụ thuộc có vế phải nhiều thuộc tính:
                                                                                                                                        → Loại được CD → B
• D \rightarrow E, D \rightarrow G (từ D \rightarrow EG)
                                                                                                                                        •BE \rightarrow C: {BE}+ không sinh được C \rightarrow không dư
• CG \rightarrow B, CG \rightarrow D (từ CG \rightarrow BD)
                                                                                                                                        • CG → B: Nếu bỏ thì {CG}+ không sinh được B → không dư
• CE \rightarrow A, CE \rightarrow G (từ CE \rightarrow AG)
                                                                                                                                        • CG → D: Tương tự, nếu bỏ thì không sinh D → không dư
ta có tập F như sau:
F = \{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 A, CE \rightarrow G\}^{\bullet} CE \rightarrow A:
                                                                                                                                         \{CE\}+ \rightarrow C \rightarrow A \rightarrow CE+ \tilde{da} co A
Loại bỏ các phụ thuộc hàm dư thừa
                                                                                                                                        → Loại được CE → A
• AB → C: Nếu bỏ thì {AB}+ không sinh được C → không dư

    CE → G: N\u00e9u b\u00f3 th\u00e4 kh\u00f3ng sinh du\u00f3c G → kh\u00f3ng du

    C → A: N\u00e9u b\u00f3 th\u00e4 \u00abC} + kh\u00f3ng sinh du\u00f3c A → kh\u00f3ng du\u00f3

                                                                                                                                        -> Kết luận: Phủ tối thiểu của tập phụ thuộc F là
• BC → D: {BC}+ không sinh được D nếu bỏ → không dư
                                                                                                                                        F = \{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\}
• CD \rightarrow B:
```

### Câu 10: Xác định phủ tối thiểu của tập phụ thuộc hàm sau: b) Q(A,B,C), $F = \{A \rightarrow B, A \rightarrow C, B \rightarrow A, C \rightarrow A, B \rightarrow C\}$

Loại khỏi F các phụ thuộc hàm có vế trái dư thừa

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

Tách các phụ thuộc hàm có vế phải trên một thuộc tính

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

Loại khỏi F các phụ thuộc hàm dư thừa

• Xét A  $\rightarrow$  B:

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

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

- → Không suy ra được B
- ⇒ Không thể loại A → B
- Xét A  $\rightarrow$  C:

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

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

• Xét B 
$$\rightarrow$$
 A:

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

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

$$\Rightarrow$$
 Có thể loại B  $\rightarrow$  A

• Xét 
$$C \rightarrow A$$
:

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

$$\rightarrow \{C\}^+ = \{C\}$$

$$\Rightarrow$$
 Không thể loại C  $\rightarrow$  A

• Xét B 
$$\rightarrow$$
 C:

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

$$\rightarrow$$
 {B}+ = {B}

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

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

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

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

 $A^+ = \{A, H\}$  (không sinh ra C)

 $B^+ = \{B\}$  (không sinh ra C)

→ Không dư thừa

BC  $\rightarrow$  D: Không có vế trái dư thừa.

→ Không có vế trái dư.

Kiểm tra từng phụ thuộc có thể sinh từ tập còn lại không:

 $A \rightarrow H$ : Tạm bỏ  $\rightarrow$  Kiểm tra A+ với {AB $\rightarrow$ C, BC $\rightarrow$ D, G $\rightarrow$ B}

 $A^+ = \{A\}$ , không sinh H

⇒ Giữ lại

 $AB \rightarrow C$ : Tạm bỏ  $\rightarrow A^+ = \{A, H\}$ , không có  $B \rightarrow$  không sinh C

⇒ Giữ lại

 $BC \rightarrow D$ : Tạm bỏ  $\rightarrow B^+ = \{B\}$ , không sinh D

⇒ Giữ lại

 $G \rightarrow B$ : Tạm bỏ  $\rightarrow G^+ = \{G\}$ , không sinh B

⇒ Giữ lại

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

#### b) Q<sub>2</sub>(ABCSXYZ)

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

$$AX \rightarrow B$$

 $X^+ = \{X\} \rightarrow \text{không suy ra B} \Rightarrow A \text{không dư}$ 

 $A^+ = \{A\} \rightarrow \text{không suy ra } B \Rightarrow X \text{ không dư}$ 

AX → B giữ lại

$$BY \rightarrow C$$

 $Y^+ = \{Y\} \rightarrow \text{không suy ra } C \Rightarrow B \text{ không dư}$ 

 $B^+ = \{B\} \rightarrow \text{không suy ra } C \Rightarrow Y \text{ không dư}$ 

BY → C giữ lại

$$CZ \rightarrow X$$

 $Z^+ = \{Z\} \rightarrow \text{không suy ra } X \Rightarrow C \text{ không dư}$ 

 $C^+ = \{C\} \rightarrow \text{không suy ra } X \Rightarrow Z \text{ không dư}$ 

CZ → X giữ lại

$$\rightarrow$$
 F' = {S  $\rightarrow$  A, AX  $\rightarrow$  B, S  $\rightarrow$  B, BY  $\rightarrow$  C, CZ  $\rightarrow$  X}

#### $S \rightarrow A$

Tạm bỏ → kiểm tra nếu S+ vẫn chứa A

Tập còn lại:  $\{AX \rightarrow B, S \rightarrow B, BY \rightarrow C, CZ \rightarrow X\}$ 

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

→ Không có luật nào cho B hoặc S để ra A ⇒ Không suy ra A

 $Gi\tilde{u} S \rightarrow A$ 

$$AX \rightarrow B$$

Tạm bỏ → kiểm tra A+X có suy ra B?

Tập còn lại:  $\{S \rightarrow A, S \rightarrow B, BY \rightarrow C, CZ \rightarrow X\}$ 

 $AX^+ = \{A, X\} \rightarrow \text{không có luật dùng } A, X \Rightarrow \text{Không suy ra B}$ 

 $Gi\tilde{u} AX \rightarrow B$ 

$$S \rightarrow B$$

Tạm bỏ → kiểm tra S+ có chứa B?

Tập còn lại:  $\{S \rightarrow A, AX \rightarrow B, BY \rightarrow C, CZ \rightarrow X\}$ 

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

$$\rightarrow S \rightarrow A \Rightarrow \{S, A\}$$

 $\rightarrow$  Không có X  $\Rightarrow$  không dùng được AX  $\rightarrow$  B

→ Không có B ⇒ không ra C hoặc gì khác

⇒ Không suy ra B

$$Gi\tilde{u} S \rightarrow B$$

$$BA \rightarrow C$$

Tạm bỏ → kiểm tra BY+ có chứa C?

Tập còn lại:  $\{S \rightarrow A, AX \rightarrow B, S \rightarrow B, CZ \rightarrow X\}$ 

 $BY^+ = \{B, Y\} \rightarrow không có BY \rightarrow C \Rightarrow không suy ra C$ 

 $Gi\tilde{w} BY \rightarrow C$ 

$$CZ \rightarrow X$$

Tạm bỏ → kiểm tra CZ+ có chứa X?

Tập còn lại:  $\{S \rightarrow A, AX \rightarrow B, S \rightarrow B, BY \rightarrow C\}$ 

 $CZ^+ = \{C, Z\} \rightarrow \text{không có } CZ \rightarrow X \Rightarrow \text{không suy ra } X$ 

Giữ  $CZ \rightarrow X$ 

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

## c) Q<sub>3</sub>(ABCDEGHIJ) F<sub>3</sub> = {BG $\rightarrow$ D, G $\rightarrow$ J, AI $\rightarrow$ C, CE $\rightarrow$ H, BD $\rightarrow$ G, JH $\rightarrow$ A, D $\rightarrow$ I}

Kiểm tra từng vế trái: không có thuộc tính dư rõ ràng ⇒ Giữ nguyên

 $BG \rightarrow D$ : Tạm bỏ  $\rightarrow B^+$ , G $^+$  không sinh D

⇒ Giữ lại

 $G \rightarrow J$ : Tạm bỏ  $\rightarrow$  Không sinh được J

⇒ Giữ lại

 $AI \rightarrow C$ : Tạm bỏ  $\rightarrow A^+ = \{A\}$ ,  $I^+ = \{I\}$ , không sinh C

⇒ Giữ lại

CE → H: Tạm bỏ → Không sinh được H

⇒ Giữ lại

 $BD \rightarrow G$ : Tạm bỏ  $\rightarrow B^+ = \{B\}, D^+ = \{D, I\}, không sinh G$ 

⇒ Giữ lại

JH  $\rightarrow$  A: Tạm bỏ  $\rightarrow$  J<sup>+</sup> = {J}, H<sup>+</sup> = {H}, không sinh A

⇒ Giữ lại

 $D \rightarrow I$ : Tạm bỏ  $\rightarrow D^+ = \{D\}$ , không sinh I

⇒ Giữ lại

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

d) Q<sub>4</sub>(ABCDEGHIJ)  $F_4 = \{BH \rightarrow I, GC \rightarrow A, I \rightarrow J, AE \rightarrow G, D \rightarrow B, I \rightarrow H\}$ 

 $I \rightarrow H$  có thể là dư nếu  $I \rightarrow J$  và  $J \rightarrow H$ , nhưng không có  $J \rightarrow H \Rightarrow$  giữ Phủ tối thiểu  $F_4 = \{ BH \rightarrow I, GC \rightarrow A, I \rightarrow J, AE \rightarrow G, D \rightarrow B, I \rightarrow H \}$ 





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

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

Bước 1: Kiểm 1NF

Giả sử không có lặp thuộc tính hay nhóm lồng Q đạt 1NF

Bước 2: Kiểm 2NF

 $TN = U - R = \{A\}$ 

TG = L  $R = {A, C, E} {B, C, D, E, G} = {C, E}$ 

 $(TN)+ = A^+ = \{A, B, C, D, E, G\}$  A là khóa

Xi	TN giao Xi	(TN giao Xi)+	Siêu khóa	Khóa
	А	A+ = ABCDEG	А	А
С	AC	AC+ = ABCDEG	AC	
E	AE	AE+ = ABCDEG	AE	
CE	ACE	ACE+ = ABCDEG	ACE	

Khóa của Q là {A}

Vì khóa chính chỉ có 1 thuộc tính không thể có phụ thuộc từng phần

Q đạt chuẩn 2NF

Bước 3: Kiểm 3NF

Dạng chuẩn F sau khi phân rã:  $F = \{A \mid B, A \mid C, C \mid D, C \mid E, E \mid G\}$ 

C, E không phải siêu khóa; D, E, G không phải thuộc tính khóa

Vi phạm điều kiện 3NF

Q không đạt chuẩn 3NF

Kết luận: Q đạt 2NF, không đạt 3NF.

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

Bước 1: 1NF

Không có thuộc tính lặp hoặc đa trị Q đạt 1NF

Bước 2: 2NF

 $TN = U - R = \{C, D, H\}$ 

TG = L  $R = \{C, D, B\}$   $\{A, B, E, G\} = \{B\}$ 

Xi	TN Xi	(TN Xi)+	Siêu khóa	Khóa
	CDH	CDH+ = ABCDEGH	CDH	CDH
В	BCDH		BCDH	

Khóa của Q là {C, D, H}

Nhưng C AB, D E thuộc tính không khóa Có phụ thuộc từng phần Q không đạt chuẩn 2NF Kết luận: Q chỉ đạt 1NF

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

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

Bước 1: 1NF

Không có thuộc tính lồng nhau Q đạt 1NF

Bước 2: 2NF

 $TN = \{A, D, H\}, TG =$ 

Xi	TN giao Xi	(TN giao Xi)+	Siêu khóa	Khóa
	ADH	ADH+ = ABCDEGH	ADH	ADH

Khóa của Q là {A, D, H}

A BC, D E, H G (thuộc tính không khóa)

Có phụ thuộc từng phần Không đạt 2NF

Kết luận: Q chỉ đạt 1NF

d) Q(ABCDEG);  $F = \{AB \quad C, C \quad B, ABD \quad E, G \quad A \in ABC$ 

Bước 1: 1NF

Không có đa trị Q đạt 1NF

Bước 2: 2NF

 $TN = \{D, G\}, TG = \{A, B, C\}$ 

TN giao Xi	(TN giao Xi)+	Siêu khóa	Khóa
DG	ADG		
ADG	ADG		
BDG	ABCDEG	BDG	BDG
CDG	ABCDEG	CDG	CDG
ABDG	ABCDEG	ABDG	
ACDG	ABCDEG	ACDG	
BCDG	ABCDEG	BCDG	
ABCDG	ABCDEG	ABCDG	
	DG ADG BDG CDG ABDG ACDG BCDG	DG ADG  ADG  ADG  ADG  ADG  BDG  ABCDEG  CDG  ABCDEG  ABCDEG  ABCDEG  ABCDEG  ABCDEG  ABCDEG  ABCDEG  ABCDEG  ABCDEG	DG ADG  ADG  ADG  ADG  ADG  BDG  ABCDEG  BDG  CDG  ABCDEG  CDG  ABCDEG  ABDG  ABCDEG  ABDG  ABCDEG  ABDG  ABCDEG  ABDG  ABCDEG  ABDG  ABCDEG  BCDG  BCDG

Khóa của Q là {B, D, G} và {C, D, G}

Có phụ thuộc từng phần: G A; ABD I

Không đạt chuẩn 2NF

Kết luận: Q chỉ đạt 1NF

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

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

Bước 1: 1NF

Không có thuộc tính đa trị ⇒Q đạt 1NF

Bước 2: 2NF

 $TN = H, TG = \{A, B, C, E, G, I\}$ 

Khóa của Q có thể là {B, E}, {B, G}, {C, G} Có phụ thuộc từng phần:

 $BI \rightarrow ACD$ 

 $CG \rightarrow AE$ 

 $ABC \rightarrow D$ 

Không đạt 2NF

Kết luận: Q chỉ đạt 1NF

ADC '	ν <b>υ</b> , ιι	'I, ALL	· DCG,	
Xi	TN giao Xi	(TN giao Xi)+	Siêu khóa	Khóa
Æ	Н	н		
А	АН	АНІ		
В	ВН	ABCDHI		
С	СН	СНІ		
АВ	АВН	ABCDHI		
AC	ACH	ABCDHI		
AE	AEH	AEHI		
AG	AGH	AGHI		
Al	AHI	АНІ		
ВС	ВСН	ABCDHI		
BE	ВЕН	ABCDEGHI	BE	BE
BG	BGH	ABCDEGHI	BG	BG
ВІ	ВНІ	ABCDHI		
CE	СЕН	СЕНІ		
CG	CGH	ABCDEGHI	CGH	
CI	СНІ	СНІ		
EG	EGH	EGHI		
EI	EHI	EHI		
GI	GHI	GHI		

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

Bước 1: Tìm khóa của Q

$$CS^+ = \{C, S\}$$

- $\rightarrow$  Dùng CS  $\rightarrow$  Z  $\rightarrow$  thêm Z
- $\rightarrow$  Dùng Z  $\rightarrow$  C (C đã có)
- $\Rightarrow$  CS+ = {C, S, Z} = toàn bộ Q
- => CS là một khóa của Q.

$$Z^+ = \{Z, C\} \rightarrow \text{thi\'eu S}$$

S+ Không có phụ thuộc nào bắt đầu từ S

C+ = {C} Không có phụ thuộc bắt đầu từ C

$$ZS^+ = \{Z, S, C\} = toàn bộ Q$$

⇒ ZS là một khóa của Q

Vậy Q có 2 khóa: CS và ZS

Bước 2: Kiểm tra chuẩn BCNF

(Định nghĩa: Phụ thuộc  $X \rightarrow A$  vi phạm BCNF nếu:

A không thuộc X

và X không là siêu khóa)

Phân tích từng phụ thuộc:

f1: CS → Z: CS là một khóa (thỏa)

f2: Z → C: Z không là siêu khóa, mà C không thuộc Z ⇒ vi phạm BCNF

Bước 3: Kiểm tra chuẩn 3NF

(Lược đồ Q ở dạng chuẩn 3 nếu mọi phụ thuộc hàm  $X \to A \subseteq F+$ , với  $A \notin X$  đều có:

- (1) X là siêu khóa, hoặc
- (2) A là thuộc tính khóa)

f2:  $Z \rightarrow C$ 

Z không là siêu khóa

C là thuộc khóa (C nằm trong CS và ZS nên C là một phần của khóa)

⇒ Không vi phạm 3NF

Tất cả phụ thuộc đều thỏa 3NF

Câu 3: Cho lược đồ CSDL
Kehoach(NGAY,GIO,PHONG,MONHOC,GIAOVIEN)
F={NGAY,GIO,PHONG→MONHOC
MONHOC,NGAY→GIAOVIEN
NGAY,GIO,PHONG→GIAOVIEN
MONHOC→GIAOVIEN}

#### a) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Kehoach

f1: NGAY, GIO, PHONG → MONHOC

f2: MONHOC, NGAY  $\rightarrow$  GIAOVIEN

f3: NGAY, GIO, PHONG → GIAOVIEN

f4: MONHOC → GIAOVIEN

#### Bước 1: Giả định đạt 1NF

→ Tất cả thuộc tính là nguyên tố (giả định đúng)

#### Bước 2: Tìm khóa của lược đồ

Xét X = {NGAY, GIO, PHONG}

Theo f1: → MONHOC

Có f4: MONHOC → GIAOVIEN

- $\rightarrow$  X<sup>+</sup> = {NGAY, GIO, PHONG, MONHOC, GIAOVIEN}
- → Khóa chính = {NGAY, GIO, PHONG} (vì không có tập con nào nhỏ hơn sinh được toàn bộ thuộc tính)

#### Bước 3: Kiểm tra 2NF: (Định nghĩa 2NF: Đã đạt 1NF và Mọi thuộc tính không khóa đều phụ thuộc đầy đủ vào mọi khóa của lược đồ quan hệ Thuật toán kiểm tra dạng chuẩn 2 Bước 1: Tìm tất cả khóa của Q Bước 2: Với mỗi khóa K, tìm bao đóng của tất cả tập con thật sự S của K. Bước 3: Nếu có bao đóng S+ chứa thuộc tính không khóa thì Q không đạt chuẩn 2. Ngược lại thì Q đạt chuẩn 2) - Có {NGAY, GIO, PHONG} là khóa - Bao đóng của tất cả tập con thật sự của khóa {NGAY, GIO, PHONG} là: {NGAY} {GIO} {PHONG} Bước 4: Kiểm tra 3NF {NGAY, GIO} (Định nghĩa 3NF: Phụ thuộc $X \rightarrow A$ vi phạm 3NF nếu: {NGAY, PHONG} A không là thuộc tính khóa {GIO, PHONG} X không là siêu khóa) - Kiểm tra bao đóng có sinh ra thuộc tính không khóa không. Xét MONHOC → GIAOVIEN Thuộc tính không khóa là: MONHOC, GIAOVIEN MONHOC không phải là siêu khóa ${NGAY}^+ = {NGAY}$ GIAOVIEN không thuộc khóa → Không sinh thuộc tính không khóa → Vi phạm 3NF $\{GIO\}^+ = \{GIO\}$ Kết luận: Dạng chuẩn cao nhất của lược đồ Kehoach là: 2NF → Không sinh thuộc tính không khóa {PHONG}+ = {PHONG}

→ Không sinh thuộc tính không khóa

⇒ Lược đồ Kehoach đạt chuẩn 2NF

{NGAY, PHONG}+ = {NGAY, PHONG}

{GIO, PHONG}+ = {GIO, PHONG}

 ${NGAY, GIO}^+ = {NGAY, GIO}$ 

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

Phân tích từng phụ thuộc hàm trong F:

#### **f1**: **A**→**B**

Kiểm tra trong Q1(A, C, D): A Q1 nhưng B Q1 suy ra A B không thuộc Q1 Kiểm tra trong Q2: A Q2 suy ra A B không thuộc Q2 Kết luận: Phụ thuộc hàm A B không thuộc Q1 hoặc Q2

#### f2: B→C

Kiểm tra trong Q1 (A,C,D): B Q1 suy ra B C không thuộc Q1. Kiểm tra trong Q2(B,D): B Q2, nhưng C Q2 suy ra B C không thuộc Q2. Kết luận: Phụ thuộc hàm B C không thuộc Q1 hoặc Q2.

#### f3: D→B

Kiểm tra trong Q1 (A,C,D): D Q1 nhưng B Q1 suy ra D B không thuộc Q1. Kiểm tra trong Q2(B,D): D Q2 và B Q2 suy ra D B thuộc Q2. Kết luận: Phụ thuộc hàm D B thuộc Q2.

#### Kết quả:

F1 = (Không có phụ thuộc hàm nào của F thuộc Q1). F2 = {D B} (Phụ thuộc hàm D B thuộc Q2).

# Câu 5: Giả sử ta có lược đồ quan hệ Q(C,D,E,G,H,K) và tập phụ thuộc hàm F như sau; $F = \{CK \rightarrow H; C \rightarrow D; E \rightarrow C; E \rightarrow G; CK \rightarrow E\}$

#### a) Từ tập F, hãy chứng minh EK → DH

- 1. Từ  $E \rightarrow C$  (có trong F)
- 2. Từ C→D (có trong F)
- 3. Theo quy tắc bắc cầu từ (1) và (2), ta có: E→D
- 4. Từ  $E \rightarrow C$  (có trong F)
- 5. Kết hợp với K, ta có: EK→CK (theo quy tắc tăng trưởng)
- 6. Từ CK $\rightarrow$ H (có trong F)
- 7. Theo quy tắc bắc cầu từ (5) và (6), ta có: EK→H
- 8. Kết hợp kết quả (3) và (7), theo quy tắc hợp, ta có:  $EK \rightarrow DH$  Vậy đã chứng minh được  $EK \rightarrow DH$  từ tập F

#### b)Tìm tất cả các khóa của Q

 $TN = \{K\}$ 

 $TG = \{E,C\}$ 

Xi	TN ∪ Xi	(TN U Xi)+	Siêu khóa	Khoa
Ø	K	K		
Е	EK	EKCDHG	EK	EK
С	CK	CKHDEG	CK	CK
EC	ECK	CKHDEG	ECK	

Vậy khóa là: { EK, CK}

#### c) Xác định dạng chuẩn của Q

Ta kiểm tra từ chuẩn 1NF đến 3NF và BCNF.

Các phụ thuộc hàm:

 $CK \rightarrow H$ 

 $C \rightarrow D$ 

 $\mathsf{E} \to \mathsf{C}$ 

 $E \rightarrow G$ 

 $CK \rightarrow E$ 

Khóa chính: EK và CK

BCNF yêu cầu: vế trái của mọi phụ thuộc hàm phải là siêu khóa

Kiểm tra từng phụ thuộc:

- 1. CK  $\rightarrow$  H: CK là khóa  $\Rightarrow$  hợp lệ (OK)
- 2. C → D: C không phải siêu khóa ⇒ vi phạm BCNF
- 3. E → C: E không phải siêu khóa ⇒ vi phạm BCNF
- 4. E → G: như trên  $\Rightarrow$  vi phạm
- 5. CK  $\rightarrow$  E: CK là khóa  $\Rightarrow$  OK
- ⇒ Q không ở BCNF

Kiểm tra 3NF:

3NF yêu cầu: nếu X → A vi phạm BCNF, thì A phải là thuộc tính phụ thuộc bội phần của khóa, tức A ∈ khóa chính

 $C \rightarrow D$ : D không  $\subseteq$  CK hay EK  $\Rightarrow$  vi phạm

 $E \rightarrow C$ :  $C \in CK$ , nhưng  $C \notin EK \Rightarrow vi$  phạm

- ⇒ Q không ở 3NF
- → Dạng chuẩn cao nhất của Q là 2NF

Câu 6:  $F = \{f_1:SI \rightarrow DM; f_2:SD \rightarrow M; f_3:D \rightarrow M\}$ 

## a) Tính bao đóng D+, SD+, SI+

1. D+:

 $D \rightarrow M (f_3)$ 

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

2. SD+:

 $SD \rightarrow M (f_2) \Rightarrow \{S, D, M\}$ 

 $D \rightarrow M (f_3)$ : M đã có

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

3. SI+:

 $SI \rightarrow DM (f_1) \Rightarrow \{S, I, D, M\}$ 

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

→ SI là một khóa

## b) Tìm tất cả các khóa của Q

Tìm tập thuộc tính X sao cho  $X^+ = \{S, I, D, M\}$ .

 $SI^+ = \{S, I, D, M\} \Rightarrow SI là một khóa$ 

Thử các tập con khác:

 $S^+ = \{S\}$ 

 $|+| = {|}$ 

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

 $SD^+ = \{S, D, M\} - thiếu I$ 

 $ID^+ = \{I, D, M\} - thiếu S$ 

 $IS^+ = SI \rightarrow DM \Rightarrow \{S, I, D, M\} \Rightarrow la khóa$ 

Thử  $I + D + S = cũng là SI \Rightarrow không có khóa nhỏ hơn SI$ 

Không có tập con nào nhỏ hơn SI sinh ra toàn bộ thuộc tính → SI là khóa duy nhất.

#### c) Tìm phủ tối thiểu của F

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

Bước 1: Tách vế phải nếu cần

 $SI \rightarrow D$ 

 $SI \rightarrow M$ 

 $SD \rightarrow M$ 

 $D \rightarrow M$ 

Bước 2: Loại phụ thuộc dư thừa

Kiểm tra nếu một phụ thuộc có thể suy diễn từ các phụ thuộc còn lại.

SI → D cần giữ

SI → M kiểm tra:

Nếu giữ SI  $\rightarrow$  D và D  $\rightarrow$  M  $\Rightarrow$  SI  $\rightarrow$  D  $\rightarrow$  M

⇒ SI → M là không cần thiết

 $SD \rightarrow M$ :

SD không bao hàm D → M vì S không giúp suy ra D

⇒ giữ lại

D → M cần giữ

→ Phủ tối thiểu:

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

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

Xét theo thứ tự:

1NF:

Mặc định quan hệ là 1NF

2NF:

Phụ thuộc không đầy đủ: SD → M là phụ thuộc không đầy đủ vì SI là khóa chính

- ⇒ Vi phạm 2NF
- => Q không ở 2NF ⇒ cũng không ở 3NF hoặc BCNF
- → Ta cần phân tách hoặc chuẩn hóa thêm để đưa về

2NF/3NF

Kết luận:

a)

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

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

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

- b) Khóa: SI
- c) Phủ tối thiểu:  $\{SI \rightarrow D, D \rightarrow M, SD \rightarrow M\}$
- d) Dạng chuẩn cao nhất: 1NF

# Câu 7: Ki**ể**m Tra D**ạ**ng Chu**ẩ**n

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

 $CA+ = \{A,B,C,D\} V$ ây  $Q \Rightarrow CA là khóa$ 

=>Mặc định Q(A, B, C, D) đã đạt dạng chuẩn 1NF

A→B: A là một phần của khóa CA,

B không phải là phần của khóa, do đó B phụ thuộc bộ phận vào khóa

=> Vi phạm 2NF

Vậy Q(A, B, C, D) đạt dạng chuẩn 1NF

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

Tính bao đóng của SDI

Từ SI $\rightarrow$ D: SI có  $\rightarrow$  thêm D

Từ SD→MSD SD có → thêm M

Vậy (SDI)+={S,D,I,M}=Q

=> SDI là khóa

Giả định mặc định 1NF

Đề bài nói rằng quan hệ đã đạt 1NF ⇒ Các thuộc tính là nguyên tử

Kiểm tra 2NF

Phân tích các phụ thuộc:

SI→D:

SI là một phần của khóa SDI

D là một phần của khóa ⇒ Không vi phạm 2NF

SD→M:

SD là một phần của khóa SDI

M là thuộc tính không khóa=>Phụ thuộc bộ phận vào khóa chính

Vậy Q(S, D, I, M) đạt dạng chuẩn 1NF

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

Tính bao đóng của NGP

1.NGP→M thêm M

2.M→GV ⇒ thêm GV

3.Vây (NGP)+= $\{N,G,P,M,GV\}$ = $Q(NGP)^+ = \{N,G,P,M,GV\}$ = $Q(NGP)^+ = \{$ 

=> NGP là khóa

Quan hệ đã đạt 1NF (tất cả các thuộc tính là nguyên tử).=>Đạt 1NF

Kiểm tra 2NF

NGP→M:

NGP là toàn bộ khóa.

M là thuộc tính trong khóa chính.

Vì vậy, M không phụ thuộc bộ phận vào khóa ⇒ Không vi phạm 2NF.

M→GV:

M không phải là một phần của khóa chính.

GV là thuộc tính không khóa.

Vì vậy, không có phụ thuộc bộ phận.

Vậy đạt đạt 2NF

Kiểm tra 3NF

Phân tích phụ thuộc:

NGP→M: Không có vi phạm.

M→GV:

M là thuộc tính trong khóa chính của NGP.

GV là thuộc tính không khóa.

GV phụ thuộc vào M ⇒ Phụ thuộc bắc cầu từ NGP qua M tới GV

=> Vi phạm 3NF vì GV phụ thuộc bắc cầu qua MMM

Vậy Q(N, G, P, M, GV) đạt dạng chuẩn 2NF

d) Q(S,N,D,T,X) F={S→N; S→D; S→T; S→X} S+ = {S, N, D, T, X} bằng Q => S là khóa Mặc định Q(S, N, D, T, X) đã đạt dạng chuẩn 1NF Mọi thuộc tính đều phụ thuộc đầy đủ vào khóa => Đạt dạng chuẩn 2NF Tất cả phụ thuộc đều có vế trái là khóa chính và không có phụ thuộc bộ phận hay bắc cầu => Đạt dạng chuẩn 3NF Tất cả các phụ thuộc hàm đều có vế trái là siêu khóa => Đạt BCNF Vậy Q(S, N, D, T, X) đạt dạng chuẩn BCNF



Câu 1: Liệt kê tất cả sản phẩm còn hàng (SoLuongTon > 0), thuộc danh mục "Điện thoại" và do nhà bán hàng "Công ty TNHH ABC" cung cấp

SELECT SP.MaSP, TenSP, SoLuongTon, Gia

FROM SanPham SP

JOIN DanhMuc DM ON SP.MaDM = DM.MaDM

JOIN NhaBanHang NBH ON SP.MaNBH = NBH.MaNBH

WHERE SoLuongTon > 0 AND DM.TenDanhMuc = N'Điện thoại' AND

NBH.TenNBH = N'Công ty TNHH ABC'

Câu 2: Cập nhật trạng thái của các đơn hàng có ngày đặt trước ngày 2024-04-04 và đang ở trạng thái "Đang xử lý" thành "Đã giao"

**UPDATE** DonHang

SET TrangThai = N'Đã giao'

WHERE NgayDatHang < '2024-04-04' AND TrangThai = N'Đang xử lý'

Câu 3: Liệt kê tất cả khách hàng chưa từng đặt đơn hàng nào

SELECT MaKH, TenKH

FROM KhachHang

WHERE MaKH NOT IN (

SELECT MaKH FROM DonHang)

Lê Thị Thanh Thư

# Câu 4: Tìm nhà bán hàng có nhiều sản phẩm được bán ra nhất (tổng theo số lượng sản phẩm trong các đơn hàng)

SELECT TOP 1 NBH.MaNBH, NBH.TenNBH, SUM(CT.Soluong) AS TongSPBan FROM NhaBanHang NBH JOIN SanPham SP ON NBH.MaNBH = SP.MaNBH JOIN CT\_DonHang CT ON SP.MaSP = CT.MaSP GROUP BY NBH.MaNBH, NBH.TenNBH ORDER BY TongSPBan DESC

## Câu 5: Liệt kê top 3 khách hàng chi tiêu nhiều nhất

SELECT TOP 3 KH.MaKH, KH.TenKH, SUM(CT.Soluong \* CT.Dongia) AS TongChiTieu FROM KhachHang KH JOIN DonHang DH ON KH.MaKH = DH.MaKH JOIN CT\_DonHang CT ON DH.MaDH = CT.MaDH GROUP BY KH.MaKH, KH.TenKH ORDER BY TongChiTieu DESC

Lê Thị Thanh Thư

# Câu 1:Tìm tên khách hàng đã chi tiêu tổng tiền nhiều nhất cho các đơn hàng mà họ đã đặt.

SELECT TOP 1
KH.TenKH,
SUM(CT.Soluong \* CT.Dongia) AS TongChiTieu
FROM KhachHang KH
JOIN DonHang DH ON KH.MaKH = DH.MaKH
JOIN CT\_DonHang CT ON DH.MaDH = CT.MaDH
GROUP BY KH.TenKH
ORDER BY TongChiTieu DESC;

Nguyễn Thị Yến Nhi

# Câu 2: Liệt kê các khách hàng đã mua sản phẩm có giá trị trên 1 triệu đồng SELECT

```
KH.MaKH,
  KH.TenKH,
  DH.MaDH,
  SP.TenSP,
  CT.Dongia
FROM KhachHang KH
JOIN DonHang DH ON KH.MaKH = DH.MaKH
JOIN CT_DonHang CT ON DH.MaDH = CT.MaDH
JOIN SanPham SP ON CT.MaSP = SP.MaSP
WHERE CT.Dongia > 1000000
ORDER BY CT.Dongia DESC;
```

Nguyễn Thị Yến Nhi

```
Câu 3:Tìm tên khách hàng đã mua sản phẩm "Máy hút bụi mini":
SELECT DISTINCT KH.TenKH
FROM KhachHang KH
JOIN DonHang DH ON KH.MaKH = DH.MaKH
JOIN CT_DonHang CT ON DH.MaDH = CT.MaDH
JOIN SanPham SP ON CT.MaSP = SP.MaSP
WHERE SP.TenSP = N'Máy hút bụi mini';
Câu 4: Liệt kê tên khách hàng và số lượng sản phẩm họ đã đánh giá cùng với số sao trung
bình
SELECT
 KH.TenKH,
 COUNT(DG.MaDG) AS SoLuongDanhGia,
 AVG(DG.SoSao) AS DiemTrungBinh
FROM KhachHang KH
JOIN DanhGia DG ON KH.MaKH = DG.MaKH
GROUP BY KH.TenKH
```

ORDER BY SoLuongDanhGia DESC, DiemTrungBinh DESC;

Nguyễn Thị Yến Nhi

# Câu 1: Liệt kê tên khách hàng và tổng số tiền mỗi khách đã chi để mua hàng (chỉ tính những đơn hàng không bị hủy).

SELECT KH.TenKH, SUM(CT.Dongia \* CT.Soluong) AS TongTien FROM DonHang DH
JOIN CT\_DonHang CT ON DH.MaDH = CT.MaDH
JOIN KhachHang KH ON DH.MaKH = KH.MaKH
WHERE DH.TrangThai NOT LIKE N'Đã hủy'
GROUP BY KH.TenKH

# Câu 2: Tìm tên sản phẩm có số lượng tồn kho ít hơn số lượng đã bán ra (chỉ tính đơn hàng không bị hủy).

SELECT SP.TenSP
FROM SanPham SP
JOIN CT\_DonHang CT ON SP.MaSP = CT.MaSP
JOIN DonHang DH ON CT.MaDH = DH.MaDH
WHERE DH.TrangThai NOT LIKE N'Đã hủy'
GROUP BY SP.MaSP, SP.TenSP, SP.SoLuongTon
HAVING SUM(CT.Soluong) > SP.SoLuongTon

Võ Nguyễn Diễm My

# Câu 3: Liệt kê tên nhà bán hàng và số lượng sản phẩm họ đang bán ra thuộc danh mục 'Thời trang nam'.

SELECT NBH.TenNBH, COUNT(SP.MaSP) AS SoSanPham

FROM NhaBanHang NBH

JOIN SanPham SP ON NBH.MaNBH = SP.MaNBH

JOIN DanhMuc DM ON SP.MaDM = DM.MaDM

WHERE DM.TenDanhMuc = N'Thời trang nam'

**GROUP BY NBH.TenNBH** 

# Câu 4: Liệt kê tất cả sản phẩm từng được đánh giá với số sao trung bình từ 4 trở lên, sắp xếp giảm dần theo điểm trung bình.

SELECT SP.TenSP, AVG(DG.SoSao) AS DiemTrungBinh

FROM SanPham SP

JOIN DanhGia DG ON SP.MaSP = DG.MaSP

**GROUP BY SP.TenSP** 

HAVING AVG(DG.SoSao) >= 4

ORDER BY DiemTrungBinh DESC

Võ Nguyễn Diễm My

Câu 5: Liệt kê mã đơn hàng và số lượng mặt hàng trong mỗi đơn. Chỉ hiển thị các đơn hàng có từ 2 loại sản phẩm trở lên.

SELECT MaDH, COUNT(MaSP) AS SoLuongMatHang FROM CT\_DonHang GROUP BY MaDH HAVING COUNT(MaSP) >= 2



## Câu 1:Tìm tất cả sản phẩm còn hàng (SoLuongTon > 0) kèm tên nhà bán hàng

SELECT SP.TenSP, SP.SoLuongTon, NBH.TenNBH

FROM SanPham SP

JOIN NhaBanHang NBH ON SP.MaNBH = NBH.MaNBH

WHERE SP.SoLuongTon > 0

# Câu 2: Danh sách các sản phẩm có đánh giá trung bình trên 4 sao, cùng với số lượng đánh giá và tên danh mục

SELECT SP.TenSP, DM.TenDanhMuc, AVG(DG.SoSao) AS DanhGiaTB, COUNT(DG.MaDG) AS

SoDanhGia

FROM SanPham SP

JOIN DanhGia DG ON SP.MaSP = DG.MaSP

JOIN DanhMuc DM ON SP.MaDM = DM.MaDM

GROUP BY SP.TenSP, DM.TenDanhMuc

HAVING AVG(DG.SoSao) > 4

Nguyễn Minh Tuấn

## Câu 3. Tìm khách hàng có đơn hàng gần đây nhất trong hệ thống.

SELECT KH.TenKH, DH.MaDH, DH.NgayDatHang
FROM DonHang DH JOIN KhachHang KH ON DH.MaKH = KH.MaKH
WHERE DH.NgayDatHang = (
SELECT MAX(NgayDatHang)
FROM DonHang)

## Câu 4. Tìm tất cả sản phẩm còn hàng (SoLuongTon > 0) kèm tên nhà bán hàng

SELECT SanPham.TenSP, SanPham.SoLuongTon, NhaBanHang.TenNBH FROM SanPham

JOIN NhaBanHang ON SanPham.MaNBH = NhaBanHang.MaNBH WHERE SanPham.SoLuongTon > 0;

Nguyễn Minh Tuấn

# Câu 1: Liệt kê tất cả sản phẩm hết hàng (SoLuongTon = 0), thuộc danh mục "Phụ kiện" và có giá trên 500,000 VND

SELECT SP.MaSP, TenSP, SoLuongTon, Gia FROM SanPham SP JOIN DanhMuc DM ON SP.MaDM = DM.MaDM WHERE SoLuongTon = 0 AND DM.TenDanhMuc = N'Phụ kiện' AND Gia > 500000

# Câu 2: Cập nhật trạng thái của các đơn hàng đặt từ ngày 2024-05-01 trở đi và đang ở trạng thái "Chờ xác nhận" thành "Đã hủy"

UPDATE DonHang

SET TrangThai = N'Đã hủy'

WHERE NgayDatHang >= '2024-05-01' AND TrangThai = N'Chờ xác nhận'

### Câu 3: Liệt kê những khách hàng đã đặt ít nhất 2 đơn hàng

SELECT KH.MaKH, KH.TenKH, COUNT(DH.MaDH) AS SoDonHang FROM KhachHang KH
JOIN DonHang DH ON KH.MaKH = DH.MaKH
GROUP BY KH.MaKH, KH.TenKH
HAVING COUNT(DH.MaDH) >= 2

**Dương Quang Huy** 

## Câu 4: Tìm danh mục có nhiều sản phẩm nhất

SELECT TOP 1 DM.MaDM, DM.TenDanhMuc, COUNT(SP.MaSP) AS SoLuongSanPham FROM DanhMuc DM
JOIN SanPham SP ON DM.MaDM = SP.MaDM
GROUP BY DM.MaDM, DM.TenDanhMuc
ORDER BY SoLuongSanPham DESC

## Câu 5: Liệt kê các sản phẩm được bán ra với số lượng từ 10 trở lên trong các đơn hàng

SELECT SP.MaSP, SP.TenSP, SUM(CT.Soluong) AS TongSoLuongBan

FROM SanPham SP

JOIN CT\_DonHang CT ON SP.MaSP = CT.MaSP

GROUP BY SP.MaSP, SP.TenSP

HAVING SUM(CT.Soluong) >= 10;

**Dương Quang Huy** 

# THANK YOU YOU

```
re 'spec_helper'
equire 'rspec/rails'
require 'capybara/rspec"
require 'capybara/rails"
 Capybara.javascript.oriver
 Category.delete_all; Company
  Shoulda:: Watchers.configure & Market
    config.integrate do lateral
      with.test_fromework
       with.library : rolls
     # Add additional requires become
      # Requires supporting runs
       # spec/support/ and its ware
       # run as spec files by white in
        # in _spec.rb will back by .....
        # run twice. It is recommend
         # end with _spec.rs. has aware
```