



GIỚI THIỆU NGÔN NGỮ SQL

- Là ngôn ngữ chuẩn để truy vấn và thao tác trên CSDL quan hệ.
- Là ngôn ngữ phi thủ tục.
- Khởi nguồn của SQL là SEQUEL Structured English Query Language.
- Các chuẩn SQL:
 - + SQL89
 - + SQL92 (SQL2)
 - + SQL99 (SQL3)
 - + ...



GIỚI THIỆU NGÔN NGỮ SQL

- **Ngôn ngữ định nghĩa dữ liệu** (*Data Definition Language DDL*): cho phép khai báo cấu trúc bảng, các mối quan hệ và các ràng buộc.
- **Ngôn ngữ thao tác dữ liệu** (*Data Manipulation Language DML*): cho phép thêm, xóa, sửa dữ liệu.
- **Ngôn ngữ truy vấn dữ liệu** (*Structured Query Language SQL*): cho phép truy vấn dữ liệu.
- Ngôn ngữ điều khiển dữ liệu (Data Control Language DCL): khai báo bảo mật thông tin, cấp quyền và thu hồi quyền khai thác trên cơ sở dữ liệu.

TRUY VẤN DỮ LIỆU SQL

Câu truy vấn tổng quát:

SELECT [DISTINCT] danh_sách_cột | hàm

FROM danh sách các quan hệ (hay bảng, table)

[WHERE điều_kiện]

[GROUP BY danh_sách_cột_gom_nhóm]

[HAVING điều_kiện_trên_nhóm]

[ORDER BY cột1 ASC | DESC, cột2 ASC | DESC,...]



TRUY VẤN DỮ LIỆU SQL

- Toán tử so sánh: =,>,<,>=,<=,<>
- BETWEEN
- IS NULL, IS NOT NULL
- LIKE (%,_)
- IN, NOT IN
- EXISTS, NOT EXISTS
- SOME, ALL, ANY, >=ALL(), >=ANY(),...
- Toán tử logic: AND, OR.
- Các phép toán: +, -,*,/
- Các hàm xử lý ngày (DAY()), tháng (MONTH()), năm (YEAR())
- 5 hàm: COUNT(), SUM(), MAX(), MIN(), AVG()
- Phân loại câu truy vấn: theo các phép đại số quan hệ đã học ở chương 3.

Cho lược đồ cơ sở dữ liệu "Quản lý hồ sơ bệnh án điện tử công dân" có cấu trúc như sau:

BENHNHAN (MABN, HOTEN, NGSINH, CMND, DIACHI, DOITUONG, SLPT)

Tân từ: Quan hệ BENHNHAN lưu trữ thông tin của một bệnh nhân, bao gồm: họ tên (HOTEN), ngày sinh (NGSINH), số chứng minh nhân dân/căn cước công dân/hộ chiếu (CMND), địa chỉ (DIACHI), đối tượng (DOITUONG), số lần phẫu thuật (SLPT). Mỗi bệnh nhân được cấp một mã số (MABN).

KHAMBENH (MAKB, MABN, BENH, BENHKT, BATDAU, KETTHUC, KETLUAN, TAIKHAM) *Tân từ:* Quan hệ KHAMBENH chứa các thông tin của việc khám bệnh, bao gồm: mã khám bệnh (MAKB), mã bệnh nhân được khám bệnh (MABN), bệnh chính (BENH), bệnh kèm theo (BENHKT), thời gian bắt đầu việc khám bệnh (BATDAU), thời gian kết thúc việc khám bệnh (KETTHUC), kết luận của bác sĩ (KETLUAN) và ngày hẹn tái khám nếu có (TAIKHAM).

PHAUTHUAT (MAPT, MAKB, BOPHANPT, LOAIPT, KETQUA)

Tân tù: Quan hệ PHAUTHUAT chứa các thông tin sự kiện phẫu thuật, bao gồm: mã phẫu thuật (MAPT), mã khám bệnh mà bác sĩ kết luận chỉ định phẫu thuật (MAKB), bộ phận cơ thể cần phẫu thuật (BOPHANPT), loại phẫu thuật (LOAIPT) và kết quả ca phẫu thuật (KETQUA).

BACSI (MABS, HOTEN, NAMSINH, CHUYENMON, KHOA, BENHVIEN)

Tân từ: Quan hệ BACSI lưu trữ thông tin các bác sĩ, bao gồm: mã bác sĩ (MABS), họ tên (HOTEN), năm sinh (NAMSINH), chuyên môn (CHUYENMON), khoa (KHOA) và bệnh viện đang công tác (BENHVIEN).

PHUTRACH (MABS, MAKB, BATDAUPT, KETTHUCPT)

Tân từ: Quan hệ PHUTRACH lưu trữ thông tin phụ trách khám bệnh của mỗi bác sĩ, bao gồm: mã bác sĩ phụ trách (MABS), mã khám bệnh (MAKB), thời điểm bắt đầu phụ trách (BATDAUPT), thời điểm kết thúc (KETTHUCPT).



SQL – BETWEEN, ORDER BY, IS NULL

BETWEEN:

SELECT danh_sách_cột FROM danh_sách_quan_hệ WHERE tên_cột BETWEEN giá_tri_1 AND giá_tri_2;

Liệt kê những bệnh nhân bắt đầu khám bệnh trong quý 1 năm 2020

SELECT MABN FROM KHAMBENH WHERE MONTH(BATDAU) BETWEEN '1' AND '3' AND YEAR(BATDAU) = '2020'

Tương đương với:

SELECT MABN FROM KHAMBENH WHERE MONTH(BATDAU) >= '1' AND MONTH(BATDAU) <= '3' AND YEAR(BATDAU) = '2020'



SQL – BETWEEN, ORDER BY, IS NULL

ORDER BY:

SELECT danh_sách_cột FROM danh_sách_quan_hệ ORDER BY danh_sách_cột ASC|DESC;

Cho biết thông tin bệnh nhân (HOTEN, CMND) thuộc đối tượng 'BHYT' hoặc có địa chỉ ở 'Hà Nội'. Kết quả được sắp xếp theo số lần phẫu thuật giảm dần.

SELECT HOTEN, CMND FROM BENHNHAN WHERE DOITUONG = 'BHYT' OR DIACHI = 'Hà Nội' ORDER BY SLPT DESC



SQL – BETWEEN, ORDER BY, IS NULL

IS NULL:

SELECT danh_sách_cột FROM danh_sách_quan_hệ WHERE danh_sách_cột IS NULL;

 Cho biết thông tin MAKB, MABN mà các bệnh nhân đó không/có hẹn ngày tái khám.

SELECT MAKB, MABN FROM KHAMBENH WHERE TAIKHAM IS NULL

SELECT MAKB, MABN FROM KHAMBENH WHERE TAIKHAM NOT IS NULL IS NOT



SQL - LIKE

SELECT danh_sách_cột FROM danh_sách_quan_hệ WHERE tên_cột LIKE mẫu;

Cho biết họ tên và số lần phẫu thuật của bệnh nhân có số CMND 2 số cuối là '15'

SELECT HOTEN, SLPT FROM BENHNHAN WHERE CMND LIKE '%15'

Cho biết mã bệnh nhân và địa chỉ của các bệnh nhân có tên 3 chữ và bắt đầu bằng chữ 'H'

SELECT MABN, DIACHI FROM BENHNHAN WHERE CMND LIKE 'H__'

SQL - IN

SELECT danh_sách_cột FROM danh_sách_quan_hệ WHERE tên_cột IN (giá_tri_1, giá_tri_2, ...) SELECT danh_sách_cột FROM danh_sách_quan_hệ WHERE tên_cột IN (mệnh_đề SELECT)

Cho biết họ tên của bác sĩ đang công tác ở một trong ba bệnh viện: 'Chợ Rẫy', 'Từ Dũ', 'Nhi Đồng 1'

SELECT HOTEN FROM BACSI WHERE BENHVIEN IN ('Chợ Rẫy', 'Từ Dũ', 'Nhi Đồng 1')

Cho biết mã khám bệnh do các bác sĩ sinh năm 1999 phụ trách

SELECT MAKB FROM PHUTRACH WHERE MABS IN

(SELECT MABS FROM BACSI WHERE NAMSINH = '1999')

SQL – PHÉP KẾT

Tích Descartes giữa 2 quan hệ và điều kiện chọn đặt ở mệnh đề WHERE: •

SELECT danh_sách_cột FROM danh_sách_quan_hệ WHERE điều_kiện_kết

Liệt kê các bệnh chính mà bệnh nhân sinh trước năm 1970 có thể mắc phải

SELECT BENH FROM BENHNHAN, KHAMBENH
WHERE BENHNHAN.MABN = KHAMBENH.MABN AND YEAR(NGSINH) < '1970'

Cho biết thông tin bác sĩ (MABS) phụ trách khám bệnh cho các bệnh nhân đã phẫu thuật từ 2 lần trở lên

SELECT MABS FROM PHUTRACH, KHAMBENH, BENHNHAN
WHERE PHUTRACH.MAKB = KHAMBENH.MAKB AND BENHNHAN.MABN =
• KHAMBENH.MABN AND SLPT >= 2



SQL – PHÉP KẾT

INNER JOIN kết 2 quan hệ và điều kiện đặt ở mệnh đề ON:

```
SELECT danh_sách_cột
FROM quan_hệ_1
INNER JOIN quan_hệ_2
ON quan_hệ_1.tên_cột = quan_hệ_2.tên_cột;
```

Cho biết thông tin (MABN, HOTEN) của những bệnh nhân ở 'TP Hồ Chí Minh' có khám bệnh chính là 'Tim mạch'

SELECT MABN, HOTEN FROM BENHNHAN INNER JOIN KHAMBENH ON BENHNHAN. MABN = KHAMBENH. MABN WHERE DIACHI = 'TP Hồ Chí Minh' AND BENH = 'Tim mạch'



SQL – PHÉP KẾT NGOÀI

Kết trái, kết phải (LEFT JOIN, RIGHT JOIN):

```
SELECT danh_sách_cột

FROM quan_hệ_1

LEFT/RIGHT JOIN quan_hệ_2

ON quan_hệ_1.tên_cột = quan_hệ_2.tên_cột;
```

Cho biết mã bệnh nhân, họ tên bệnh nhân và ngày hẹn tái khám nếu có (MABN, HOTEN, TAIKHAM)

SELECT BENHNHAN.MABN, HOTEN, TAIKHAM FROM KHAMBENH RIGHT JOIN BENHNHAN ON BENHNHAN.MABN = KHAMBENH.MABN



SQL – PHÉP KẾT NGOÀI

Kết cả hai phía (FULL JOIN/FULL OUTER JOIN):

```
SELECT danh\_sách\_cột

FROM quan\_h\^e_1

FULL OUTER JOIN quan\_h\^e_2

ON quan\_h\^e_1.t\^en\_c\^ot = quan\_h\^e_2.t\^en\_c\^ot;
```

Cho biết mã khám bênh, mã phẫu thuật và ngày hẹn tái khám nếu có (MAKB, MAPT, TAIKHAM)

SELECT KHAMBENH.MAKB, MAPT, TAIKHAM
FROM KHAMBENH FULL OUTER JOIN PHAUTHUAT
ON KHAMBENH.MAKB = PHAUTHUAT.MAKB



SQL – PHÉP HỢP

SELECT danh_sách_cột FROM quan_hệ_1

UNION

SELECT danh_sách_cột FROM quan_hê_2;

Cho biết thông tin (MABS, HOTEN) của các bác sĩ thuộc khoa 'Ung bướu' hoặc khoa 'Phụ sản'

SELECT MABS, HOTEN FROM BACSI WHERE KHOA = 'Ung bướu'

UNION

SELECT MABS, HOTEN FROM BACSI WHERE KHOA = 'Phụ sản'

Ngoài ra:

SELECT MABS, HOTEN FROM BACSI

WHERE KHOA = 'Ung bướu' OR KHOA = 'Phụ sản'

SQL – PHÉP GIAO

SELECT danh_sách_cột FROM quan_hệ_1
INTERSECT
SELECT danh_sách_cột FROM quan_hệ_2;

Cho biết thông tin (MABN, HOTEN) của bệnh nhân có khám cả 2 bệnh chính là 'Tim mạch' và 'Xương khớp'

SELECT BENHNHAN. MABN, HOTEN FROM BENHNHAN, KHAMBENH

WHERE KHAMBENH.MABN = BENHNHAN.MABN AND BENH = 'Tim mạch'

INTERSECT

SELECT BENHNHAN. MABN, HOTEN FROM BENHNHAN, KHAMBENH

WHERE KHAMBENH.MABN = BENHNHAN.MABN AND BENH = 'Xương khớp'

Có được viết?

SELECT MABN, HOTEN FROM BENHNHAN, KHAMBENH WHERE KHAMBENH.MABN = BENHNHAN.MABN

AND BENH = 'Tim mạch' AND BENH = 'Xương khớp'



SQL – PHÉP TRỪ

SELECT danh_sách_cột FROM quan_hệ_1

EXCEPT

SELECT danh_sách_cột FROM quan_hê_2;

Cho biết thông tin (MABN) của bệnh nhân từng phẫu thuật ở 'Chân' mà chưa từng phẫu thuật ở 'Tim'

SELECT MABN FROM PHAUTHUAT, KHAMBENH

WHERE PHAUTHUAT.MAKB = KHAMBENH.MAKB AND BOPHANPT = 'Chân'

EXCEPT

SELECT MABN FROM PHAUTHUAT, KHAMBENH

WHERE PHAUTHUAT.MAKB = KHAMBENH.MAKB AND BOPHANPT = 'Tim'

1. Tìm thông tin (MABS, HOTEN) của các bác sĩ không phụ trách ca khám bệnh nào.

SELECT B.MABS, HOTEN FROM BACSI B,
(SELECT MABS FROM BACSI
EXCEPT
SELECT MABS FROM PHUTRACH) C
WHERE B.MABS = C.MABS

2. Tìm thông tin (MABN, HOTEN, DIACHI) của các bệnh nhân được bác sĩ 'Nguyễn Văn Linh' khám bệnh

SELECT A.MABN, A.HOTEN, DIACHI FROM BENHNHAN A, KHAMBENH B, BACSI C, PHUTRACH D WHERE A.MABN = B.MABN AND D.MABS = C.MABS AND D.MAKB = B.MAKB

AND C.HOTEN = 'Nguyễn Văn Linh'



3. Tìm thông tin (MABN) của các bệnh nhân chưa từng được khám bệnh bởi các bác sĩ ở bệnh viện 'Chợ Rẫy'

SELECT MABN FROM BENHNHAN

EXCEPT

SELECT DISTINCT K.MABN FROM PHUTRACH P, KHAMBENH K, BACSI B

WHERE K.MAKB = P.MAKB AND B.MABS = P.MABS

AND BENHVIEN = 'Chợ Rẫy'

4. Cho biết thông tin phẫu thuật (MAPT, KETQUA) của các ca phẫu thuật ở 'Thận' đã hoàn thành trong nửa sau năm 2017

SELECT MAPT, KETQUA FROM PHAUTHUAT, KHAMBENH
WHERE PHAUTHUAT.MAKB = KHAMBENH.MAKB
AND BOPHANPT = 'Thận' AND MONTH(KETTHUC) >= '6'
AND MONTH(KETTHUC) <= '12' AND YEAR(KETTHUC) = '2017'



5. Tìm thông tin (MABS) của bác sĩ đã từng phẫu thuật chỉ 1 trong 2 bộ phận 'Tim' hoặc 'Não'

SELECT MABS FROM PHAUTHUAT, PHUTRACH WHERE PHAUTHUAT.MAKB = PHUTRACH.MAKB AND (BOPHANPT = 'Tim' OR BOPHANPT = 'Não') EXCEPT

(SELECT MABS FROM PHAUTHUAT, PHUTRACH WHERE PHAUTHUAT.MAKB = PHUTRACH.MAKB AND BOPHANPT = 'Tim'
INTERSECT
SELECT MABS FROM PHAUTHUAT, PHUTRACH WHERE PHAUTHUAT.MAKB = PHUTRACH.MAKB AND BOPHANPT = 'Não')



6. Tìm thông tin (MABN, HOTEN) của bệnh nhân có số lần phẫu thuật nhiều nhất (không dùng GROUP BY)

SELECT MABN, HOTEN FROM BENHNHAN
WHERE SLPT >= ALL (SELECT SLPT FROM BENHNHAN)

7. Cho biết thông tin (MABN, KETQUA) của các bệnh nhân phẫu thuật ở lần đầu tiên

SELECT KO.MABN, KETQUA FROM PHAUTHUAT PO, KHAMBENH KO
WHERE PO.MAKB = KO.MAKB AND
MAPT <= ALL (SELECT MAPT FROM PHAUTHUAT P1, KHAMBENH K1
WHERE K1.MABN = KO.MABN AND P1.MAKB = K1.MAKB)



- Mục đích: Gom nhóm dữ liệu và tính toán trên nhóm.
- Các dạng của tính toán trên nhóm:
 - ☐ Max
 - ☐ Min
 - ☐ Avg
 - ☐ Sum
 - Count
- Dạng tổng quát:

```
select distinct <danh sách thuộc tính/ hàm>
from <danh sách các bảng>
where <điều kiện>
group by <danh sách thuộc tính gom nhóm>
having <điều kiện trên nhóm>
order by <thuộc tính sắp xếp> asc/desc
```

Cho lược đồ cơ sở dữ liệu "Quản lý hồ sơ bệnh án điện tử công dân" có cấu trúc như sau:

BENHNHAN (MABN, HOTEN, NGSINH, CMND, DIACHI, DOITUONG, SLPT)

Tân từ: Quan hệ BENHNHAN lưu trữ thông tin của một bệnh nhân, bao gồm: họ tên (HOTEN), ngày sinh (NGSINH), số chứng minh nhân dân/căn cước công dân/hộ chiếu (CMND), địa chỉ (DIACHI), đối tượng (DOITUONG), số lần phẫu thuật (SLPT). Mỗi bệnh nhân được cấp một mã số (MABN).

KHAMBENH (<u>MAKB</u>, MABN, BENH, BENHKT, BATDAU, KETTHUC, KETLUAN, TAIKHAM) *Tân tù*: Quan hệ KHAMBENH chứa các thông tin của việc khám bệnh, bao gồm: mã khám bệnh (MAKB), mã bệnh nhân được khám bệnh (MABN), bệnh chính (BENH), bệnh kèm theo (BENHKT), thời gian bắt đầu việc khám bệnh (BATDAU), thời gian kết thúc việc khám bệnh (KETTHUC), kết luận của bác sĩ (KETLUAN) và ngày hẹn tái khám nếu có (TAIKHAM).

PHAUTHUAT (MAPT, MAKB, BOPHANPT, LOAIPT, KETQUA)

Tân từ: Quan hệ PHAUTHUAT chứa các thông tin sự kiện phẫu thuật, bao gồm: mã phẫu thuật (MAPT), mã khám bệnh mà bác sĩ kết luận chỉ định phẫu thuật (MAKB), bộ phận cơ thể cần phẫu thuật (BOPHANPT), loại phẫu thuật (LOAIPT) và kết quả ca phẫu thuật (KETQUA).

BACSI (MABS, HOTEN, NAMSINH, CHUYENMON, KHOA, BENHVIEN)

Tân từ: Quan hệ BACSI lưu trữ thông tin các bác sĩ, bao gồm: mã bác sĩ (MABS), họ tên (HOTEN), năm sinh (NAMSINH), chuyên môn (CHUYENMON), khoa (KHOA) và bệnh viện đang công tác (BENHVIEN).

PHUTRACH (MABS, MAKB, BATDAUPT, KETTHUCPT)

Tân từ: Quan hệ PHUTRACH lưu trữ thông tin phụ trách khám bệnh của mỗi bác sĩ, bao gồm: mã bác sĩ phụ trách (MABS), mã khám bệnh (MAKB), thời điểm bắt đầu phụ trách (BATDAUPT), thời điểm kết thúc (KETTHUCPT).

8) Tìm số lần phẫu thuật nhiều nhất, ít nhất và trung bình của bệnh nhân

```
select max(SLPT) 'max', min(SLPT) 'min', avg(SLPT) 'avg'
from BENHNHAN
```

9) Tìm số lần phẫu thuật nhiều nhất, ít nhất và trung bình của bệnh nhân có DIACHI ở 'TP.HCM' hoặc 'DONGNAI'

```
select max(SLPT) 'max', min(SLPT) 'min', avg(SLPT) 'avg'
from BENHNHAN
where DIACHI in ('TP.HCM', 'DONGNAI')
(where DIACHI = 'TPHCM' or DIACHI = 'DONGNAI')
```



10) Tìm SLPT ít nhất, nhiều nhất và trung bình của bệnh nhân trên 60 tuổi ở các tỉnh (DIACHI).

```
select DIACHI, max(SLPT) 'max', min(SLPT) 'min', avg(SLPT) 'avg'
from BENHNHAN BN
where year(NGSINH) < 1961
group by DIACHI</pre>
```

11) Thống kê và sắp xếp giảm dần số lượng bệnh nhân có SLPT lớn hơn 2 ở các tỉnh (DIACHI) khám trong năm 2020.

12) Tìm ra tỉnh có đúng 2 bệnh nhân có SLPT > 2 khám trong năm 2020



13) Tìm các tỉnh (DIACHI) mà số lượng bệnh nhân có SLPT >= 2 nhiều nhất

<u>Cách 1:</u> Top 1 with ties

```
select top 1 with ties DIACHI, count(MABN) 'xyz'
from BENHNHAN
where (SLPT >= 2)
group by DIACHI
order by count(MABN) desc
```



13) Tìm các tỉnh (DIACHI) mà số lượng bệnh nhân có SLPT >= 2 nhiều nhất <u>Cách 2:</u> Toán tử ALL



14) Tìm bác sĩ khoa 'Ngoại' đã tham gia tất cả mã khám bệnh.

<u>Cách 1:</u> Truy vấn gom nhóm có điều kiện

Tổng số MAKB mà bác sĩ khoa 'Ngoại' đó tham gia = Tổng số tất cả các MAKB



14) Tìm bác sĩ khoa 'Ngoại' (MABS, HOTEN) đã tham gia tất cả mã khám bệnh. 💜

Cách 2: 2 lần not exists

Tìm bác sĩ KHÔNG nằm trong bảng (KHÔNG khám ít nhất 1 MAKB)





ĐỊNH NGHĨA

- Các RBTV là những yêu cầu mà tất cả thể hiện của quan hệ phải thỏa
- RBTV nhằm đảm bảo:
 - + CSDL luôn đúng vê mặt ngữ nghĩa
 - + Tính nhất quán của dữ liệu
- RBTV xuất phát từ:
 - + Yêu cầu quản lí thực tế
 - + Mô hình dữ liệu quan hệ: khóa chính, khóa ngoại



3 Đặc trưng của ràng buộc toàn vẹn

- **Nội dung**: Phát biểu bằng ngôn ngữ hình thực (phép tính, đại số quan hệ...)/

- **Bối cảnh**: là những bảng có khả năng làm cho RBTV bị vi phạm

- Bảng tầm ảnh hưởng:

	Thêm	Xóa	Sửa
Quan hệ1	+	+	-(*)
Quan hệ			
Quan hệ n	-	-	+(A)

- **Kí hiệu:** + có thể gây ra vi phạm RBTV

– Không gây ra vi phạm RBTV

+(A) có thể gây ra vi phạm RBTV khi thao tác trên thuộc tính A

-(*) Không gâu ra vi phạm RBTV do thao tác không thực hiện được

1 SỐ QUY ĐỊNH TRÊN BẢNG TẦM ẢNH HƯỞNG

- Những thuộc tính khóa (khóa chính) không được phép sửa giá trị
- Thao tác thêm và xóa xét trên 1 bộ giá trị của quan hệ
- Thao tác sửa xét từng thuộc tính của quan hệ
- CSDL phải thỏa RBTV trước khi xét các thao tác thực hiện có thể làm vi phạm ràng buộc hay không.

PHÂN LOẠI RÀNG BUỘC TOÀN VỊN

RBTV có bối cảnh trên

1 quan hệ

Miền giá trị

Liên bộ

Liên thuộc tính

RBTV có bối cảnh trên **nhiều quan hệ**

Khóa ngoại

Liên thuộc tính quan hệ

Liên bộ liên quan hệ

Do thuộc tính tổng hợp

Do chu trình





Cho lược đồ cơ sở dữ liệu "Quản lý hồ sơ bệnh án điện tử công dân" có cấu trúc như sau:

BENHNHAN (MABN, HOTEN, NGSINH, CMND, DIACHI, DOITUONG, SLPT)

Tân từ: Quan hệ BENHNHAN lưu trữ thông tin của một bệnh nhân, bao gồm: họ tên (HOTEN), ngày sinh (NGSINH), số chứng minh nhân dân/căn cước công dân/hộ chiếu (CMND), địa chỉ (DIACHI), đối tượng (DOITUONG), số lần phẫu thuật (SLPT). Mỗi bệnh nhân được cấp một mã số (MABN).

KHAMBENH (MAKB, MABN, BENH, BENHKT, BATDAU, KETTHUC, KETLUAN, TAIKHAM) *Tân từ:* Quan hệ KHAMBENH chứa các thông tin của việc khám bệnh, bao gồm: mã khám bệnh (MAKB), mã bệnh nhân được khám bệnh (MABN), bệnh chính (BENH), bệnh kèm theo (BENHKT), thời gian bắt đầu việc khám bệnh (BATDAU), thời gian kết thúc việc khám bệnh (KETTHUC), kết luận của bác sĩ (KETLUAN) và ngày hẹn tái khám nếu có (TAIKHAM).

PHAUTHUAT (MAPT, MAKB, BOPHANPT, LOAIPT, KETQUA)

Tân tù: Quan hệ PHAUTHUAT chứa các thông tin sự kiện phẫu thuật, bao gồm: mã phẫu thuật (MAPT), mã khám bệnh mà bác sĩ kết luận chỉ định phẫu thuật (MAKB), bộ phận cơ thể cần phẫu thuật (BOPHANPT), loại phẫu thuật (LOAIPT) và kết quả ca phẫu thuật (KETQUA).

BACSI (MABS, HOTEN, NAMSINH, CHUYENMON, KHOA, BENHVIEN)

Tân từ: Quan hệ BACSI lưu trữ thông tin các bác sĩ, bao gồm: mã bác sĩ (MABS), họ tên (HOTEN), năm sinh (NAMSINH), chuyên môn (CHUYENMON), khoa (KHOA) và bệnh viện đang công tác (BENHVIEN).

PHUTRACH (MABS, MAKB, BATDAUPT, KETTHUCPT)

Tân từ: Quan hệ PHUTRACH lưu trữ thông tin phụ trách khám bệnh của mỗi bác sĩ, bao gồm: mã bác sĩ phụ trách (MABS), mã khám bệnh (MAKB), thời điểm bắt đầu phụ trách (BATDAUPT), thời điểm kết thúc (KETTHUCPT).



5.1 RBTV MIỀN GIÁ TRỊ

- Quy định miền giá trị của thuộc tính
- VD: BENHNHAN(MABN, HOTEN, NGSINH, CMND, DOITUONG, SLPT)
 "Đối tượng của bện nhân chỉ có thể là Không BHYT, BHYT hoặc Dịch vụ"
- **Bối cảnh**: BENHNHAN
- **Nội dung**: $\forall bn \in BENHNHAN (bn. DOITUONG = 'Khong BHYT' \neq bn. DOITUONG = 'BHYT' \neq bn. DOITUONG = 'Dich vu')$
- Bảng tầm ảnh hưởng:

	Thêm	Xóa	Sửa
BENHNHAN	+	- 2	+(DOITUONG)

5.1 RBTV LIÊN THUỘC TÍNH

- Ràng buộc giữa các thuộc tính khác nhau trong cùng 1 quan hệ
- VD: KHAMBENH (<u>MAKB</u>, MABN, BENH, BENHKT, BATDAU, KETTHUC, KETLUAN, TAIKHAM)

"Thời gian bắt đầu việc khám bệnh phải nhỏ hơn thời gian kết thúc khám bệnh"

- **Bối cảnh**: KHAMBENH
- Nội dung:

 $\forall kb \in KHAMBENH : kb.BATDAU < kb.KETTHUC$

	Thêm	Xóa	Sửa
KHAMBENH	+		+(BATDAU, KETTHUC)

5.1 RBTV LIÊN BỘ – KHÓA CHÍNH

- Ràng buộc giữa các bộ giá trị khác nhau trong cùng 1 quan hệ
- VD: PHAUTHUAT(MAPT, MAKB, BOPHANPT, LOAIPT, KETQUA)

"Mỗi phẫu thuật có một mã số riêng để phân biệt với các phẫu thuật khác"

- Bối cảnh: PHAUTHUAT
- Nội dung:

 $\forall pt1, pt2 \in PHAUTHUAT: pt1 \neq pt2 \Rightarrow (pt1.MAPT \neq pt2.MAPT)$

	Thêm	Xóa	Sửa
PHAUTHUAT	+	-	+(MAPT)

5.1 RBTV LIÊN BỘ - DUY NHẤT (UNIQUE)

- Ràng buộc giữa các bộ giá trị khác nhau trong cùng 1 quan hệ
- VD: BENHNHAN(MABN, HOTEN, NGSINH, CMND, DOITUONG, SLPT)

"Mỗi bệnh nhân có 1 mã bệnh nhân duy nhất để phân biệt với bệnh nhân khác"

- **Bối cảnh**: BENHNHAN
- Nội dung:

 $\forall bn1, bn2 \in BENHNHAN: bn1 \neq bn2 \Rightarrow (bn1.MABN \neq bn2.MABN)$

	Thêm	Xóa	Sửa
BENHNHAN	+	-	+(MABN)

5.1 RBTV LIÊN BỘ - SỐ BỘ TRONG 1 QUAN HỆ

- Ràng buộc giữa các bộ giá trị khác nhau trong cùng 1 quan hệ

- VD: PHUTRACH(MABS, MAKB, BATDAUPT, KETTHUCPT)

"Mỗi phẫu thuật do tối đa 3 Bác sĩ thực hiện"

- Bối cảnh: PHUTRACH

- Nội dung:

 $\forall pt1 \in PHUTRACH: COUNT_{(pt2 \in PHUTRACH: pt1.MAKB = pt2.MAKB)}(MABS) \leq 3$

	Thêm	Xóa	Sửa
PHUTRACH	+	-	+(MAKB)



5.2 RBTV KHÓA NGOẠI

- Còn gọi là ràng buộc tồn tại, tham chiếu
- VD: KHAMBENH (<u>MAKB</u>, MABN, BENH, BENHKT, BATDAU, KETTHUC, KETLUAN, TAIKHAM)
- PHAUTHUAT(MAPT, MAKB, BOPHANPT, LOAIPT, KETQUA)

"Mỗi phẫu thuật ứng với một mã khám bệnh"

- **Bối cảnh**: KHAMBENH, PHAUTHUAT
- Nội dung:

 $\forall pt \in PHAUTHUAT, \exists kb \in KHAMBENH : pt.MAKB = kb.MAKB$

	Thêm	Xóa	0.	Sửa
KHAMBENH	-	+	- 4,	-(*)
PHAUTHUAT	+	-	×/.	+(MAKB)

5.2 RBTV LIÊN THUỘC TÍNH LIÊN QUAN HỆ

- Là ràng buộc giữa các thuộc tính khác nhau trên nhiều quan hệ
- VD: BENHNHAN(MABN, HOTEN, NGSINH, CMND, DOITUONG, SLPT)

KHAMBENH (<u>MAKB</u>, MABN, BENH, BENHKT, BATDAU, KETTHUC, KETLUAN, TAIKHAM) PHAUTHUAT (<u>MAPT</u>, MAKB, BOPHANPT, LOAIPT, KETQUA)

"Số lần phẫu thuật của mỗi bệnh nhân phải bằng số lần phẫu thuật được chỉ định qua các lần khám của bệnh nhân đó"

- Bối cảnh: BENHNHAN, KHAMBENH, PHAUTHUAT
- **Nội dung**: $\forall bn \in BENHNHAN$: $bn.SLPT = COUNT_{(kb \in KHAMBENH,pt \in PHAUTHUAT:kb.MABN = bn.MABN \land pt.MABN=kb.MABN)}(pt.MAPT)$
- Bảng tầm ảnh hưởng:

	Thêm	Xóa	Sửa
BENHNHAN	+(1)	- &	+(SLPT)
KHAMBENH	-		+(MABN)
PHAUTHUAT	+	+ 1	+(MAKB)

5.2 RBTV LIÊN BỘ LIÊN QUAN HỆ

- Ràng buộc giữa các bộ dữ liệu khác nhau trên nhiều quan hệ
- VD: KHAMBENH (MAKB, MABN, BENH, BENHKT, BATDAU, KETTHUC, KETLUAN, TAIKHAM)
 PHUTRACH(MABS, MAKB, BATDAUPT, KETTHUCPT)

"Những khám bệnh liên quan đến bệnh tim do tối thiểu 2 Bác sĩ thực hiện"

- **Bối cảnh**: KHAMBENH, PHUTRACH
- **Nội dung**: $\forall kb \in KHAMBENH: kb. BENH =' Benh Tim'$ $\Rightarrow COUNT_{(pt \in PHUTRACH: pt.MAKB=kb.MAKB)}(MABS) \ge 2$
- Bảng tầm ảnh hưởng:

	Thêm	Xóa	Sửa
KHAMBENH	-	-	+(BENH)
PHUTRACH	+	-	+(MAKB)



PHỤ THUỘC HÀM

- Cho X, Y là 2 tập thuộc tính trên quan hệ R, r1, r2 là 2 bộ bất kì trên R.
- Ta nói X xác định Y, hay Y phụ thuộc (hàm) vào X
- **Kí hiệu:** $X \rightarrow Y$, nếu và chỉ nếu r1[X] = r2[x] thì r1[Y] = r2[Y]

$X \rightarrow Y$ là một phụ thuộc hàm, hay Y phụ thuộc X

- X là về trái của phụ thuộc hàm, Y là về phải của phụ thuộc hàm
- VD: Cho quan hệ

BENHNHAN(MABN, HOTEN, NGSINH, CMND, DOITUONG, SLPT)



PHŲ THUỘC HÀM

- VD: BENHNHAN(MABN, HOTEN, NGSINH, CMND, DOITUONG, SLPT)

Ta có 1 số tính chất sau:

- + Với mỗi MABN có duy nhất 1 HOTEN và CMND
- + Với mỗi HOTEN có duy nhất một NGSINH
- + Với mỗi MABN, HOTEN có duy nhất một DOITUONG

Kí hiệu:

- + $\{MABN\}$ $\rightarrow \{HOTEN, CMND\}$
- + $\{HOTEN\}$ $\rightarrow \{NGSINH\}$
- + {MABN, HOTEN} \rightarrow {DOITUONG}

Các phụ thuộc hàm kéo theo:

- $+ \{MABN\} \rightarrow \{CMND\}$
- + {HOTEN, CMND} \rightarrow {NGSINH, CMND} \bullet



HỆ LUẬT DẪN AMSTRONG

- Gọi F là tập các phụ thuộc hàm và quan hệ R(A, B, C)
- Định nghĩa:

 $X \rightarrow Y$ được suy ra từ F nếu bất kì bộ của quan hệ R thỏa F thì cũng thỏa $X \rightarrow Y$

- Kí hiệu: $F \models X \rightarrow Y$
- Với X, Y, Z, W ⊆ U. Phụ thuộc hàm có các tính chất sau:
 - F1) Tính phản xạ: Nếu $Y \subseteq X$ thì $X \to Y$
 - F2) Tính tăng trưởng: $\{X \rightarrow Y\} \models XZ \rightarrow YZ$
 - F3) Tính bắc cầu: $\{X \rightarrow Y, Y \rightarrow Z\} \models X \rightarrow Z$
 - F4) Tính kết hợp: $\{X \rightarrow Y, X \rightarrow Z\} \models X \rightarrow YZ$
 - F5) Tính phân rã: $\{X \rightarrow YZ, X \rightarrow Y\} \models X \rightarrow Z$
 - F6) Tính tựa bắc cầu: $\{X \rightarrow Y, YZ \rightarrow W\} \models XZ \rightarrow W$



HỆ LUẬT DẪN AMSTRONG

VD: Cho R(A, B, C, D, E) và F = { AB \rightarrow D, C \rightarrow A, B \rightarrow E } Chứng minh: BC \rightarrow DE được suy diễn từ F

- 1. $C \rightarrow A$ (giả thiết)
- 2. $AB \rightarrow D$ (giả thiết)
- 3. BC \rightarrow D (tựa bắc cầu 1 và 2)
- 4. $B \rightarrow E$ (giả thiết)
- 5. BC \rightarrow EC (tăng trưởng 4)
- 6. BC \rightarrow E (phân rã)
- 7. BC \rightarrow DE (kết hợp 3 và 6)

BAO ĐỚNG

- Bao đóng cảu tập phụ thuộc hàm F:
 - + Kí hiệu: F^+
 - + Là tập tất cả các phụ thuộc hàm được suy ra từ F.
- Bap đóng của tập thuộc tính X đối với tập phụ thuộc hàm F:
 - + Kí hiệu: X_F^+
- + Là tất cả các thuộc tính A có thể suy dẫn từ X nhờ tập bap đóng của các phụ thuộc hàm F^+

$$X_F^+ = \{ A \in R^+ \mid X \to A \in F^+ \}$$



BAO ĐƠNG

Các bước tìm bao đóng của tập thuộc tính X với tập phụ thuộc hàm F:

- Input: $(R, F), X \subseteq R^+$
- Output: X_F^+

Bước 1: Tính dãy $X^{(0)}, X^{(1)}, ..., X^{(i)}$

$$X^{(0)} = X$$

$$X^{(i+1)} = X^{(i)} \cup Z, \exists (Y \to Z) \in F(Y \subseteq X^{(i)}), loại(Y \to Z)$$

ra khỏi F

Dừng khi $X^{(i+1)} = X^{(i)}$ hoặc khi $X^{(i)} = R^+$

Bước 2: Kết luận $X_F^+ = X^{(i)}$



BAO ĐƠNG

```
VD: Cho R(A, B, C, D, E, G, H) và tập PTH
  F = \{f1: B \rightarrow A, f2: DA \rightarrow CE, f3: D \rightarrow H, f4: GH \rightarrow C, f5: AC \rightarrow D\}
Tim AC_F^+?
Bước 1:
- X^0 = AC
       Từ f1 đến f4 không thỏa
       f5 thỏa nên X^1 = AC \cup D = ACD
- Lặp lại bước 1 , X^1 = ACD
      f1 không thỏa
       f2 thỏa nên X^1 = ACD \cup E = ACDE
       f3 thỏa nên X^1 = ACDE \cup H = ACDEH
       f4 không thỏa, f5 đã thỏa
```

BAO ĐÓNG

```
VD: Cho R(A, B, C, D, E, G, H) và tập PTH  F = \{f1: B \to A, f2: DA \to CE, f3: D \to H, f4: GH \to C, f5: AC \to D\}  Tìm AC_F^+? Bước 1 (tt):
```

- Lặp lại bước $1, X^2 = ACDEH$ $f2, f3, f5 \, d \tilde{a} \, thỏa$ $f1 \, không \, thỏa, f4 \, không \, thỏa \, n \hat{e} n \, X^3 = X^2 = ACDEH$

Bước 2:

Vậy $AC_F^+ = ACDEH$



BAO ĐƠNG

Bài toán thành viên

- Cho quan hệ R, tập phụ thuộc hàm F trên R và một phụ thuộc hàm X→ Y trên R

- Liệu $X \rightarrow Y \in F^+$ hay không?

$$X \to Y \in F^+ \iff Y \subseteq X^+$$

VD: Cho R(A, B, C, D, E, G, H) và tập PTH

 $F = \{f1: B \rightarrow A, f2: DA \rightarrow CE, f3: D \rightarrow H, f4: GH \rightarrow C, f5: AC \rightarrow D\}$

Hỏi AC \rightarrow $E \in F^+$ hay không ??

Từ kết quả ở VD bên trên: ta có: $AC_F^+ = ACDEH$ Vì $E \in AC_F^+$ $n\hat{e}n^{\bullet}AC \rightarrow E \in F^+$



KHÓA

THUẬT TOÁN TÌM KHÓA

Bước 1:

- Xác định tập thuộc tính NGUỒN (kí hiệu N) chứa những thuộc tính chỉ xuất hiện ở về trái của các PTH
- Tính N_F^+
 - + Nếu $N_F^+ = R^+$: Kết luận Khóa là N
 - + Nếu không phải, chuyển qua bước 2.

Bước 2:

- Xác định tập thuộc tính trung gian (TG), chứa những thuộc tính xuất hiệ
 ở cả 2 về của PTH
- Xác định các tập con X_i có thể có của tập TG



KHÓA

THUẬT TOÁN TÌM KHÓA (tt)

Bước 3:

$$\forall \ X_i \subseteq TG$$
, nếu $(N \cup X_i)_F^+ = R^+$
Thì $S_i = N \cup X_i$, loại bỏ các tập $X_i : X_i \subset X_i$

Bước 4: Kết luận tập khóa $K = \{S_i\}$



KHÓA

VD: Cho lược đô quan hệ Q(ABCDE) có tập phụ thuộc hàm

$$F = \{A \rightarrow BC, A \rightarrow E, BC \rightarrow AD, AB \rightarrow D\}$$

Tìm khóa của Q???

- Tập nguồn $N = \emptyset$
- Tập trung gian $TG = \{A, B, C\}$
- Các tập con của TG là : {A}, {B}, {C}, {AB}, {AC}, {BC}, {ABC}

$N \cup X_i$	$(N \cup X_i)_F^+$	$= Q^+$	Kết luận
А	ABCED	Đúng	A là khóa, loại bổ các tập con chứa A: {AB}, {AC}, {ABC}
В	В	Sai	B không phải khóa
С	С	Sai	C không phải khóa
ВС	BCADE	Đúng	BC là khóa

- Vậy: các khóa của Q là A, BC.



Dạng chuẩn 1

- Lược đồ Q ở dạng chuẩn 1 nếu mọi thuộc tính đều mang giá trị nguyên tố.
- Giá trị nguyên tố là giá trị không phân nhỏ được nữa.
- Các thuộc tính đa trị (multi-valued), thuộc tính đa hợp(composite) không là nguyên tố.

Dạng chuẩn 2

- Lược đồ Q ở dạng chuẩn 2 nếu thoả:
 - (1) Q đạt dạng chuẩn 1
 - (2) Mọi thuộc tính không khóa của Q đều phụ thuộc đầy đủ vào khóa.
- Các bước kiểm tra dạng chuẩn 2:

Bước 1: Tìm mọi khóa của Q

Bước 2: Với mỗi khóa K, tìm bao đóng của tập tất cả các tập con thực sự Si của

K

Bước 3: Nếu tồn tại bao đóng Si + chứa thuộc tính không khóa thì Q không đạt dạng chuẩn 2, ngược lại Q đạt dạng chuẩn 2

- Ví dụ: Đề thi cuối học kì II, năm học 2020 – 2021

Cho lược đồ quan hệ R(OPQSTUVWXY) có tập phụ thuộc hàm:

 $F = \{OP \rightarrow Q, OS \rightarrow VW, PS \rightarrow TU, O \rightarrow X\}$

Lược đồ quan hệ (R, F) có đạt dạng chuẩn 2 không? Giải thích.

Dạng chuẩn 3

- Lược đồ Q ở dạng chuẩn 3 nếu mọi phụ thuộc hàm X → A ∈ F+, với A ∉ X đều có:
 - (1) X là siêu khóa, hoặc
 - (2) A là thuộc tính khóa
- Kiểm tra dạng chuẩn 3

Bước 1: Tìm mọi khóa của Q

Bước 2: Phân rã vế phải của mọi phụ thuộc hàm trong F để tập F trở thành tập phụ thuộc hàm có vế phải một thuộc tính

Bước 3: Nếu mọi phụ thuộc hàm $X \rightarrow A \in F$, mà $A \notin X$ đều thỏa (1) X là siêu khóa (vế trái chứa một khóa), hoặc (2) A là thuộc tính khóa (vế phải là tập con của khóa) thì Q đạt dạng chuẩn A, ngược lại A0 không đạt dạng chuẩn A3.

- Ví dụ: Đề thi cuối kì học kì I năm học 2017 – 2018

Cho lược đồ quan hệ Q(ABCDEG) và tập phụ thuộc hàm:

 $F = \{f1: A->BC; f2: AB->D; f3: AC->E; f4: B->G\}$

Tìm tất cả các khóa của lược đồ quan hệ (Q, F).

Lược đồ quan hệ (Q, F) có đạt dạng chuẩn 3 không? Giải thích.