**BÀI GIẢNG** 

### CƠ SỞ DỮ LIỆU

Chương 3 ĐẠI SỐ QUAN HỆ

KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN

#### Nội dung chi tiết

- 1. Giới thiệu
- 2. Đại số quan hệ
- 3. Phép toán tập hợp
- 4. Phép chọn
- 5. Phép chiếu
- 6. Phép tích Cartesian (Cartesian Product)
- 7. Phép kết
- 8. Phép chia
- 9. Các phép toán khác
- 10. Các thao tác cập nhật trên quan hệ

#### 1. GIỚI THIỆU

- Xét một số xử lý trên quan hệ NHANVIEN
- o Thêm mới một nhân viên
- Chuyển nhân viên có tên là "Tùng" sang phòng số 1
- Cho biết họ tên và ngày sinh các nhân viên có lương trên 20000

TENNV	HONV	NGSINH	DCHI	PHAI	LUONG	PHONG
Tung	Nguyen	12/08/1955	638 NVC Q5	Nam	40000	1
Hang	Bui	07/19/1968	332 NTH Q1	Nu	25000	4
Nhu	Le	06/20/1951	291 HVH QPN	Nu	43000	4
Hung	Nguyen	09/15/1962	Ba Ria VT	Nam	38000	5
Quang	Pham	11/10/1937	450 TV HN	Nam	15000	1

#### 1. GIỚI THIỆU

- Có 2 loại xử lý
  - Làm thay đổi dữ liệu (cập nhật)
    - o Thêm mới, xóa và sửa
  - Không làm thay đổi dữ liệu (rút trích)
    - Truy vấn (query)
- Thực hiện các xử lý
  - Đại số quan hệ (Relational Algebra)
    - o Biểu diễn câu truy vấn dưới dạng biểu thức
  - Phép tính quan hệ (Relational Calculus)
    - o Biểu diễn kết quả
  - SQL (Structured Query Language)

#### 2. Đại số quan hệ

- o Đại số
  - Toán tử (operator)
  - Toán hạng (operand)
- Trong số học
  - Toán tử: +, -, \*, /
  - Toán hạng biến (variables): x, y, z
  - Hằng (constant)
  - Biểu thức
    - $\circ$  (x+7) / (y-3)
    - $\circ$  (x+y)\*z and/or (x+7) / (y-3)

#### 2. Đại số Quan hệ

- o Biến là các quan hệ
  - Tập hợp (set) các bộ dữ liệu (dòng dữ liệu trong bảng)
- Toán tử là các phép toán (operations)
  - Trên tập hợp
    - o Hợp ∪ (union)
    - o Giao ∩ (intersec)
    - o Trừ − (difference)
  - Rút trích 1 phần của quan hệ
    - o Chọn σ (selection)
    - o Chiếu π (projection)
  - Kết hợp các quan hệ
    - Tích Cartesian × (Cartesian product)
    - Kết (join)
  - Đổi tên ρ

#### 2. Đại Số QUAN HỆ

- Hằng số là thể hiện của quan hệ
- Biểu thức
  - Được gọi là câu truy vấn
  - Là chuỗi các phép toán đại số quan hệ
  - Kết quả trả về là một thể hiện của quan hệ

#### 3. PHÉP TOÁN TẬP HỢP

- Quan hệ là tập hợp các bộ
  - Phép hợp R ∪ S
  - Phép giao  $R \cap S$
  - Phép trừ R − S
- Tính khả hợp (Union Compatibility)
  - Hai lược đồ quan hệ R(A<sub>1</sub>, A<sub>2</sub>, ..., A<sub>n</sub>) và S(B<sub>1</sub>, B<sub>2</sub>, ..., B<sub>n</sub>) là khả hợp nếu
    - o Cùng bậc n
    - o Và có  $DOM(A_i)=DOM(B_i)$ , 1≤ i ≤ n
- Kết quả của ∪, ∩, và là một <u>quan hệ</u> có cùng tên thuộc tính với quan hệ đầu tiên (R)

#### 3. PHÉP TOÁN TẬP HỢP

• Ví dụ:

NHAN_VIEN	TENNV	NGSINH	PHAI
	Tung	12/08/1955	Nam
	Hang	07/19/1968	Nu
	Nhu	06/20/1951	Nu
	Hung	09/15/1962	Nam

THAN_NHAN	TENTN	NG_SINH	PHAITN
	Trinh	04/05/1986	Nu
	Khang	10/25/1983	Nam
	Phuong	05/03/1958	Nu
	Minh	02/28/1942	Nam
	Chau	12/30/1988	Nu

Bậc n=3 DOM(TENNV) = DOM(TENTN) DOM(NGSINH) = DOM(NG\_SINH) DOM(PHAI) = DOM(PHAITN)

→ Quan hệ NHAN\_VIEN & THAN\_NHAN → Khả hợp

#### 3. PHÉP TOÁN TẬP HỢP

- Các tính chất:
  - Giao hoán

$$R \cup S = S \cup R$$

$$R \cap S = S \cap R$$

Kết hợp

$$R \cup (S \cup T) = (R \cup S) \cup T$$

$$R \cap (S \cap T) = (R \cap S) \cap T$$

#### 3.1. PHÉP HỢP ∪ (UNION)

- o Cho 2 quan hệ R và S khả hợp
- Phép hợp của R và S
  - Ký hiệu R ∪ S
  - Là một quan hệ gồm các bộ thuộc R hoặc thuộc S, hoặc cả hai (các bộ trùng lắp sẽ bị bỏ)

o Ví dụ

$$R \cup S = \{ t / t \in R \lor t \in S \}$$

R	A	В
	α	1
	α	2
	β	1

S	A	В
	α β	2 3

$\mathbf{R} \cup \mathbf{S}$	A	В	
	α	1	
	α	2	
	β	1	
	$\alpha$	2	-
	β	3	

#### 3.1. PHÉP HỢP $\cup$ (UNION)

o **Ví dụ:** Xét 2 quan hệ của 2 lược đồ quan hệ  $NV1(Q_1)$  và  $NV2(Q_2)$ :

$Q_1$	MA_NV	TEN_NV	MA_PHG
	001	A	1
	002	В	1
	003	С	2

$Q_2$	MA_NV	TEN_NV	MA_PHG
	004	С	1
	001	A	1

$$Q = Q_1 \cup Q_2 ?$$

Q	MA_NV	TEN_NV	MA_PHG
	001	A	1
	002	В	1
	003	С	2
	004	С	1

#### 3.2. PHÉP GIAO ∩ (INTERSECTION)

- o Cho 2 quan hệ R và S khả hợp
- o Phép giao của R và S
  - Ký hiệu R ∩ S
  - Là một quan hệ gồm các bộ thuộc R đồng thời thuộc S

Ví dụ

R	A	В
	α	1
	α	2
	β	1

S	A	В
	α	2
	β	3

$R \cap S$	A	В
	α	2

#### 3.2. PHÉP GIAO ∩ (INTERSECTION)

o <u>Ví dụ:</u> Xét 2 quan hệ của 2 lược đồ quan hệ  $NV1(Q_1)$  và  $NV2(Q_2)$ :

$Q_1$	MA_NV	TEN_NV	MA_PHG
	001	Α	1
	002	В	1
	003	С	2

$Q_2$	MA_NV	TEN_NV	MA_PHG
	004	С	1
	001	A	1

$$Q = Q_1 \cap Q_2 ?$$

Q	MA_NV	TEN_NV	MA_PHG
	001	Α	1

#### 3.3. PHÉP TRÙ - (DIFERENCE)

- o Cho 2 quan hệ R và S khả hợp
- Phép trừ của R và S
  - Ký hiệu R − S
  - Là một quan hệ gồm các bộ thuộc R và không thuộc S

Ví dụ

$$R - S = \{ t / t \in R \land t \notin S \}$$

R	A	В
	α	1
	α	2
	β	1

S	A	В
	α	2
	β	3

R - S	A	В
	α	1
	β	1

#### 3.3. PHÉP TRÙ - (DIFERENCE)

o <u>Ví dụ:</u> Xét 2 quan hệ của 2 lược đồ quan hệ  $NV1(Q_1)$  và  $NV2(Q_2)$ :

$Q_1$	MA_NV	TEN_NV	MA_PHG
	001	A	1
	002	В	1
	003	С	2

$Q_2$	MA_NV	TEN_NV	MA_PHG
	004	С	1
	001	A	1

$$Q = Q_1 - Q_2$$
?

Q	MA_NV	TEN_NV	MA_PHG
	002	В	1
	003	С	2

### 4. Phép chọn σ (Selection)

- Được dùng để lấy ra các bộ của quan hệ R
- o Các bộ được chọn phải thỏa mãn điều kiện chọn P
- Ký hiệu

#### $\sigma_{P}(R)$

- o P là biểu thức gồm các mệnh đề có dạng
  - <tên thuộc tính> <phép so sánh> <hằng số>
  - <tên thuộc tính> <phép so sánh> <tên thuộc tính>
    - $\circ$  <phép so sánh> gồm < , > , ≤ , ≥ , ≠ , =
    - o Các mệnh đề được nối lại nhờ các phép ∧, ∨, ¬

#### 4. PHÉP CHỌN σ (SELECTION)

- o Kết quả trả về là một quan hệ
  - Có cùng danh sách thuộc tính với R
  - Có số bộ luôn ít hơn hoặc bằng số bộ của R

#### Ví dụ

R	A	В	С	D
	α	α	1	7
	α	β	5	7
	β	β	12	3
	β	β	23	10

$$\mathbf{O}_{(A=B)\land (D>5)}(R)$$

A	В	С	D
α	α	1	7
β	β	23	10

#### 4. PHÉP CHỌN σ (SELECTION)

Phép chọn có tính giao hoán

$$\mathbf{\sigma}_{p1}(\mathbf{\sigma}_{p2}(R)) = \mathbf{\sigma}_{p2}(\mathbf{\sigma}_{p1}(R)) = \mathbf{\sigma}_{p1 \wedge p2}(R)$$

- Ví dụ 1: Cho biết các nhân viên ở phòng số 4
  - Quan hệ: NHAN\_VIEN
  - Thuộc tính: PHONG
  - Điều kiện: PHONG=4

#### 4. PHÉP CHỌN σ (SELECTION) (4)

- Ví dụ 2: Tìm các nhân viên có lương trên 25000 ở phòng 4
   hoặc các nhân viên có lương trên 30000 ở phòng 5
  - Quan hệ: NHAN\_VIEN
  - Thuộc tính: LUONG, PHONG
  - Điều kiện:
    - o LUONG>25000 và PHONG=4 hoặc
    - o LUONG>30000 và PHONG=5

O<sub>(LUONG>25000 \( \triangle \) PHONG=4) \( \triangle \) (LUONG>30000 \( \triangle \) PHONG=5) (NHAN\_VIEN)</sub>

#### 5. PHÉP CHIẾU π (PROJECTION)

- Được dùng để lấy ra một vài cột của quan hệ R
- Ký hiệu

$$\pi_{A1, A2, \dots, Ak}(R)$$

- Kết quả trả về là một quan hệ
  - Có k thuộc tính
  - Có số bộ luôn ít hơn hoặc bằng số bộ của R
- o Ví dụ

R	A	В	С		
	α	10	1		
	α	20	1		
	β	30	1		
	β	40	2		

$$\pi_{_{A,C}}(\textbf{R})$$

С	
1	
1	-
1	
2	
	1 1

#### 5. PHÉP CHIẾU $\pi$ (PROJECTION)

Phép chiếu không có tính giao hoán

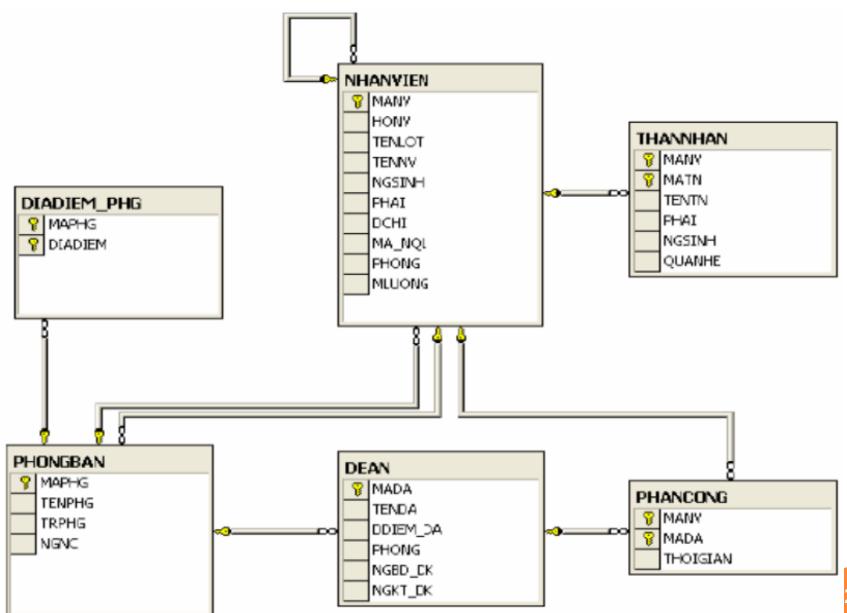
$$\pi_{X,Y}(R) = \pi_{X}(R)$$

$$\pi_{A_{1,A_{2,...,A_{n}}}}(\pi_{A_{1,A_{2,...,A_{m}}}}(R)) = \pi_{A_{1,A_{2,...,A_{n}}}}(R)$$
, với  $n \le m$ 

#### 5. Phép chiếu $\pi$ (Projection)

- Ví dụ: Cho biết họ tên và lương của các nhân viên
  - Quan hệ: NHAN\_VIEN
  - Thuộc tính: HONV, TENNV, LUONG

 $\pi_{\text{honv,tennv,luong}} \left( \text{NHAN\_VIEN} \right)$ 



#### BÀI TẬP 1:

Cho biết mã nhân viên có tham gia đề án hoặc có thân nhân

- → Gợi ý: Sử dụng phép hợp
- Nhân viên có tham gia đề án:
  - Quan hệ: PHANCONG
  - Thuộc tính: MANV
- Nhân viên có thân nhân:
  - Quan hệ: THANNHAN
  - Thuộc tính: MANV

#### $\pi_{MANV}$ (PHANCONG) U $\pi_{MANV}$ (THANNHAN)

#### BÀI TẬP 2:

Cho biết mã nhân viên có người thân và có tham gia đề án

→ Gợi ý: Sử dụng phép giao

#### BÀI TẬP 3:

Cho biết mã nhân viên không có thân nhân nào

- → Sử dụng phép trừ
- Quan hệ: NHANVIEN
- Thuộc tính: MANV
- Quan hệ: THANNHAN
- Thuộc tính: MANV

### $\pi_{MANV}(NHANVIEN) - \pi_{MANV}(THANNHAN)$

#### 5. Phép chiếu $\pi$ (Projection)

#### O Phép chiếu tổng quát:

- Mở rộng phép chiếu bằng cách cho phép sử dụng các phép toán số học trong danh sách thuộc tính
- o Ký hiệu  $\pi_{F1, F2, ..., Fn}$  (E)
  - E là biểu thức ĐSQH
  - F1, F2, ..., Fn là các biểu thức số học liên quan đến
    - Hằng số
    - Thuộc tính trong E

#### 5. Phép chiếu $\pi$ (Projection)

- Ví dụ:
  - Cho biết họ, tên của nhân viên và lương của họ sau khi tăng 10%

 $\pi_{\text{HONV, TENNV, LUONG}^*1,1}$  (NHANVIEN)

 CHÚ Ý: Câu truy vấn này không làm thay đổi dữ liệu trong CSDL

#### KÉT HỢP CÁC PHÉP TOÁN

- Kết hợp các phép toán đại số quan hệ
  - Lồng các biểu thức lại với nhau

$$\pi_{A_1, A_2, ..., A_k}(\sigma_P(R)) \qquad \Leftrightarrow \qquad \sigma_P(\pi_{A_1, A_2, ..., A_k}(R))$$

- Thực hiện từng phép toán một
  - ${f O}_{\rm P}({
    m R})$
  - <u>B2</u>

$$m{\pi}_{A1,\,A2,\,...,\,Ak}$$
 (Quan hệ kết quả ở B1)   
Cần đặt tên cho quan hệ

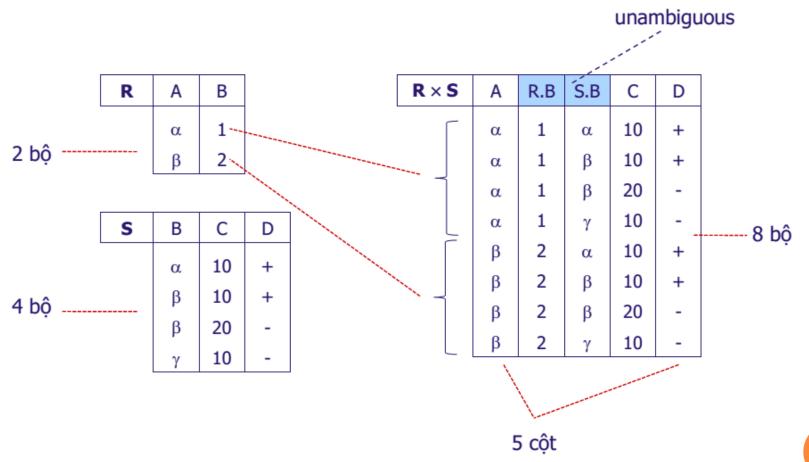
- o Dùng để kết hợp các bộ của các quan hệ lại với nhau
- o Ký hiệu:

 $R \times S$ 

```
R x S = { t/ t có dạng (a_1, a_2, ..., a_n, b_1, b_2, ..., b_m)
trong đó (a_1, a_2, ..., a_n) \in R và (b_1, b_2, ..., b_m) \in S}
```

- Kết quả trả về là một quan hệ Q
  - Mỗi bộ của Q là **tổ hợp** giữa 1 bộ trong R và 1 bộ trong S
  - Nếu R có u bộ và S có v bộ thì Q sẽ có u × v bộ
  - Nếu R có n thuộc tính và S có m thuộc tính thì Q sẽ có n + m thuộc tính  $(R^+ \cap Q^+ \neq \emptyset)$

o Ví dụ



 Ví dụ: Xét 2 quan hệ của 2 lược đồ quan hệ NV1(Q<sub>1</sub>) và KHOA(Q<sub>2</sub>)

$Q_1$	MA_NV	TEN_NV	MA_PHG
	001	A	1
	002	В	1
	003	С	2

$Q_2$	MA_KH	TEN_KH						
	KH01	Х						
	KH02	Y						

$$Q = Q_1 \times Q_2$$
?

Q	MA_NV	TEN_NV	MA_PHG	MA_KH	TEN_KH
	001	Α	1	KH01	X
	002	В	1	KH01	Х
	003	С	2	KH01	Х
	001	Α	1	KH02	Y
	002	В	1	KH02	Y
	003	С	2	KH02	Y

 Thông thường theo sau phép tích Cartesian là phép chọn → để lọc thông tin

$$R \times S$$

A	R.B	S.B	С	D	
α	1	α	10	+	
α	1	β	10	+	
α	1	β	20	-	
α	1	γ	10	-	
β	2	α	10	+	
β	2	β	10	+	
β	2	β	20	-	
β	2	γ	10	ı	

$$\mathbf{O}_{A=S.B}(R \times S)$$

A	R.B	R.B S.B		D
α	1	α	10	+
β	2	β	10	+
β	2	β	20	-

- Ví dụ 1: Với mỗi phòng ban, cho biết thông tin của người trưởng phòng
  - Quan hệ: PHONG\_BAN, NHAN\_VIEN
  - Thuộc tính: TRPHG, MAPHG, TENNV, HONV, ...

TENPHG	MAPH	IG	TRPHG		N	NG_NHANCHUC						
Nghien cuu	5		33344	333445555		05/22/1988						
Piendad	MAPHG	1	Г <b>РР</b> 6	37987	G_NH	ANCAU	<sup>995</sup> M	ANV	TEN	NV	HON	IV
Quan ly Nghien cuu	5 1	33	888665 <b>5</b> 55 3445555 05			C 06/19/1981 /22/1988 33344		445555	Tu	Tung		/en
Dieu hanh MANV	4 TENNV	l HC	7987987 NV <del>866555</del> 5	NGSINH		NH DC		987987 <del>665555</del>	Hu PHAI Vii	LU	Nguy ONG <del>Pha</del>	PHG
Quan ly 333445555	Tung		uyen		08/1955		NVC		Nam		)000	5 5
999887777	Hang	В	Bui	07/19/1		332	2 NTH	Q1	Nu	25	5000	4
987654321	Nhu	I	Le	e 06/20/19		1951 291 H		QPN	Nu	43	8000	4 35
987987987	Hung	Ngı	uyen	09/	15/1962	962 Ba Ria V		/T	Nam	38	8000	5

B1: Tích Cartesian PHONG\_BAN và NHAN\_VIEN

B2: Chọn ra những bộ thỏa TRPHG=MANV

$$KQ \leftarrow \mathbf{O}_{TRPHG=MANV}(PB\_NV)$$

# 5. PHÉP TÍCH CARTESIAN X (CARTERSIAN PRODUCT)

- Ví dụ 2: Cho biết các phòng ban có cùng địa điểm với phòng số 5
  - Quan hệ: DIADIEM\_PHG
  - Thuộc tính: DIADIEM, MAPHG
  - Điều kiện: MAPHG=5

Phòng 5 có tập hợp những địa điểm nào?

MAPHG	DIADIEM
1	TP HCM
4	HA NOI
5	VUNGTAU
5	NHATRANG
5	ТР НСМ

Phòng nào có địa điểm nằm trong trong tập hợp đó?

MAPHG	DIADIEM
$\begin{pmatrix} 1 \\ 4 \end{pmatrix}$	TP HCM HA NOI
5	VUNGTAU
5	NHATRANG
5	TP HCM

# 5. PHÉP TÍCH CARTESIAN X (CARTERSIAN PRODUCT)

o B1: Tìm các địa điểm của phòng 5

$$\mathsf{DD\_P5}(\mathsf{DD}) \longleftarrow \pi_{\mathsf{DIADIEM}}(\sigma_{\mathsf{MAPHG=5}}(\mathsf{DIADIEM\_PHG}))$$

B2: Lấy ra các phòng có cùng địa điểm với DD\_P5

$$R1 \leftarrow \mathbf{O}_{MAPHG \neq 5} (DIADIEM\_PHG)$$

$$R2 \leftarrow \sigma_{DIADIEM=DD}(R1 \times DD_P5)$$

$$KQ \leftarrow \pi_{MAPHG}(R2)$$

# 7. PHÉP KẾT >

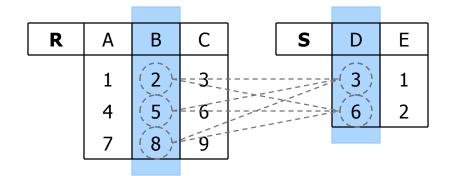
- Được dùng để tổ hợp 2 bộ có liên quan từ 2 quan hệ thành 1 bộ (thỏa điều kiện)
- o Ký hiệu R ► S
  - $R(A_1, A_2, ..., A_n)$  và  $(B_1, B_2, ..., B_m)$
- o Kết quả của phép kết là một quan hệ Q
  - Có n + m thuộc tính  $Q(A_1, A_2, ..., A_n, B_1, B_2, ..., B_m)$
  - Mỗi bộ của Q là tổ hợp của 2 bộ trong R và S, thỏa mãn một số điều kiện kết nào đó (điều kiện: θ)
    - o Có dạng A<sub>i</sub> θ B<sub>i</sub>
    - ${\color{blue} \bullet}$   $A_i$  là thuộc tính của  $R,\,B_i$  là thuộc tính của S
    - A<sub>i</sub> và B<sub>j</sub> có cùng miền giá trị
    - ∘ θlà phép so sánh ≠, =, <, >, ≤, ≥
- Có thể xem phép kết = Phép tích Descarte + Chọn

# 7. PHÉP KẾT >

- Phân loại
  - Kết theta (Theta join) là phép kết **có điều kiện** 
    - o Ký hiệu R ◯ S
    - o C gọi là điều kiện kết trên thuộc tính
  - Kết bằng (Equi join) khi C là điều kiện so sánh bằng
  - Kết tự nhiên (Natural join)
    - o Ký hiệu R ► S hay R \* S
    - $\circ$  R<sup>+</sup>  $\cap$  Q<sup>+</sup> ≠ Ø (phải có cột giống nhau)
    - Kết quả của phép kết tự nhiên bỏ bớt đi 1 cột giống nhau

#### 7.1. PHÉP KÉT THETA

o Ví dụ:



$$R\bowtie_{B$$

Α	В	С	D	Е
1	2	3	3	1
1	2	3	6	2
4	5	6	6	2

$$R \bowtie_C S = \sigma_C(R \times S)$$

#### 7.2. PHÉP KẾT BẰNG

#### o Ví dụ:

R	Α	В	С
	1	2	3
	4	5	6
	7	8	9

S	D	Е
	3	1
	6	2

$$\rho_{\text{(S.C,D)}}\,\text{S}$$

$$R\bowtie_{\,C=D} S$$

Α	В	С	D	Е
1	2	3	3	1
4	5	6	6	2

$$R\bowtie_{C=S.C} S$$

Α	В	С	S.C	D
1	2	3	3	1
4	5	6	6	2

## 7.3. PHÉP KẾT TỰ NHIÊN

• Ví dụ:

R	Α	В	C
	1	2	3
	4	5	3 6 9
	7	8	9

S	С	D
	3	1
	6	2

	F	<b>?</b>	>	₫S	)				
дΑ	В	В		CC	0	V	Đ	D	
1 1	2	2		3 3		3	1	1	
4 4	5			66		6	2	2	

o LƯU Ý: Thường dùng phép kết này trong câu truy vấn

#### Ví dụ 1:

- o Cho biết nhân viên có lương hơn lương của nhân viên 'Tùng'
  - Quan hệ: NHAN\_VIEN
  - Thuộc tính: LUONG

NHAN\_VIEN(HONV, TENNV, MANV, ..., **LUONG**, PHG)

$$R1(LG) \leftarrow \pi_{LUONG}(\sigma_{TENNV=`Tung'}(NHAN\_VIEN))$$

$$KQ \leftarrow NHAN\_VIEN \bowtie_{LUONG>LG} R1$$

KQ(HONV, TENNV, MANV, ..., LUONG, LG)

#### Ví Dụ 2:

- Với mỗi nhân viên, hãy cho biết thông tin của phòng ban mà họ đang làm việc
  - Quan hệ: NHAN\_VIEN, PHONG\_BAN

NHAN\_VIEN(HONV, TENNV, MANV, ..., **PHG**)
PHONG\_BAN(TENPHG, **MAPHG**, TRPHG, NG\_NHANCHUC)

KQ ← NHAN\_VIEN ⋈ PHG=MAPHG PHONG\_BAN

KQ(HONV, TENNV, MANV, ..., PHG, TENPHG, MAPHG, ...)

## Ví dụ 3:

- Với mỗi phòng ban hãy cho biết các địa điểm của phòng ban đó
  - Quan hệ: PHONG\_BAN, DDIEM\_PHG

PHONG\_BAN(TENPHG, **MAPHG**, TRPHG, NGAY\_NHANCHUC)
DDIEM\_PHG(**MAPHG**, DIADIEM)

KQ ← PHONG\_BAN ⋈ MAPHG=MAPHG DDIEM\_PHG

KQ(TENPHG, MAPHG, TRPHG, NGAY\_NHANCHUC, DIADIEM)

## BÀI TẬP:

- 1. Với mỗi phòng ban hãy cho biết thông tin của người trưởng phòng
  - Quan hệ: PHONG\_BAN, NHAN\_VIEN
- 2. Cho biết lương cao nhất trong công ty
  - Quan hệ: NHAN\_VIEN
  - Thuộc tính: LUONG
- 3. Cho biết phòng ban có cùng địa điểm với phòng 5
  - Quan hệ: DDIEM\_PHG

## TẬP ĐẦY ĐỦ CÁC PHÉP TOÁN ĐSQH

- Tập các phép toán σ, π, ×, −, ∪, được gọi là tập đầy đủ các phép toán ĐSQH
  - Nghĩa là các phép toán có thể được biểu diễn qua chúng
  - Ví dụ
    - $\bullet R \cap S = R \cup S ((R S) \cup (S R))$
    - $\circ$  R  $\bowtie$   $CS = \mathbf{O}_C(R \times S)$

## ÔN BÀI

- o Hop: R ∪ S : ∈ R / ∈ S / ∈ R&S
- o Giao: R  $\cap$  S: ∈R &S
- o Trừ: R S: ∈ R & không ∈ S
- o Chọn:  $\sigma_P$  (R) → Chọn vài bộ thỏa đk P
- Số thuộc tính không đổi
- o Chiếu:  $\pi_{A1,A2...Ak}$  (R)  $\rightarrow$  Chọn vài cột
- o Tích: R x S: → u x v bộ & n+m thuộc tính
- o Join:  $R \bowtie_C S = X + \sigma \rightarrow n + m$  thuộc tính

## **B**ÀI TẬP

 Liệt kê danh sách mã NV, tên NV, tên phòng mà họ làm việc

- Quan hệ: NHANVIEN, PHONGBAN
- Thuộc tính. MANV, TENNV, TENPHG
- Điều kiện: PHONG = MAPHG

 $\pi_{MANV,TENNV,TENPHG}(NHANVIEN)$  PHONGBAN)

## **BÀI TẬP**

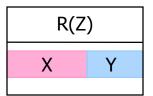
 Liệt kê danh sách mã phòng, tên phòng, địa điểm của phòng ban đó

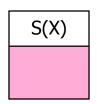
- Quan hệ: PHONGBAN, DIADIEM\_PHG
- Thuộc tính: MAPHG, TENPHG, DIADIEM
- Điều kiện: MAPHG = DIADIEM\_PHG.MAPHG

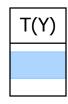
# Nội dung chi tiết

- 1. Giới thiệu
- 2. Đại số quan hệ
- 3. Phép toán tập hợp
- 4. Phép chọn
- 5. Phép chiếu
- 6. Phép tích Cartesian (Cartesian Product)
- 7. Phép kết
- 8. Phép chia
- Các phép toán khác
- 10. Các thao tác cập nhật trên quan hệ

- Được dùng để lấy ra một số bộ trong quan hệ R sao cho thỏa với <u>tất cả</u> các bộ trong quan hệ S
- Ký hiệu R ÷ S
  - R(Z) và S(X)
    - o Z là tập thuộc tính của R, X là tập thuộc tính của S
    - $\circ X \subseteq Z$
- Kết quả của phép chia là một quan hệ T(Y)
  - Với Y=Z-X
  - Có t là một bộ của T nếu <u>với mọi bộ</u>  $t_S \in S$ , tồn tại bộ  $t_R \in R$  thỏa 2 điều kiện
    - $ot_R(Y) = t$
    - $ot_R(X) = t_S(X)$







Ví dụ

	R	Α	В	С	D	Е
		α	а	α	а	1
		α	а	γ	а	1
		α	а	γ	b	1
		β	а	γ	а	1
		β	а	γ	b	3
		γ	а	γ	а	1
		γ	a	γ	b	1
		2/	а	ß	h	1

S	D	Е
	а	1
	b	1

Α	В	С
α	а	γ
γ	a	γ

 $R \div S$ 

o Biểu diễn phép chia thông qua tập đầy đủ các phép toán ĐSQH



• Các bước:

$$Q1 \leftarrow \pi_Y(R)$$

$$Q2 \leftarrow Q1 \times S$$

$$\rightarrow$$
 Tích  $R_y \times S$ 

$$Q3 \leftarrow \pi_Y(Q2 - R)$$

$$\rightarrow ((R_Y \times S)-R)_Y$$

(Q3: Đến đây ta tìm ra những Y

X:DA

Y:NV

**Z:PCông** 

không tham gia đầy đủ vào S)

$$T \leftarrow Q1 - Q3$$

$$\rightarrow$$
 R<sub>Y</sub> -  $((R_Y \times S)-R)_Y$ 

R

MADA	MANV
DA01	NV01
DA01	NV02
DA02	NV01
DA03	NV01

S

MADA
DA01
DA02
DA03

 $Q1=R_Y$ 

**MANV** 

**NV01** 

NV02

Q2=Q1xS

MADA	MANV
DA01	NV01 *
DA01	NV02 *
DA02	NV01 *
DA02	NV02
DA03	NV01 *
DA03	NV02

 $Q3 = \pi_{Y}(Q2 - R)$ 

MANV NV02

T

MANV NV01

# Nội dung chi tiết

- 1. Giới thiệu
- 2. Đại số quan hệ
- 3. Phép toán tập hợp
- 4. Phép chọn
- 5. Phép chiếu
- 6. Phép tích Cartesian (Cartesian Product)
- 7. Phép kết
- 8. Phép chia
- 9. Các phép toán khác
  - 9.1. Phép gán
  - 9.2. Phép đổi tên
  - 9.3. Hàm kết hợp (Aggregation function)
  - 9.4. Phép gom nhóm (Grouping)
  - 9.5. Phép kết ngoài (Outer join)
- 10. Các thao tác cập nhật trên quan hệ

## 9.1. PHÉP GÁN (ASSIGNMENT)

- Được sử dụng để nhận lấy <u>kết quả</u> trả về của một phép toán
  - Thường là kết quả trung gian trong chuỗi các phép toán
- o Ký hiệu ←
- o Ví dụ
  - <u>B1</u>

$$S \leftarrow \mathbf{O}_{P}(R)$$

• <u>B2</u>

$$KQ \leftarrow \pi_{A1, A2, ..., Ak}(S)$$

## 9.2. PHÉP ĐỔI TÊN (RENAME)

- Được dùng để đổi tên
  - Quan hệ

Xét quan hệ R(B, C, D)

 $\rho_{S}(R)$ : Đổi tên quan hệ R thành S

Thuộc tính

 $\rho_{X,C,D}(R)$ : Đổi tên thuộc tính B thành X

Đối tên quan hệ R thành S và thuộc tính B thành X

$$\rho_{S(X,C,D)}(R)$$

## 9.3. HÀM KẾT HỢP

- o Nhận vào tập hợp các giá trị và trả về một giá trị đơn
  - AVG
  - MIN
  - MAX
  - SUM
  - COUNT

## **9.3. HÀM KẾT HỢP**

Ví dụ

R	Α	В
	1	2
	3	4
	1	2
	1	2

$$SUM(B) = 10$$

$$AVG(A) = 1.5$$

$$MIN(A) = 1$$

$$MAX(B) = 4$$

$$COUNT(A) = 4$$

#### 9.4. PHÉP GOM NHÓM

- Được dùng để phân chia quan hệ thành nhiều nhóm dựa trên điều kiện gom nhóm nào đó
- Ký hiệu

G1, G2, ..., 
$$Gn \mathbf{J}_{F1(A1), F2(A2), ..., Fn(An)}(E)$$

- E là biểu thức ĐSQH
- G1, G2, ..., Gn là các thuộc tính gom nhóm
- F1, F2, ..., Fn là các hàm
- A1, A2, ..., An là các thuộc tính tính toán trong hàm F

#### 9.4. PHÉP GOM NHÓM

Ví dụ

R	Α	В	С	
	α	2	7	
	α	4	7	
	β	2	3	_
	γ	2	10	

 $\theta_{\text{SUM(C)}}(R)$ 

SUM_C
27

 ${\rm A}\vartheta_{\rm SUM(C)}\!({\rm R})$ 

α	14
β	3
γ	10

## BÀI TẬP:

1. Tính số lượng nhân viên và lương trung bình của cả công ty

$$\mathcal{F}_{\text{COUNT(MANV),AVG(MLUONG)}}$$
(NHANVIEN)

2. Tính số lượng nhân viên và lương trung bình của từng phòng ban

$$\mathsf{PHONG} \mathcal{F}_{\mathsf{COUNT}(\mathsf{MANV}),\mathsf{AVG}(\mathsf{MLUONG})}(\mathsf{NHANVIEN})$$

#### BÀI TẬP:

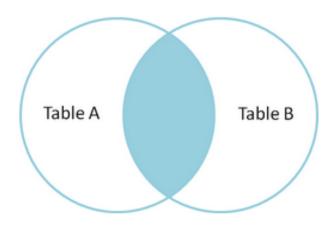
- 1. Tính số lượng nhân viên và lương trung bình của cả công ty
- 2. Tính số lượng nhân viên và lương trung bình của từng phòng ban

# 9.5. PHÉP KÉT NGOÀI (OUTER JOIN)

- Mở rộng phép kết để tránh mất mát thông tin
  - Thực hiện phép kết
  - Lấy thêm các bộ không thỏa điều kiện kết
- Có 3 hình thức
  - Mở rộng bên trái (left outer join):
  - Mở rộng bên phải (right outer join):
  - Mở rộng 2 bên (full outer join): □

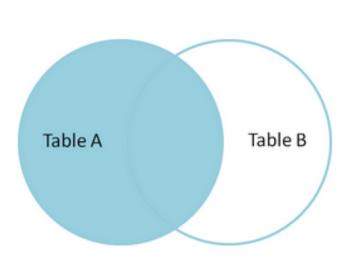
# 9.5. PHÉP KÉT NGOÀI (OUTER JOIN)

• INNER JOIN trả về kết quả là các bản ghi mà trường được join ở hai bảng khớp nhau, các bản ghi chỉ xuất hiện ở một trong hai bảng sẽ bị loại.

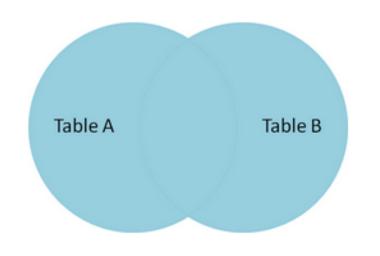


# 9.5. PHÉP KÉT NGOÀI (OUTER JOIN)

• HALF OUTER JOIN (LEFT hoặc RIGHT): nếu bảng A LEFT OUTER JOIN với bảng B thì kết quả gồm các bản ghi có trong bảng A, với các bản ghi không có mặt trong bảng B thì các cột từ B được điền NULL. Các bản ghi chỉ có trong B mà không có trong A sẽ không được trả về.



 FULL OUTER JOIN: kết quả gồm tất cả các bản ghi của cả hai bảng.
 Với các bản ghi chỉ xuất hiện trong một bảng thì các cột dữ liệu từ bảng kia được điền giá trị NULL.



#### 9.5. PHÉP KÉT NGOÀI

r<sub>1</sub>

Employee	Department
Smith	sales
Black	production
White	production

r<sub>2</sub>

Department	Head
production	Mori
purchasing	Brown

r<sub>1</sub> ⋈ LEFT r<sub>2</sub>

Employee	Department	Head
Smith	Sales	NULL
Black	production	Mori
White	production	Mori

r<sub>1</sub> ⋈ RIGHT r<sub>2</sub>

Employee	Department	Head
Black	production	Mori
White	production	Mori
NULL	purchasing	Brown

r<sub>1</sub> ⋈ <sub>FULL</sub> r<sub>2</sub>

Employee	Department	Head
Smith	Sales	NULL
Black	production	Mori
White	production	Mori
NULL	purchasing	Brown

#### 9.5. PHÉP KẾT NGOÀI

- Ví dụ: Cho biết họ tên nhân viên và tên phòng ban mà họ phụ trách nếu có
  - Quan hệ: NHAN\_VIEN, PHONG\_BAN
  - Thuộc tinh: TENNV, TENPH

R1 
$$\leftarrow$$
 NHAN\_VIEN  $\Rightarrow$  PHG=MAPHG PHONG\_BAN KQ  $\leftarrow$   $\pi_{\text{HONV,TENNV, TENPHG}}$  (R1)

TENNV	HONV	TENPHG
Tung	Nguyen	Nghien cuu
Hang	Bui	null
Nhu	Le	null
Vinh	Pham	Quan ly

#### Nội dung chi tiết

- 1. Giới thiệu
- 2. Đại số quan hệ
- 3. Phép toán tập hợp
- 4. Phép chọn
- 5. Phép chiếu
- 6. Phép tích Cartesian (Cartesian Product)
- 7. Phép kết
- 8. Phép chia
- 9. Các phép toán khác
- 10. Các thao tác cập nhật trên quan hệ
  - 10.1. Thêm
  - 10.2. Xóa
  - 10.3. Sửa

# 10. CÁC THAO TÁC CẬP NHẬT

- Nội dung của CSDL có thể được cập nhật bằng các thao tác
  - Thêm (insertion)
  - Xóa (deletion)
  - Sửa (updating)
- Các thao tác cập nhật được diễn đạt thông qua phép toán gán

 $R_{new} \leftarrow các phép toán trên <math>R_{old}$ 

#### 10.1. THAO TÁC THÊM

• Được diễn đạt

$$R_{new} \leftarrow R_{old} \cup E$$

- R là quan hệ
- E là một biểu thức ĐSQH
- Ví dụ
  - Phân công nhân viên có mã 123456789 làm thêm đề án mã số 20 với số giờ là 10

PHAN\_CONG  $\leftarrow$  PHAN\_CONG  $\cup$  ('123456789', 20, 10)

#### 10.2. THAO TÁC XÓA

• Được diễn đạt

$$R_{new} \leftarrow R_{old} - E$$

- R là quan hệ
- E là một biểu thức ĐSQH
- o Ví dụ
  - Xóa các phân công đề án của nhân viên 123456789

PHAN\_CONG 
$$\leftarrow$$
 PHAN\_CONG –  $\sigma_{MANV='123456789'}$ (PHAN\_CONG)

Xóa những phân công đề án có địa điểm ở 'Ha Noi'

#### 10.3. THAO TÁC SỬA

• Được diễn đạt

$$R_{\text{new}} \leftarrow \pi_{\text{F1, F2, ..., Fn}} (R_{\text{old}})$$

- R là quan hệ
- Fi là biểu thức tính toán cho ra giá trị mới của thuộc tính
- Ví dụ
  - Tăng thời gian làm việc cho tất cả nhân viên lên 1.5 lần

PHAN\_CONG 
$$\leftarrow \pi_{MA NVIEN, SODA, THOIGIAN*1.5}$$
(PHAN\_CONG)

 Các nhân viên làm việc trên 30 giờ sẽ được tăng thời gian làm việc lên 1.5 lần, còn lại tăng lên 2 lần

## BÀI TẬP

- 1. Xóa những phân công đề án có địa điểm ở 'Ha Noi'
- 2. Các nhân viên làm việc trên 30h sẽ được tăng thời gian làm việc lên 1.5 còn lại tăng lên 2 lần