Chương 2: Đại số quan hệ

1

# Nội dung chi tiết

- Giới thiệu
- Đại số quan hệ
- Phép toán tập hợp
- Phép chọn
- Phép chiếu
- Phép tích Cartesian
- Phép kết
- Phép chia
- Các phép toán khác
- Các thao tác cập nhật trên quan hệ

Cơ sở dữ liệu

# Giới thiệu

- Xét một số xử lý trên quan hệ NHANVIEN
  - 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	5
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	55000	1

Cơ sở dữ liệu

3

3

# Giới thiệu (tt)

- Có 2 loại xử lý
  - Làm thay đổi dữ liệu (cập nhật)
    - 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)
    - Biểu diễn câu truy vấn dưới dạng biểu thức
  - Phép tính quan hệ (Relational Calculus)
    - Biểu diễn kết quả
  - SQL (Structured Query Language)

Cơ sở dữ liệu

4

# Nhắc lại

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

Cơ sở dữ liệu

5

# Đại số quan hệ

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

Cơ sở dữ liệu

3

# Đại số quan hệ (tt)

- 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

Cơ sở dữ liệu

7

# Nội dung chi tiết

- Giới thiệu
- Đại số quan hệ
- Phép toán tập hợp
- Phép chọn
- Phép chiếu
- Phép tích Cartesian
- Phép kết
- Phép chia
- Các phép toán khác
- Các thao tác cập nhật trên quan hệ

Cơ sở dữ liệu

#### Phép toán tập hợp

- Quan hệ là tập hợp các bộ
  - Phép hội R∪S
  - Phép giao R ∩ S
  - Phép trừ R S
- Tính khả hợp (Union Compatibility)
  - Hai lược đồ quan hệ R(A1, A2, ..., An) và S(B1, B2, ..., Bn) là khả hợp nếu
    - Cùng bậc n
    - Và có  $DOM(A_i)=DOM(B_i)$ ,  $1 \le i \le n$
- Kết quả của ∪, ∩, và là một <u>quan hệ</u> có cùng tên thuộc tính với quan hệ đầu tiên (R)

Cơ sở dữ liệu

9

C

# Phép toán tập hợp (tt)

Ví dụ

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

THANNHAN	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)

Cơ sở dữ liệu

10

# Phép hội

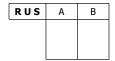
- Cho 2 quan hệ R và S khả hợp
- Phép hội của R và S
  - Ký hiệu R  $\cup$  S
  - Là một quan hệ gồm các bộ thuộc R hoặc thuộc S, hoặc cả hai (các bộ trùng lắp sẽ bị bỏ)

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

■ Ví du



S	Α	В
	α	2
	β	3



Cơ sở dữ liệu

11

11

# Phép giao

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

$$R \cap S = \{ t / t \in R \land t \in S \}$$

■ Ví dụ



S	Α	В
	α	2
	β	3

Cơ sở dữ liệu

12

# Phép trừ

- 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

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

Ví dụ



S	Α	В
	α	2
	β	3

Cơ sở dữ liệu

13

13

### Các tính chất

Giao hoán

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

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

Kết hợp

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

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

Cơ sở dữ liệu

### Nội dung chi tiết

- Giới thiệu
- Đại số quan hệ
- Phép toán tập hợp
- Phép chọn
- Phép chiếu
- Phép tích Cartesian
- Phép kết
- Phép chia
- Các phép toán khác
- Các thao tác cập nhật trên quan hệ

Cơ sở dữ liệu

15

#### Phép chọn

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

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

- 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>
    - <phép so sánh> gồm < , > , ≤ , ≥ , ≠ , =
    - Các mệnh đề được nối lại nhờ các phép ∧ , ∨ , ¬

Cơ sở dữ liệu

16

# Phép chọn (tt)

- 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	Α	АВ		D
	α	α	1	7
	α	β	5	7
	β	β	12	3
	β	β	23	10

 $\sigma_{\scriptscriptstyle (A=B)\land (D>5)}(R)$ 

Cơ sở dữ liệu

17

17

# Phép chọn (tt)

Phép chọn có tính giao hoán

$$\sigma_{p1}(\sigma_{p2}(R)) =$$

Cơ sở dữ liệu

18

NHANVIEN(MANV,HONV,TENNV,NGAYSINH, PHAI, LUONG, PHG)

■ Cho biết các nhân viên ở phòng số 4

Quan hệ: NHANVIENThuộc tính: PHGĐiều kiện: PHG=4

Cơ sở dữ liệu

19

19

# Ví dụ 2

NHANVIEN(MANV,HONV,TENNV,NGAYSINH, PHAI, LUONG, PHG)

- Tìm các nhân viên có lương trên 25000 ở phòng 4 hoặc các nhân viên có lương trên 30000 ở phòng 5
  - Quan hệ: NHANVIEN
  - Thuộc tính: LUONG, PHG
  - Điều kiện:
    - LUONG>25000 và PHG=4 hoặc
    - LUONG>30000 và PHG=5

Cơ sở dữ liệu

20

# Nội dung chi tiết

- Giới thiệu
- Đại số quan hệ
- Phép toán tập hợp
- Phép chọn
- Phép chiếu
- Phép tích Cartesian
- Phép kết
- Phép chia
- Các phép toán khác
- Các thao tác cập nhật trên quan hệ

Cơ sở dữ liệu

21

21

# Phép chiếu

- Được dùng để lấy ra một vài thuộc tính (cột) của quan hệ (Bảng) R
- Ký hiệu
- $\pi_{A1, A2, ..., Ak}(R)$
- Kết quả trả về là một quan hệ
  - Có k thuộc tính
  - Có số bộ luôn **ít hơn** hoặc bằng số bộ của R
- Ví dụ

Α	В	С
α	10	1
α	20	1
β	30	1
β	40	2
	α	α 10 α 20

 $\pi_{\scriptscriptstyle A,C}(R)$ 

Cơ sở dữ liệu

22

NHANVIEN(MANV, HONV, TENNV, NGAYSINH, PHAI, LUONG, PHG)

- Cho biết họ tên và lương của các nhân viên
  - Quan hệ: NHANVIEN
  - Thuộc tính: HONV, TENNV, LUONG

Cơ sở dữ liệu

23

23

# Ví dụ 4

THANNHAN(<u>MANV,TENTN</u>,QUANHE) PHANCONG(<u>MANV,MADA</u>,THOIGIAN)

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

Cơ sở dữ liệu

THANNHAN(<u>MANV,TENTN</u>,QUANHE) PHANCONG(<u>MANV,MADA</u>,THOIGIAN)

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

Cơ sở dữ liệu

25

25

# Ví dụ 6

NHANVIEN(<u>MANV</u>,HONV,TENNV,NS,LUONG,PHG) THANNHAN(<u>MANV</u>,TENTN,QUANHE)

Cho biết mã nhân viên không có thân nhân nào

Cơ sở dữ liệu

26

# Phép chiếu mở rộng

- Mở rộng phép chiếu bằng cách cho phép sử dụng các phép toán số học trong danh sách thuộc tính
- Ký hiệu  $\pi_{\text{F1, F2, ..., Fn}}$  (E)
  - E là biểu thức ĐSQH
  - F<sub>1</sub>, F<sub>2</sub>, ..., Fn là các biểu thức số học liên quan đến
    - Hằng số
    - Thuộc tính trong E

Cơ sở dữ liệu

27

27

### Phép chiếu mở rộng (tt)

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

Cơ sở dữ liệu

# Chuỗi các phép toán

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

$$\boldsymbol{\pi}_{\scriptscriptstyle{A1,\,A2,\,...,\,Ak}}(\boldsymbol{\sigma}_{\scriptscriptstyle{P}}(\mathsf{R})) \qquad \qquad \boldsymbol{\sigma}_{\scriptscriptstyle{P}}(\boldsymbol{\pi}_{\scriptscriptstyle{A1,\,A2,\,...,\,Ak}}(\mathsf{R}))$$

- Thực hiện từng phép toán một
  - B1  $\sigma_P(R)$
  - <u>B2</u>  $\pi_{\text{A1, A2, ..., Ak}}$  (Quan hệ kết quả ở B1)

↓ Cần đặt tên cho quan hệ

Cơ sở dữ liệu

2

20

### Phép gán

- Được sử dụng để nhận lấy kết quả trả về của một phép toán
  - Thường là kết quả trung gian trong chuỗi các phép toán
- Ký hiệu ←
- Ví dụ
  - B1  $S \leftarrow \sigma_P(R)$
  - <u>B2</u> KQ  $\leftarrow \pi_{A1, A2, ..., Ak}(S)$

Cơ sở dữ liệu

30

# Phép đổi tên

- 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

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

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

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

Cơ sở dữ liệu

31

# Ví dụ 7

- Cho biết họ và tên nhân viên làm việc ở phòng số 4
  - Quan hệ: NHANVIEN
  - Thuộc tính: HONV, TENNV
  - Điều kiện: PHG=4
- C1:  $\pi_{HONV, TENNV}(\sigma_{PHG=4}(NHANVIEN))$
- <u>C2:</u> NV\_P4  $\leftarrow$   $\sigma_{PHG=4}$  (NHANVIEN)

 $\mathsf{KQ} \leftarrow \pi_{\mathsf{HONV, \, TENNV}}(\mathsf{NV\_P4})$ 

 $KQ(HO, TEN) \leftarrow \pi_{HONV, TENNV}(NV_P4)$ 

`  $ho_{\mathsf{KQ}(\mathsf{HO,\,TEN})}(\pi_{\mathsf{HONV,\,TENNV}}(\mathsf{NV}_\mathsf{P4}))$ 

32

Cơ sở dữ liệu

### Nội dung chi tiết

- Giới thiệu
- Đại số quan hệ
- Phép toán tập hợp
- Phép chọn
- Phép chiếu
- Phép tích Cartesian
- Phép kết
- Phép chia
- Các phép toán khác
- Các thao tác cập nhật trên quan hệ

Cơ sở dữ liệu

33

33

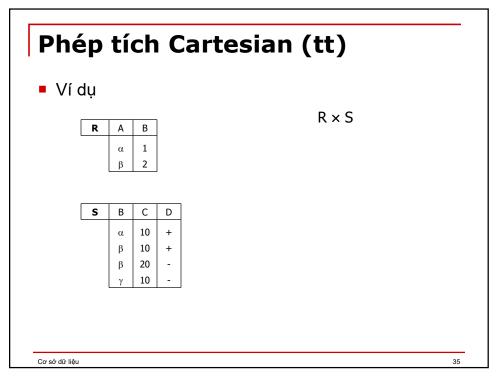
#### Phép tích Cartesian

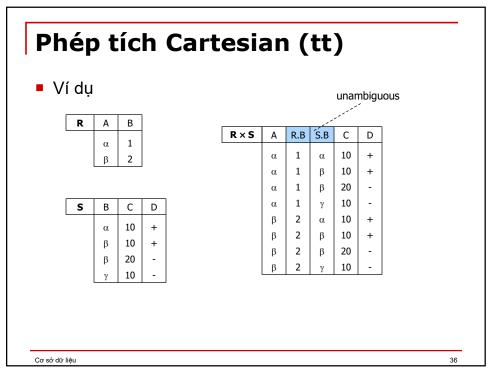
- Được dùng để kết hợp các bộ của các quan hệ lại với nhau
- Ký hiệu

 $R \times S$ 

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

Cơ sở dữ liệu





# Phép tích Cartesian (tt)

 Thông thường theo sau phép tích Cartesian là phép chọn

$$R \times S$$

	Α	R.B	S.B	С	D	
2		-1		10	+	
	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	-	

 $\sigma_{A=S,B}(R \times S)$ 

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

Cơ sở dữ liệu

37

37

# Ví dụ 8

- Với mỗi phòng ban, cho biết thông tin của người trưởng phòng
  - Quan hệ: PHONGBAN, NHANVIEN
  - Thuộc tính: TRPHG, MAPHG, TENNV, HONV, ...

TENPHG	MAPHG	TRPHG		NG_NHAN	CHUC							
Nghien cuu	5	33344555	55	05/22/19	88							
Diefyland	MA₽HG	98788788	37	NGTKATATA	29Fuc	М	ANV	TENI	NV	HOI	VV	
Quan ly Nghien cuu	1 5	88866555 33344555		06/19/19 05/22/19	)81 )88	3334	145555	Tur	ng	Nguy	/en	
Dieu hanh MANV <del>Ouan ly</del>	TENNV	98798798 HONV 88866555	1	01/01/19 NGSINH 06/19/19	-	DCHI	987987 565555	Hui PHAI Vir	l LU	Ngu) ONG Pha	1	PHG
333445555	Tung	Nguyen		2/08/1955		NVC		Nam		0000		5
999887777	Hang	Bui	0	7/19/1968	332	NTH	Q1	Nu	25	5000		4
987654321	Nhu	Le	0	6/20/1951	291	HVH (	QPN	Nu	43	3000		4
987987987	Hung	Nguyen	0	9/15/1962	Ва	a Ria V	/T	Nam	38	3000		5

# Giải Ví dụ 8

■ <u>B1:</u> Tích Cartesian PHONGBAN và NHANVIEN

PB\_NV ← (NHANVIEN × PHONGBAN)

■ B2: Chọn ra những bộ thỏa TRPHG=MANV

 $KQ \leftarrow \sigma_{TRPHG=MANV}(PB_NV)$ 

Cơ sở dữ liệu

30

39

# Ví dụ 9

Cho biết lương cao nhất trong công ty

Quan hệ: NHANVIEN

- Thuộc tính: LUONG

TENNV	HONV	 LUONG	 	LUONG	
Tung	Nguyen	 40000	 	40000	
Hang	Bui	 25000	 	25000	
Nhu	Le	 43000	 	43000	
Hung	Nguyen	 38000	 	38000	

Cơ sở dữ liệu

40

# Ví dụ 9 (tt)

■ <u>B1:</u> Chọn ra những lương không phải là lớn nhất

$$R1 \leftarrow (\pi_{LUONG}(NHANVIEN))$$

$$R2 \leftarrow \sigma_{NHAN\ VIEN.LUONG\ <\ R1.LUONG}(NHANVIEN\ \times\ R1)$$

$$R3 \leftarrow \pi_{NHAN \ VIEN.LUONG} (R2)$$

B2: Lấy tập hợp lương trừ đi lương trong R3

$$KQ \leftarrow \pi_{LUONG} (NHANVIEN) - R3$$

Cơ sở dữ liệu

4

41

# Ví dụ 10

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

Phòng 5 có tập hợp những địa điểm nào? Phòng nào có địa điểm nằm trong trong tập hợp đó?



MAPHG DIADIEM

1 TP HCM
4 HA NOI
5 VUNGTAU
5 NHATRANG
5 TP HCM

Cơ sở dữ liệu

42

# Ví dụ 10 (tt)

■ <u>B1:</u> Tìm các địa điểm của phòng 5

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

■ <u>B2:</u> Lấy ra các phòng có cùng địa điểm với DD\_P5

$$R1 \leftarrow \sigma_{MAPHG \neq 5}(DIADIEM\_PHG)$$

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

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

Cơ sở dữ liệu

43

43

#### Nội dung chi tiết

- Giới thiệu
- Đại số quan hệ
- Phép toán tập hợp
- Phép chọn
- Phép chiếu
- Phép tích Cartesian
- Phép kết
  - Kết tự nhiên (Natural join)
  - Kết có điều kiện tổng quát (Theta join)
  - Kết bằng (Equi join)
- Phép chia
- Các phép toán khác
- Các thao tác cập nhật trên quan hệ

Cơ sở dữ liệu

#### Phép kết

- Được dùng để tổ hợp 2 bộ có liên quan từ 2 quan hệ thành 1 bộ
- Ký hiệu R ⋈ S
  - $R(A_1, A_2, ..., A_n)$  và  $S(B_1, B_2, ..., B_m)$
- 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 <u>điều kiên kết</u> nào đó
    - Có dạng A<sub>i</sub> θ B<sub>i</sub>
    - A<sub>i</sub> là thuộc tính của R, B<sub>i</sub> là thuộc tính của S
    - A<sub>i</sub> và B<sub>i</sub> có cùng miền giá trị
    - θ là phép so sánh ≠, =, <, >, ≤, ≥

Cơ sở dữ liệu

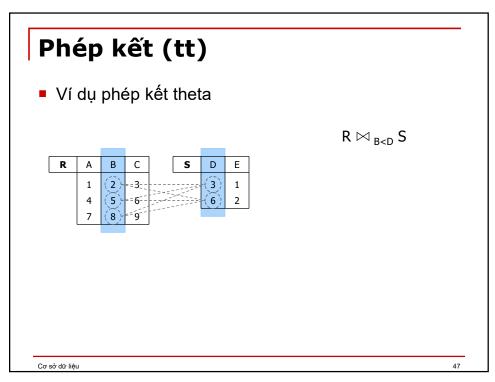
45

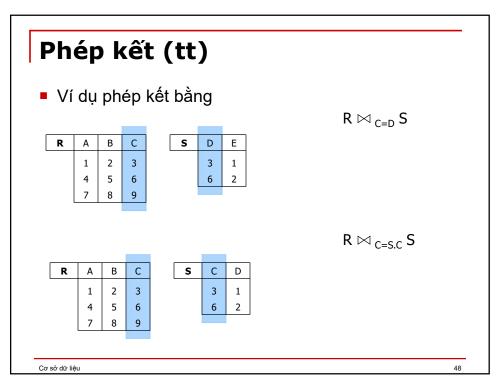
45

# Phép kết (tt)

- Phân loại
  - Kết theta (theta join) là phép kết có điều kiện
    - Ký hiệu R ⋈<sub>C</sub> S
    - · 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)
    - Ký hiệu R ⋈ S hay R \* S
    - R<sup>+</sup> ∩ S<sup>+</sup> ≠ Ø
    - Kết quả của phép kết bằng bỏ bớt đi 1 cột giống nhau

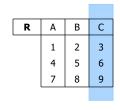
Cơ sở dữ liệu





# Phép kết (tt)

Ví dụ phép kết tự nhiên







Cơ sở dữ liệu

**4**C

# Ví dụ 11

- Cho biết nhân viên có lương hơn lương của nhân viên 'Tùng'
  - Quan hệ: NHANVIEN(<u>MANV</u>, HONV, TENNV, NS, LUONG, PHG)
  - Thuộc tính: LUONG

Cơ sở dữ liệu

50

- Với mỗi nhân viên, hãy cho biết thông tin của phòng ban mà họ đang làm việc
  - Quan hệ: NHANVIEN, PHONGBAN

Cơ sở dữ liệu

51

51

# Ví dụ 13

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

Cơ sở dữ liệu

52

- Với mỗi phòng ban hãy cho biết thông tin của người trưởng phòng
  - Quan hệ: PHONGBAN, NHANVIEN

Cơ sở dữ liệu

53

53

# Ví dụ 9

Cho biết lương cao nhất trong công ty

Quan hệ: NHANVIENThuộc tính: LUONG

Cơ sở dữ liệu

54

- Cho biết phòng ban có cùng địa điểm với phòng 5
  - Quan hệ: DDIEM\_PHG

Cơ sở dữ liệu

55

55

# 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
    - $R \cap S = R \cup S ((R-S) \cup (S-R))$
    - $R\bowtie_{\mathbb{C}} S = \sigma_{\mathbb{C}}(R \times S)$

Cơ sở dữ liệu

### Nội dung chi tiết

- Giới thiệu
- Đại số quan hệ
- Phép toán tập hợp
- Phép chọn
- Phép chiếu
- Phép tích Cartesian
- Phép kết
- Phép chia
- Các phép toán khác
- Các thao tác cập nhật trên quan hệ

Cơ sở dữ liệu

57

57

#### Phép chia

- 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)
    - Z là tập thuộc tính của R, X là tập thuộc tính của S
    - X ⊂ 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
    - t<sub>R</sub>(Y) = t

t<sub>R</sub>(X) = t<sub>S</sub>(X)

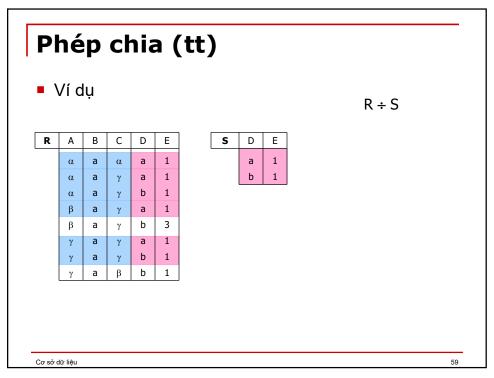


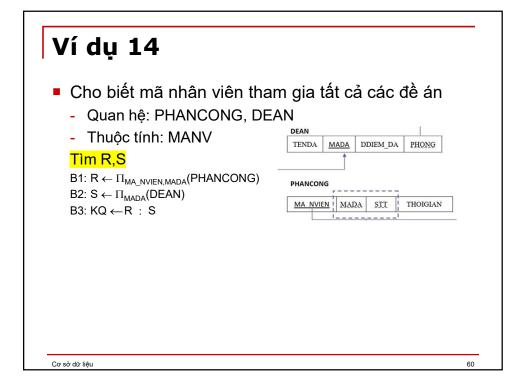




Cơ sở dữ liệu

58





Cho biết mã nhân viên tham gia tất cả các đề án do phòng số 4 phụ trách

- Quan hệ: PHANCONG, DEAN

- Thuộc tính: MANV

- Điều kiên: PHONG=4



#### Tìm R,S

 $B1: R \leftarrow \Pi_{MA\_NVIEN,MADA}(PHANCONG)$ 

B2:  $S \leftarrow \Pi_{MADA}(\sigma_{phong=4} (DEAN))$ 

B3:  $KQ \leftarrow R : S$ 

Cơ sở dữ liệu

61

61

#### Phép chia (tt)

 Biểu diễn phép chia thông qua tập đầy đủ các phép toán ĐSQH (? "bằng")

$$T1 \leftarrow \Pi_{Y}(R)$$
  
 $T2 \leftarrow \Pi_{Y}((S \times T1) - R)$   
 $R \div S$ ?  $T1 - T2$ 

Cơ sở dữ liệu

62

### Nội dung chi tiết

- Giới thiệu
- Đại số quan hệ
- Phép toán tập hợp
- Phép chọn
- Phép chiếu
- Phép tích Cartesian
- Phép kết
- Phép chia
- Các phép toán khác
  - Hàm kết hợp (Aggregation function)
  - Phép gom nhóm (Grouping)
  - Phép kết ngoài (Outer join)
- Các thao tác cập nhật trên quan hệ

Cơ sở dữ liệu

63

63

# Hàm kết hợp

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

Cơ sở dữ liệu

64

# Hàm kết hợp (tt)

■ Ví dụ

R	Α	В		
	1	2		
	3	4		
	1	2		
	1	2		

$$SUM(B) = 10$$

$$AVG(A) = 1.5$$

$$MIN(A) = 1$$

$$MAX(B) = 4$$

$$COUNT(A) = 4$$

Cơ sở dữ liệu

65

65

### 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
$$oldsymbol{\mathcal{J}}_{\mathsf{F1(A1),\,F2(A2),\,...,\,Fn(An)}}(\mathsf{E})$$

- 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

Cơ sở dữ liệu

66

# Phép gom nhóm (tt)

■ Ví dụ

 $oldsymbol{\mathcal{J}}_{ ext{SUM(C)}}\!( ext{R})$ 

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

 ${}_{\mathsf{A}}\mathcal{J}_{\mathsf{SUM(C)}}\!(\mathsf{R})$ 

Cơ sở dữ liệu

67

# Ví dụ 16

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

Cơ sở dữ liệu

68

NHANVIEN(MANV, HONV, TENNV, PHAI, LUONG, PHG)

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

PHG $oldsymbol{\mathcal{J}_{ exttt{count}(Manv), AVG(LUONG)}}$ (NHANVIEN)

Cơ sở dữ liệu

69

# Phép kết ngoài

- 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 ⊃⊠
  - Mở rộng bên phải ⋉
  - Mở rộng 2 bên

Cơ sở dữ liệu

70

- Cho biết họ tên nhân viên và tên phòng ban mà họ phụ trách nếu có
  - Quan hệ: NHANVIEN, PHONGBAN
  - Thuộc tính: TENNV, TENPH

 $R1 \leftarrow NHANVIEN \implies_{MANV=TRPHG} PHONGBAN$ 

 $KQ \leftarrow \pi_{HONV,TENNV,TENPHG}(R1)$ 

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

Cơ sở dữ liệu

71

71

# Nội dung chi tiết

- Giới thiệu
- Đại số quan hệ
- Phép toán tập hợp
- Phép chọn
- Phép chiếu
- Phép tích Cartesian
- Phép kết
- Phép chia
- Các phép toán khác
- Các thao tác cập nhật trên quan hệ

Cơ sở dữ liệu

72

### 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

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

Cơ sở dữ liệu

73

73

#### 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

PHANCONG  $\leftarrow$  PHANCONG  $\cup$  ('123456789', 20, 10)

Cơ sở dữ liệu

74

#### Thao tác xóa

■ Được diễn đạt

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

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

 $\mathsf{PHANCONG} \leftarrow \mathsf{PHANCONG} - \sigma_{\mathsf{MANV}=`123456789'}(\mathsf{PHANCONG})$ 

Cơ sở dữ liệu

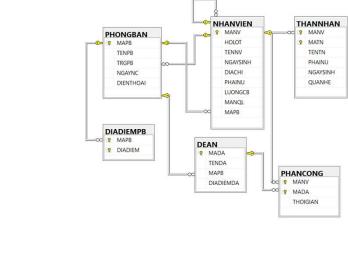
75

76

75

# Ví dụ 19

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



76

Cơ sở dữ liệu

#### Thao tác sửa

■ Được diễn đạt

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

- R là quan hệ
- F<sub>i</sub> 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

PHANCONG  $\leftarrow \pi_{\text{MA NVIEN, SODA, THOIGIAN*1.5}}$  (PHANCONG)

Cơ sở dữ liệu

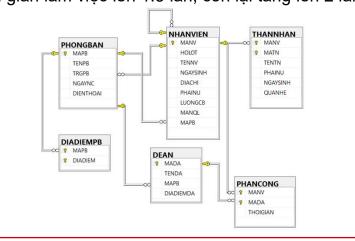
77

78

77

# Ví dụ 20

 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



78

Cơ sở dữ liệu