ĐẠI SỐ QUAN HỆ

Nội dung

- 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

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

TENNY	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

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)

Nhắc lại

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

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
 - ightharpoonup Chọn σ (selection)
 - lacktriangle Chiếu π (projection)
 - Kết hợp các quan hệ
 - Tích Cartesian × (Cartesian product)
 - ► Kết ⋈ (join)
 - Đổi tên ρ

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

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

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, ..., A_n) và S(B₁, B₂, ..., B_n) là khả hợp nếu
 - Cùng bậc n
 - ▶ Và có $DOM(A_i)=DOM(B_i)$, $1 \le i \le n$
- Kết quả của U, A, và là một <u>quan hệ</u> có cùng tên thuộc tính với quan hệ đầu tiên (R)

Phép toán tập hợp (tt)

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

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

Bậc n=3 DOM(TENNV) = DOM(TENTN) DOM(NGSINH) = DOM(NG_SINH) DOM(PHAI) = DOM(PHAITN)

Phép hội

- Cho 2 quan hệ R và S khả hợp
- Phép hội 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)

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

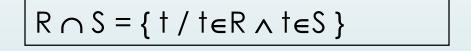
V/ dụ

R	Α	В
	α	1
	α	2
	β	1

S	Α	В
	α	2
	β	3

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



Vý/dụ

Α	В
α	1
α	2
β	1
	ααα

S	Α	В
	α	2
	β	3

Phép trừ

- 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 và không thuộc S

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

Yí dụ

Æ	Α	В
	α	1
	α	2
	β	1

S	Α	В
	α	2
	β	3

Các tính chất

Giao hoán

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

 $R \cap S = S \cap R$

Kết hợp

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

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

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

Phép chọn

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

- 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 ∧ , ∨ , ¬

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

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

Phép chọn (tt)

■ Phép chọn có tính giao hoán

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

- Cho biết các nhân viên ở phòng số 4
 - Quan hệ: NHANVIEN
 - Thuộc tính: PHG
 - ➡ Điều kiện: PHG=4

- 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

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

Phép chiếu

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

Α	В	U
α	10	1
α	20	1
β	30	1
β	40	2
	αβ	α 10α 20β 30

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

Phép chiếu (tt)

Phép chiếu không có tính giao hoán

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

$$\pi_{A,1,A2,...,An}(\pi_{A1,A2,...,Am}(R)) =$$

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

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

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

Cho biết mã nhân viên không có thân nhân nào

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 $\pi_{{\scriptscriptstyle{\mathsf{F1,F2,...,Fn}}}}$ (E)
 - E là biểu thức ĐSQH
 - ► F1, F2, ..., Fn là các biểu thức số học liên quan đến
 - Hằng số
 - Thuộc tính trong E

Phép chiếu mở rộng (tt)

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

Chuỗi các phép toán

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

$$\pi_{A1, A2, ..., Ak} (\sigma_{P}(R))$$

$$\sigma_{\mathsf{P}}(\pi_{\mathsf{A1,A2,...,Ak}}(\mathsf{R}))$$

Thực hiện từng phép toán một

 $oldsymbol{\pi}_{\mathsf{A1,A2,...,Ak}}$ (Quan hệ kết quả ở B1)

Cần đặt tên cho quan hệ

Phép gán

- 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
- ► Ký hiệu ←

Ví dự
$$\begin{array}{c}
\bullet & \underline{B1} \\
S \leftarrow \boldsymbol{\sigma}_{P} (R) \\
\bullet & \underline{B2} \\
KQ \leftarrow \boldsymbol{\pi}_{A1, A2, ..., Ak} (S)
\end{array}$$

Phép đổi tên

- Được dùng để đổi tên
 - Quan hệ

Xét quan hệ R(B, C, D)

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

■ Thưộc tính

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

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

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

- Cho biết họ và tên nhân viên làm việc ở phòng số 4
 - Quan hệ: NHANVIEN
 - ► Thuộc tính: HONV, TENNV
 - ► Điều kiện: PHG=4
- \bullet C1: $\pi_{HONV, TENNV}$ ($\sigma_{PHG=4}$ (NHANVIEN))
- \bullet \hookrightarrow NV_P4 \leftarrow \bullet (NHANVIEN)

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

- '` KQ(HO, TEN) $\leftarrow \pi_{{\scriptscriptstyle \mathsf{HONV}},\,{\scriptscriptstyle \mathsf{TENNV}}}$ (NV_P4)
 - $ho_{\text{KQ(HO, TEN)}}$ ($\pi_{\text{HONV, TENNV}}$ (NV_P4))

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

Phép tích Cartesian

- Được dùng để kết hợp các bộ của các quan hệ lại với nhau
- Ký hiệu R x 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 $(R^+ \cap Q^+ \neq \emptyset)$

Phép tích Cartesian (tt)

R	Α	В
	α	1
	β	2

S	В	C	D
	α	10	+
	β	10	+
	ββ	10 10 20	-
	γ	10	-

 $R \times S$

Phép tích Cartesian (tt)

R	Α	В
	α	1
	β	2

/			
S	В	С	D
	α	10	+
	β	10	+
	β	20	-
	γ	10	-

unambiguous

R×S	Α	R.B	Ś.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	-

Phép tích Cartesian (tt)

Thông thường theo sau phép tích Cartesian là phép chọn

$$R \times S$$

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	-

$$\mathbf{O}_{A=S,B}$$
 (R × S)

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

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

	TENPHG		MAPHO	3	TRPHO	Ì	NG_N	HANCHUC				
Ì	Nghien cu	U /	5		33344	5555	05/22	2/1988				
\\	Dieu hanh		4 MAPH	G	98798 818844		1	/1995 州かるHUC	MA	NV	TENNV	HONV
$ \rangle $	Nghi e n c		5		33344	15555	05/2	2/1988	333	445555	Tung	Nguyen
	MADNEY han	h TEI	MMV	НОИ	98798	719858INH	101/0	1 DQH5	987	9 879 817	THOM/G	₽₩ijyen
3	3338455555	Tun	g ¹	Nguy	e88866	552/08/1	966/1	96388NVC G	<i>5</i> 888	665555	46000	B ham
9	99887777	Har	ng	Bui	'	07/19/1	1968	332 NTH Q	1	Nυ	25000	4
9	987654321	Nhu	J	Le		06/20/1	1951	291 HVH Q	PN	Nυ	43000	4
9	87987987	Hur	ng	Nguy	en	09/15/1	1962	Ba Ria VT		Nam	38000	5

Ví dụ 8 (tt)

■ B1: Tích Cartesian PHONGBAN và NHANVIEN

$$PB_NV \leftarrow (NHANVIEN \times PHONGBAN)$$

■ B2: Chọn ra những bộ thỏa TRPHG=MANV

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

Cho biết lương cao nhất trong công ty

Quan hệ: NHANVIEN

■ Thuộc tính: LUONG

TE	NNV	HONV		LUONG		•••	LUONG	
Tu	ng	Nguyen		40000	•••	•••	40000	
Нс	ang /	Bui	•••	25000			25000	
Nł	าบ /	Le		43000			43000	
Hu	ung/	Nguyen		38000	•••	•••	38000	

Ví dụ 9 (tt)

■ B1: Chọn ra những lương không phải là lớn nhất

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

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

R3
$$\leftarrow \pi_{\text{NHAN_VIEN.LUONG}}$$
 (R2)

B2: Lấy tập hợp lương trừ đi lương trong R3

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

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	TP HCM

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

Ví dụ 10 (tt)

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

DD_P5(DD)
$$\leftarrow \pi_{\text{DIADIEM}}(\sigma_{\text{MAPHG=5}}(\text{DIADIEM_PHG}))$$

■ <u>B2:</u> Lấy ra các phòng có cùng địa điểm với DD_P5

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

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

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

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

Phép kết

- Được dùng để tổ hợp 2 bộ có liên quan từ 2 quan hệ thành 1 bộ
- Ký hiệu RM S
 - $ightharpoonup R(A_1, A_2, ..., A_n) và S(B_1, B_2, ..., B_m)$
- Kết quả của phép kết là một quan hệ Q
 - \blacktriangleright Có n + m thuộc tính Q(A₁, A₂, ..., A_n, B₁, B₂, ..., B_m)
 - Mỗi bộ của Q là tổ hợp của 2 bộ trong R và S, thỏa mãn một số <u>điều kiện kết</u> nào đó
 - '■ Có dạng A_i θ B_i
 - A_i là thuộc tính của R, B_i là thuộc tính của S
 - A_i và B_i có cùng miền giá trị
 - \bullet θ là phép so sánh \neq , =, <, >, \leq , \geq

- Phân loại
 - Kết theta (theta join) là phép kết có điều kiện
 - ► Ký hiệu R _CS ⋈
 - 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 ► $R^+ \cap S^+ \neq \emptyset$

 - Kết quả của phép kết bằng bỏ bớt đi 1 cột giống nhau

Ví dụ phép kết theta

R	Α	В	O		S	О	Е
	1 4 /	(2)(5)(8)	3			(a) (a)	1 2

 $R\bowtie_{B<D} S$

Ví dụ phép kết bằng

R	4	В	U					
	1	2	3					
	4	5_	6					
	7	8	9					

S	D	Е
	3	1
	6	2

R	Α	В	С
	1	2	3
V	4	5	6
	7	8	9

S	С	D
	3	1
	6	2
	0	

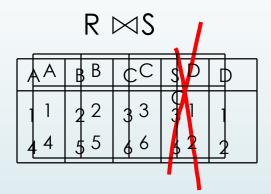
$$R\bowtie_{C=D} S$$

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

Ví dụ phép kết tự nhiên

R	Α	В	C
	1	2/	3
	4 /	5	6
	7/	8	9

S	U	D
	3	1
	6	2



- Cho biết nhân viên có lương hơn lương của nhân viên 'Tùng'
 - Quan hệ: NHANVIEN
 - Thuộc tính: LUONG

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

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

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

- Cho biết lương cao nhất trong công ty
 - Quan hệ: NHANVIEN
 - Thuộc tính: LUONG

- 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 , \times , -, \cup được gọi là tập đầy đủ các phép toán ĐSQH
 - Nghĩa là các phép toán có thể được biểu diễn qua chúng
 - ▼ Ví dụ
 - $ightharpoonup R
 ightharpoonup S = R \cup S ((R S) \cup (S R))$
 - Arr R Arr_CS = Arr_C(R×S)

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

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
 - \rightarrow X \subset 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
 - \rightarrow $\dagger_R(Y) = \dagger$
 - $t_R(X) = t_S(X)$

R(Z)





Phép chia (tt)

Ví dụ

R	A	В	С	D	Е
	α	а	α	а	1
/	α	а	γ	а	1
	α	g	γ	b	1
	β	a	γ	а	1
	β	а	γ	р	3
	γ	а	γ	а	1
\mathbb{N}	γ	а	γ	b	1
\\ /	γ	а	β	b	1

S D E a 1

 $R \div S$

- Cho biết mã nhân viên tham gia tất cả các đề án
 - Quan hệ: PHANCONG, DEAN
 - Thuộc tính: MANV

- 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 kiện: PHONG=4

Phép chia (tt)

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

Q1
$$\leftarrow \pi_{Y}(R)$$

Q2 \leftarrow Q1 \times S
Q3 $\leftarrow \pi_{Y}(Q2 - R)$
 \neq Q1 - Q2

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

Hàm kết hợp

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

Hàm kết hợp (tt)

	Víc	ļί
Α	В	
]	2	
3	4	
1	2	
1	2	
	A 1 3 1 1	A B 1 2

$$SUM(B) = 10$$

 $AVG(A) = 1.5$
 $MIN(A) = 1$
 $MAX(B) = 4$
 $COUNT(A) = 4$

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 ${\cal J}_{F1(A1),\,F2(A2),\,...,\,Fn(An)}$ (E)
 - E Já 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

Phép gom nhóm (tt)

■ Ví dụ

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

R	A	В	U	
	α	2	7	
	α	4	7	
	β	2	3	
/	γ	2	10	

$${}_{\mathsf{SUM}(\mathsf{C})}(\mathsf{R})$$

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

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

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

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

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

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

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

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

 $R_{\text{new}} \leftarrow \text{các phép toán trên}$ R_{old}

Thao tác thêm

Được diễn đạt

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

- 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 ← PHANCONG ∪ ('123456789', 20, 10)

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

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

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

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 d/ų
 - 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)

 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