

Ngôn ngữ định nghĩa và thao tác dữ liệu đối với mô hình quan hệ



Nội dung

- Các cách tiếp cận đối với thiết kế ngôn ngữ cho mô hình quan hệ
 - Giới thiệu một số ngôn ngữ hình thức, trừu tượng với mô hình quan hệ
 - So sánh và đánh giá
- Một số ngôn ngữ mức cao
 - QBE (**Query By Example**)
 - SQL (**Structured Query Language**)
- Kết luận

CSDL ví dụ 1

Student

Id	Name	Suburb
1108	Robert	Kew
3936	Glen	Bundoora
8507	Norman	Bundoora
8452	Mary	Balwyn

Takes

SID	SNO
1108	21
1108	23
8507	23
8507	29

Enrol

SID	Course
3936	101
1108	113
8507	101

Course

No	Name	Dept
113	BCS	CSCE
101	MCS	CSCE

Subject

No	Name	Dept
21	Systems	CSCE
23	Database	CSCE
29	VB	CSCE
18	Algebra	Maths

CSDL ví dụ 2

Supplier

SID	SNAME	SIZE	CITY
S1	Dustin	100	London
S2	Rusty	70	Paris
S3	Lubber	120	London
S4	M&M	60	NewYork
S5	MBI	1000	NewOrlean
S6	Panda	150	London

Product

PID	PNAME	COLOR
P1	Screw	red
P2	Screw	green
P3	Nut	red
P4	Bolt	blue
P5	Plier	green
P6	Scissors	blue

SupplyProduct

SID	PID	QUANTITY
S1	P1	500
S1	P2	400
S1	P4	100
S2	P3	250
S2	P4	50
S3	P1	300
S3	P2	350
S3	P6	200
S4	P1	10
S5	P2	200

Đặt vấn đề: các câu hỏi

- Tìm tên của các sinh viên sống ở Bundoora
 - Tìm các bộ của bảng Student có Suburb = Bundoora
 - Đưa ra các giá trị của thuộc tính Name của các bộ này

Student

Id	Name	Suburb
1108	Robert	Kew
3936	Glen	Bundoora
8507	Norman	Bundoora
8452	Mary	Balwyn

Câu hỏi (tiếp)

- Tìm các sinh viên đăng ký môn học có mã số 113
 - Tìm các giá trị SID trong bảng Enrol có Course tương ứng là 113
 - Đưa các bộ của bảng Student có SID trong các giá trị tìm thấy ở trên

Student

Id	Name	Suburb
1108	Robert	Kew
3936	Glen	Bundoora
8507	Norman	Bundoora
8452	Mary	Balwyn

Enrol

SID	Course
3936	101
1108	113
8507	101

Course

No	Name	Dept
113	BCS	CSCE
101	MCS	CSCE



Các ngôn ngữ truy vấn với mô hình quan hệ

- Ngôn ngữ đại số

- 1 câu hỏi được biểu diễn bởi 1 tập các phép toán trên các quan hệ hay một biểu thức đại số trên các quan hệ.
- biểu thức đại số trên các quan hệ trả lời cho câu hỏi How?
 - Ngôn ngữ đại số thuộc lớp ngôn ngữ thủ tục



Các ngôn ngữ truy vấn với mô hình quan hệ...

- **Ngôn ngữ tính toán vị từ**

- 1 câu hỏi được biểu diễn bởi 1 mô tả tập các bộ mong muốn thông qua cách đặc tả các vị từ hay một biểu thức logic mà các bộ phải thoả mãn
- biểu thức logic trên các bộ hay các miền thuộc tính của các quan hệ trả lời cho câu hỏi What?

→ Ngôn ngữ tính toán vị từ thuộc lớp ngôn ngữ phi thủ tục

- Phân biệt 2 lớp con của Ngôn ngữ tính toán vị từ :
 - Ngôn ngữ tính toán vị từ biến bộ
 - Ngôn ngữ tính toán vị từ biến miền



Các ngôn ngữ truy vấn với mô hình quan hệ...

- Hai ngôn ngữ truy vấn trừu tượng:
Ngôn ngữ đại số và
Ngôn ngữ tính toán vị từ
có khả năng biểu diễn như nhau và
được xem như một chuẩn đối với việc
đánh giá các ngôn ngữ truy vấn được cài
đặt trong 1 DBMS quan hệ.



Ngôn ngữ đại số quan hệ



Tổng quan

- Gồm các phép toán tương ứng với các thao tác trên các quan hệ
- Mỗi phép toán
 - Đầu vào: một hay nhiều quan hệ
 - Đầu ra: một quan hệ
- Biểu thức đại số quan hệ gồm 1 hay nhiều phép toán lồng nhau theo một thứ tự xác định
- Kết quả thực hiện một biểu thức đại số là một quan hệ
- Được cài đặt trong phần lớn các DBMS hiện nay

Các phép toán đại số quan hệ

- Nhóm phép toán quan hệ
 - Phép chiếu (*projection*)
 - Phép chọn (*selection*)
 - Phép kết nối (*join*)
 - Phép chia (*division*)
- Nhóm phép toán tập hợp
 - Phép hợp (*union*)
 - Phép giao (*intersection*)
 - Phép trừ (*difference*)
 - Phép tích đề-các (*cartesian product*)

Các phép toán tập hợp

- Quan hệ khả hợp

Định nghĩa 1: 2 quan hệ r và s được gọi là khả hợp nếu chúng được xác định trên cùng 1 miền giá trị

- r xác định trên $D_1 \times D_2 \times \dots \times D_n$
- s xác định trên $D'_1 \times D'_2 \times \dots \times D'_m$
- $\rightarrow D_i = D'_i$ và $n=m$



Các phép toán tập hợp

- Quan hệ khả hợp

Định nghĩa 2: 2 quan hệ r và s được gọi là khả hợp nếu chúng được xác định trên cùng tập thuộc tính và các thuộc tính cùng tên có cùng miền giá trị

- 2 định nghĩa 1 và 2 về Quan hệ khả hợp là tương đương

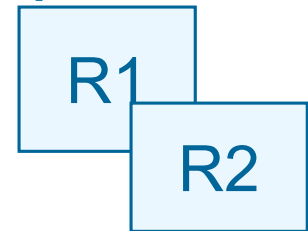
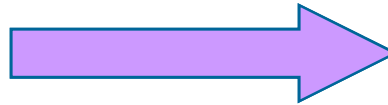
Phép hợp

Định nghĩa 3: Phép hợp của 2 quan hệ khả hợp là 1 quan hệ gồm các bộ thuộc ít nhất 1 trong 2 quan hệ đầu vào

- 2 quan hệ đầu vào phải là khả hợp
- Cú pháp: $R = R_1 \cup R_2$



\cup



Subject1

Subject2

Kết quả

Name	Course
Systems	BCS
Database	BCS
Database	MCS
Algebra	MCS

\cup

Name	Course
DataMining	MCS
Writing	BCS

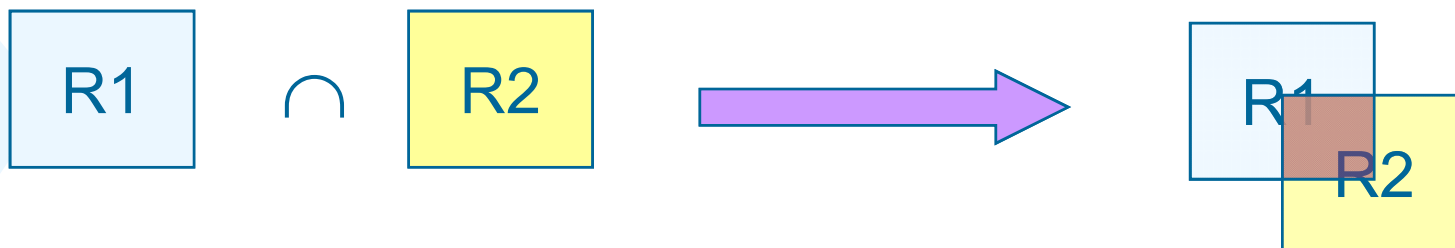


Name	Course
Systems	BCS
Database	BCS
Database	MCS
Algebra	MCS
DataMining	MCS
Writing	BCS

Phép giao

Định nghĩa 4: Phép giao của 2 quan hệ khả hợp là 1 quan hệ gồm các bộ thuộc cả 2 quan hệ đầu vào

- 2 quan hệ đầu vào phải là khả hợp
- Cú pháp: $R_1 \cap R_2$



Subject1

Name	Course
Systems	BCS
Database	BCS
Database	MCS
Algebra	MCS

Subject2

Name	Course
DataMining	MCS
Database	MCS
Systems	BCS
Writing	BCS

Kết quả

Name	Course
Systems	BCS
Database	MCS

Phép trừ

Định nghĩa 5: Phép trừ của 2 quan hệ khả hợp là 1 quan hệ gồm các bộ thuộc quan hệ thứ nhất nhưng không thuộc quan hệ thứ hai

- 2 quan hệ đầu vào phải là khả hợp
- Cú pháp: $R_1 \setminus R_2$ hoặc $R_1 - R_2$

R1

\

R2



R1
R2

Subject1

Name	Course
Systems	BCS
Database	BCS
Database	MCS
Algebra	MCS

Subject2

Name	Course
DataMining	MCS
Database	MCS
Systems	BCS
Writing	BCS

\



Kết quả

Name	Course
Database	BCS
Algebra	MCS

Phép tích Đề-các

Định nghĩa 6: Phép tích Đề-các của 2 quan hệ là phép ghép mỗi một bộ của quan hệ thứ nhất với mỗi một bộ của quan hệ thứ hai

- Cú pháp: $R = R_1 \times R_2$
- Khái niệm ghép bộ: $u = (a_1, \dots, a_n); v = (b_1, \dots, b_m)$ thì phép ghép u và v là: $(u, v) = (a_1, \dots, a_n, b_1, \dots, b_m)$
- (u, v) được gọi là một cặp bộ của 2 quan hệ tương ứng

a
b
c
d

\times

x
y



a	x
a	y
b	x
b	y
c	x
c	y
d	x
d	y

Ví dụ phép tích Đề-các

Student

Id	Name	Suburb
1108	Robert	Kew
3936	Glen	Bundoora
8507	Norman	Bundoora
8452	Mary	Balwyn

Sport

SportID	Sport
05	Swimming
09	Dancing

X

Student_Sport

Id	Name	Suburb	SportID	Sport
1108	Robert	Kew	05	Swimming
3936	Glen	Bundoora	05	Swimming
8507	Norman	Bundoora	05	Swimming
8452	Mary	Balwyn	05	Swimming
1108	Robert	Kew	09	Dancing
3936	Glen	Bundoora	09	Dancing
8507	Norman	Bundoora	09	Dancing
8452	Mary	Balwyn	09	Dancing

Phép chiếu

Định nghĩa 7: Phép chiếu trên 1 quan hệ là phép toán chỉ chọn một số thuộc tính từ quan hệ.

- Cú pháp: $\Pi_{A_1, A_2, \dots}(R)$

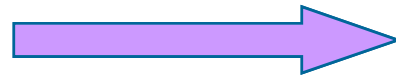


- ❖ Ví dụ: đưa ra danh sách tên của tất cả các sinh viên

Student

Id	Name	Suburb
1108	Robert	Kew
3936	Glen	Bundoora
8507	Norman	Bundoora
8452	Mary	Balwyn

$\Pi_{name}(Student)$



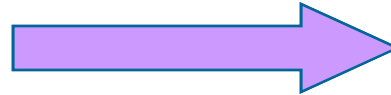
Name
Robert
Glen
Norman
Mary

Phép chọn

Định nghĩa 8: Phép chọn trên 1 quan hệ là phép toán lọc ra một tập con các bộ trong quan hệ thoả mãn các điều kiện cho trước.

- Cú pháp: $\sigma_{\langle condition \rangle}(R)$

R1
R2
R3
R4



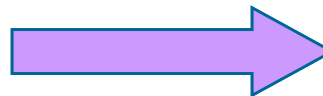
R2
R3

- Ví dụ: đưa ra danh sách những sinh viên sống ở Bundoora

Student

$\sigma_{suburb="Bundoora"}(Student)$

Id	Name	Suburb
1108	Robert	Kew
3936	Glen	Bundoora
8507	Norman	Bundoora
8452	Mary	Balwyn



Id	Name	Suburb
3936	Glen	Bundoora
8507	Norman	Bundoora

Phép chọn - Điều kiện ?

- Điều kiện chọn còn gọi là biểu thức chọn.
- Biểu thức chọn F : một tổ hợp logic của các toán hạng. Mỗi toán hạng là một phép so sánh đơn giản giữa 2 biến là hai thuộc tính hoặc giữa 1 biến là 1 thuộc tính và 1 giá trị hằng.
 - Các phép so sánh trong F : $<, =, >, \leq, \geq, \neq$
 - Các phép toán logic trong F : \wedge, \vee, \neg

Ví dụ: chọn và chiếu

- Đưa ra tên của các sinh viên sống ở Bundoora

$$\Pi_{name}(\sigma_{suburb="Bundoora"}Student)$$

Student

Id	Name	Suburb
1108	Robert	Kew
3936	Glen	Bundoora
8507	Norman	Bundoora
8452	Mary	Balwyn



Name
Glen
Norman

Phép kết nối

Định nghĩa 9: Phép kết nối 2 quan hệ là phép ghép các cặp bộ của 2 quan hệ thỏa mãn 1 điều kiện nào đó trên chúng.

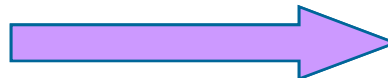
- Điều kiện kết nối còn gọi là Biểu thức kết nối
- Biểu thức kết nối là phép hội của các toán hạng, mỗi toán hạng là 1 phép so sánh đơn giản giữa 1 thuộc tính của quan hệ này với 1 thuộc tính của quan hệ kia.
- Cú pháp:

$$R_1 \bowtie_{\langle join_condition \rangle} R_2$$

a	r
b	r
c	v



r	x
s	v
t	z



a	r	x
b	r	x

Phép kết nối - Ví dụ:

- Đưa ra danh sách các sinh viên cùng với khoá học sinh viên đăng ký

$Student \bowtie_{Id = SID} Enrol$

Student

Id	Name	Suburb
1108	Robert	Kew
3936	Glen	Bundoora
8507	Norman	Bundoora
8452	Mary	Balwyn


Id = SID

Enrol

SID	Course
3936	101
1108	113
8507	101

Kết quả



SID	Id	Name	Suburb	Course
1108	1108	Robert	Kew	113
3936	3936	Glen	Bundoora	101
8507	8507	Norman	Bundoora	101

Phép kết nối bằng & kết nối tự nhiên

- *Định nghĩa 10*: Nếu phép so sánh trong điều kiện kết nối là phép so sánh bằng thì phép kết nối này được gọi là **kết nối bằng**
- *Định nghĩa 11*: Phép kết nối bằng trên các thuộc tính cùng tên của 2 quan hệ và sau khi kết nối 1 thuộc tính trong 1 cặp thuộc tính trùng tên đó sẽ bị loại khỏi quan hệ kết quả thì phép kết nối gọi là **kết nối tự nhiên**
- Cú pháp phép kết nối tự nhiên: $R_1 * R_2$

Phép kết nối tự nhiên - Ví dụ:

Takes

SID	SNO
1108	21
1108	23
8507	23
8507	29

*

Enrol

SID	Course
3936	101
1108	113
8507	101



SID	SNO	Course
1108	21	113
1108	23	113
8507	23	101
8507	29	101

Ví dụ: chọn, chiếu, kết nối

- Đưa ra tên của các sinh viên sống ở Bundoora và mã khoá học mà sinh viên đó đăng ký:

$$\Pi_{name, Course} (\sigma_{suburb="Bundoo"} (Student \bowtie_{Id=SID} Enrol))$$

Student

Id	Name	Suburb
1108	Robert	Kew
3936	Glen	Bundoora
8507	Norman	Bundoora
8452	Mary	Balwyn

Enrol

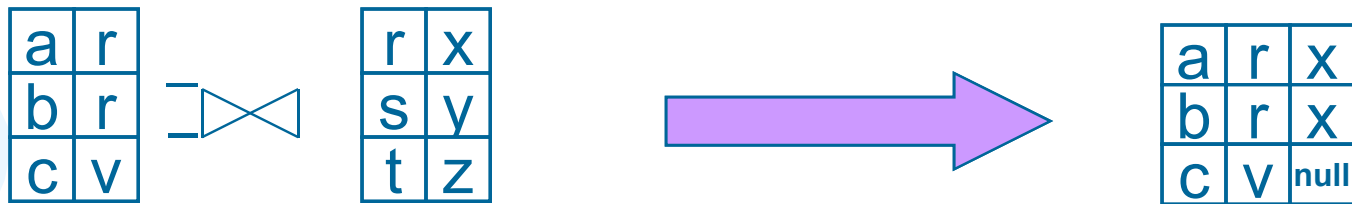
SID	Course
3936	101
1108	113
8507	101

Kết quả

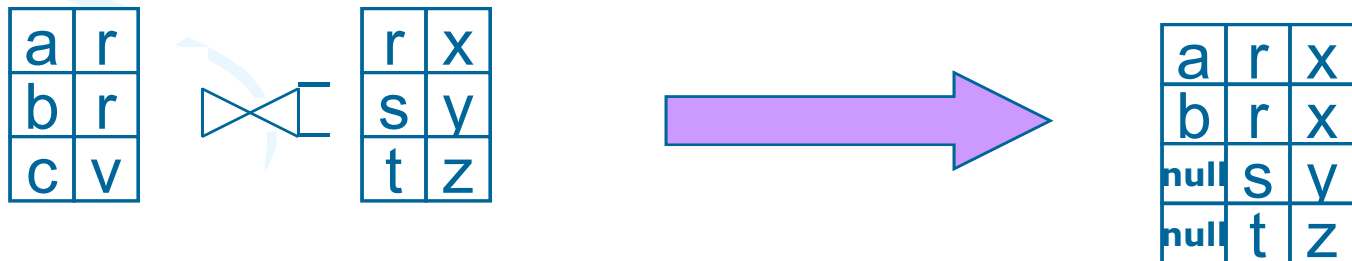
Name	Course
Glen	101
Norman	101

Phép kết nối ngoài

- Phép kết nối ngoài trái



- Phép kết nối ngoài phải



Phép kết nối ngoài đầy đủ - Ví dụ:

- Đưa ra danh sách các sinh viên và mã khoá học mà sinh viên đó đăng ký nếu có

Student

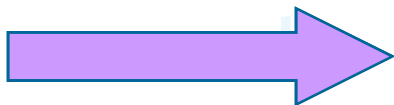
ID	Name	Suburb
1108	Robert	Kew
3936	Glen	Bundoora
8507	Norman	Bundoora
8452	Mary	Balwyn

Enrol

SID	Course
3936	101
1108	113
8507	101



Kết quả



ID	Name	Suburb	SID	Course
1108	Robert	Kew	1108	113
3936	Glen	Bundoora	3936	101
8507	Norman	Bundoora	8507	101
8452	Mary	Balwyn	null	null

Phép chia

- *Định nghĩa 12*: Phép chia quan hệ r bậc n cho quan hệ s bậc m ($m < n$) với sơ đồ quan hệ của s là tập con của sơ đồ quan hệ của r là một tập các $(n-m)$ -bộ t sao cho khi ghép mọi bộ thuộc s với t thì ta đều có một bộ thuộc r
- Cú pháp: $R = R_1 : R_2$

$$\mathbf{r} \div \mathbf{s} = \{ \mathbf{t} \mid \forall \mathbf{v} \in \mathbf{s} \Rightarrow (\mathbf{t}, \mathbf{v}) \in \mathbf{r} \}$$

Phép chia (tiếp)

a	x
a	y
a	z
b	x
c	y

 :

x
z

 →

a

- Ví dụ: Đưa ra môn học được dạy ở tất cả các khoá học

Subject			Course			Kết quả	
Name	Course		Course			Name	
Systems	BCS	:	BCS		→	Database	
Database	BCS		MCS				
Database	MCS						
Algebra	MCS						

Luyện tập

- Phép hợp (Union)

$$r \cup s = \{ t \mid t \in r \vee t \in s \}$$

Ví dụ:

r	(A	B	C)
	a ₁	b ₁	c ₁
	a ₁	b ₁	c ₂
	a ₁	b ₂	c ₂
	a ₂	b ₂	c ₂
	a ₃	b ₂	c ₂

s	(A	B	C)
	a ₁	b ₁	c ₁
	a ₁	b ₂	c ₁
	a ₁	b ₂	c ₂

r ∪ s = h	(A	B	C)
	a ₁	b ₁	c ₁
	a ₁	b ₁	c ₂
	a ₁	b ₂	c ₁
	a ₁	b ₂	c ₂
	a ₂	b ₂	c ₂
	a ₃	b ₂	c ₂

Luyện tập

- Phép giao (intersection)

$$r \cap s = \{ t \mid t \in r \wedge t \in s \}$$

Ví dụ:

r	(A	B	C)	s	(A	B	C)
	a ₁	b ₁	c ₁		a ₁	b ₁	c ₁
	a ₁	b ₁	c ₂		a ₁	b ₂	c ₁
	a ₁	b ₂	c ₂		a ₁	b ₂	c ₂
	a ₂	b ₂	c ₂				
	a ₃	b ₂	c ₂				

r ∩ s = g	(A	B	C)
	a ₁	b ₁	c ₁
	a ₁	b ₂	c ₂

Luyện tập

- Phép trừ (minus)

$$r - s = \{ t \mid t \in r \wedge t \notin s \}$$

Ví dụ:

r	(A	B	C)
	a ₁	b ₁	c ₁
	a ₁	b ₁	c ₂
	a ₁	b ₂	c ₂
	a ₂	b ₂	c ₂
	a ₃	b ₂	c ₂

s	(A	B	C)
	a ₁	b ₁	c ₁
	a ₁	b ₂	c ₁
	a ₁	b ₂	c ₂

r - s = t	(A	B	C)
	a ₁	b ₁	c ₂
	a ₂	b ₂	c ₂
	a ₃	b ₂	c ₂

Luyện tập

- Phép tích Đề - Các (Cartesian Product)

$$r \times s = \{t \mid t = (a_1, a_2, \dots, a_n, b_1, b_2, \dots, b_m) \wedge (a_1, a_2, \dots, a_n) \in r \wedge (b_1, b_2, \dots, b_m) \in s\}$$

Ví dụ:

r	(A	B	C)
	a ₁	b ₁	1
	a ₂	b ₂	2
	a ₃	b ₃	3

s	(D	E)
	1	e ₁
	2	e ₂
	3	e ₃

r × s = p	(A	B	C	D	E)
	a ₁	b ₁	1	1	e ₁
	a ₁	b ₁	1	2	e ₂
	a ₁	b ₁	1	3	e ₃
	a ₂	b ₂	2	1	e ₁
	a ₂	b ₂	2	2	e ₂
	a ₂	b ₂	2	3	e ₃
	a ₃	b ₃	3	1	e ₁
	a ₃	b ₃	3	2	e ₂
	a ₃	b ₃	3	3	e ₃

Luyện tập

- Phép chiếu (Projection)

$$\Pi_X(r) = \{ t[X] \mid t \in r \}$$

Ví dụ:

$$X = \{ A, B \} ; Y = \{ C \}$$

r	(A	B	C)
	a ₁	b ₁	c ₁
	a ₁	b ₁	c ₂
	a ₁	b ₂	c ₂
	a ₂	b ₂	c ₂
	a ₃	b ₂	c ₂

$\Pi_X(r) = s_1$	(A	B)
	a ₁	b ₁
	a ₁	b ₂
	a ₂	b ₂
	a ₃	b ₂

$\Pi_Y(r) = s_2$	(C)
	c ₁
	c ₁

Luyện tập

- Phép chọn (Selection)

$$\sigma_F(r) = \{ t \mid t \in r \wedge F(t) = \text{đúng} \}$$

Ví dụ:

r	(A	B	C)
	a ₁	b ₁	c ₁
	a ₁	b ₁	c ₂
	a ₁	b ₂	c ₂
	a ₂	b ₂	c ₂
	a ₃	b ₂	c ₂

$$\sigma_{A=a_1}(r) = r_1$$

(A	B	C)
a ₁	b ₁	c ₁
a ₁	b ₂	c ₂
a ₁	b ₁	c ₂

$$\sigma_{A=a_1 \wedge C=c_2}(r) = r_2$$

(A	B	C)
a ₁	b ₁	c ₂
a ₁	b ₂	c ₂

Luyện tập

• Phép kết nối (join)

$$r \underset{F}{\bowtie} s = \{ t \mid t = (u,v) \wedge u \in r \wedge v \in s \wedge F(t) = \text{đúng} \}$$

Ví dụ:

$$F = (C \leq D); F' = (C = D)$$

r	(A	B	C)	s	(D	E)
	a ₁	b ₁	1		1	e ₁
	a ₂	b ₂	2		2	e ₂
	a ₃	b ₃	3		3	e ₃

r		s	= k	(A	B	C	D	E)
				a ₁	b ₁	1	1	e ₁
				a ₁	b ₁	1	2	e ₂
				a ₁	b ₁	1	3	e ₃
				a ₂	b ₂	2	2	e ₂
				a ₂	b ₂	2	3	e ₃
				a ₃	b ₃	3	3	e ₃

r		s	= k'	(A	B	C	D	E)
				a ₁	b ₁	1	1	e ₁
				a ₂	b ₂	2	2	e ₂
				a ₃	b ₃	3	3	e ₃

Luyện tập

- Kết nối tự nhiên (natural join)

$$r(U) * s(V) = \{ t[U \cup V] \mid t[U] \in r \wedge t[V] \in s \}$$

p	(A	B	C)
	a ₁	b ₁	1
	a ₂	b ₁	1
	a ₃	b ₂	2

q	(C	D)
	1	d ₁
	1	d ₂
	2	d ₂

p*q = z	(A	B	C	D)
	a ₁	b ₁	1	d ₁
	a ₁	b ₁	1	d ₂
	a ₂	b ₁	1	d ₁
	a ₂	b ₁	1	d ₂
	a ₃	b ₂	2	d ₂

Luyện tập

- Phép chia (Division)

$$\mathbf{r} \div \mathbf{s} = \{ \mathbf{t} \mid \forall \mathbf{v} \in \mathbf{s} \Rightarrow (\mathbf{t}, \mathbf{v}) \in \mathbf{r} \}$$

Ví dụ:

p	(A	B	C	D	E)
	a_1	b_1	1	1	e_1
	a_1	b_1	1	2	e_2
	a_1	b_1	1	3	e_3
	a_2	b_2	2	1	e_1
	a_2	b_2	2	2	e_2
	a_2	b_2	2	3	e_3
	a_3	b_3	3	1	e_1
	a_3	b_3	3	2	e_2
	a_3	b_3	3	3	e_3

s	(D	E)
	1	e_1
	2	e_2
	3	e_3

$p \div s = q$	(A	B	C)
	a_1	b_1	1
	a_2	b_2	2
	a_3	b_3	3

Bài tập

- Cho CSDL gồm 3 quan hệ sau: S(Các hãng cung ứng), P (các mặt hàng), SP(các sự cung ứng).

S (S#	SNAME	STATUS	CITY)	SP (S#	P#	QTY)
S1	Smith	20	London	S1	P1	300
S2	Jones	10	Paris	S1	P2	200
S3	Black	30	Paris	S1	P3	400
				S2	P1	300
				S2	P2	400
				S3	P2	200

P (P#	PNAME	COLOR	WEIGHT	CITY)
P1	Nut	red	12	London
P2	Bolt	green	17	Paris
P3	Screw	blue	17	Rom
P4	Screw	red	14	London



Yêu cầu của bài tập

- Biểu diễn các truy vấn sau bằng đại số quan hệ:
 - Đưa ra danh sách các mặt hàng màu đỏ
 - Cho biết S# của các hãng cung ứng mặt hàng 'P1' hoặc 'P2'
 - Liệt kê S# của các hãng cung ứng cả hai mặt hàng 'P1' và 'P2'
 - Đưa ra S# của các hãng cung ứng ít nhất một mặt hàng màu đỏ
 - Đưa ra S# của các hãng cung ứng tất cả các mặt hàng.

Lời giải của bài tập

- Đưa ra danh sách các mặt hàng màu đỏ:

$$\sigma_{\text{COLOR} = \text{'red'}}(P)$$

- Cho biết S# của các hãng cung ứng mặt hàng 'P1' hoặc 'P2':

$$\Pi_{S\#}(\sigma_{P\# = \text{'P1'}} \vee P\# = \text{'P2'}}(SP))$$

- Liệt kê S# của các hãng cung ứng cả hai mặt hàng 'P1' và 'P2':

$$\Pi_{S\#}(\sigma_{P\# = \text{'P1'}}(SP)) \cap \Pi_{S\#}(\sigma_{P\# = \text{'P2'}}(SP))$$

- Đưa ra S# của các hãng cung ứng ít nhất một mặt hàng màu đỏ:

$$\Pi_{S\#}(SP * \sigma_{\text{COLOR} = \text{'red'}}(P))$$

- Đưa ra S# của các hãng cung ứng tất cả các mặt hàng:

$$\Pi_{S\#,P\#}(SP) \div \Pi_{P\#}(P)$$

Bài tập về nhà

- Cho các quan hệ sau:

Supplier

sid	sname	size	city
S1	Dustin	100	London
S2	Rusty	70	Paris
S3	Lubber	120	London

Product

pid	pname	colour
P1	Screw	red
P2	Screw	green
P3	Nut	red
P4	Bolt	blue

SupplyProduct

sid	pid	quantity
S1	P1	500
S1	P2	400
S1	P3	100
S2	P2	200
S3	P4	100
S2	P3	155

Bài tập về nhà

- Biểu diễn các truy vấn sau bằng biểu thức đại số quan hệ:
 - Đưa ra {sid,sname,size,city} của các Supplier có trụ sở tại London
 - Đưa ra {pname} của tất cả các mặt hàng
 - Đưa ra {sid} của các Supplier cung cấp mặt hàng P1 hoặc P2
 - Đưa ra {sname} của các Supplier cung cấp mặt hàng P3
 - Đưa ra {sname} của các hãng cung ứng ít nhất một mặt hàng màu đỏ

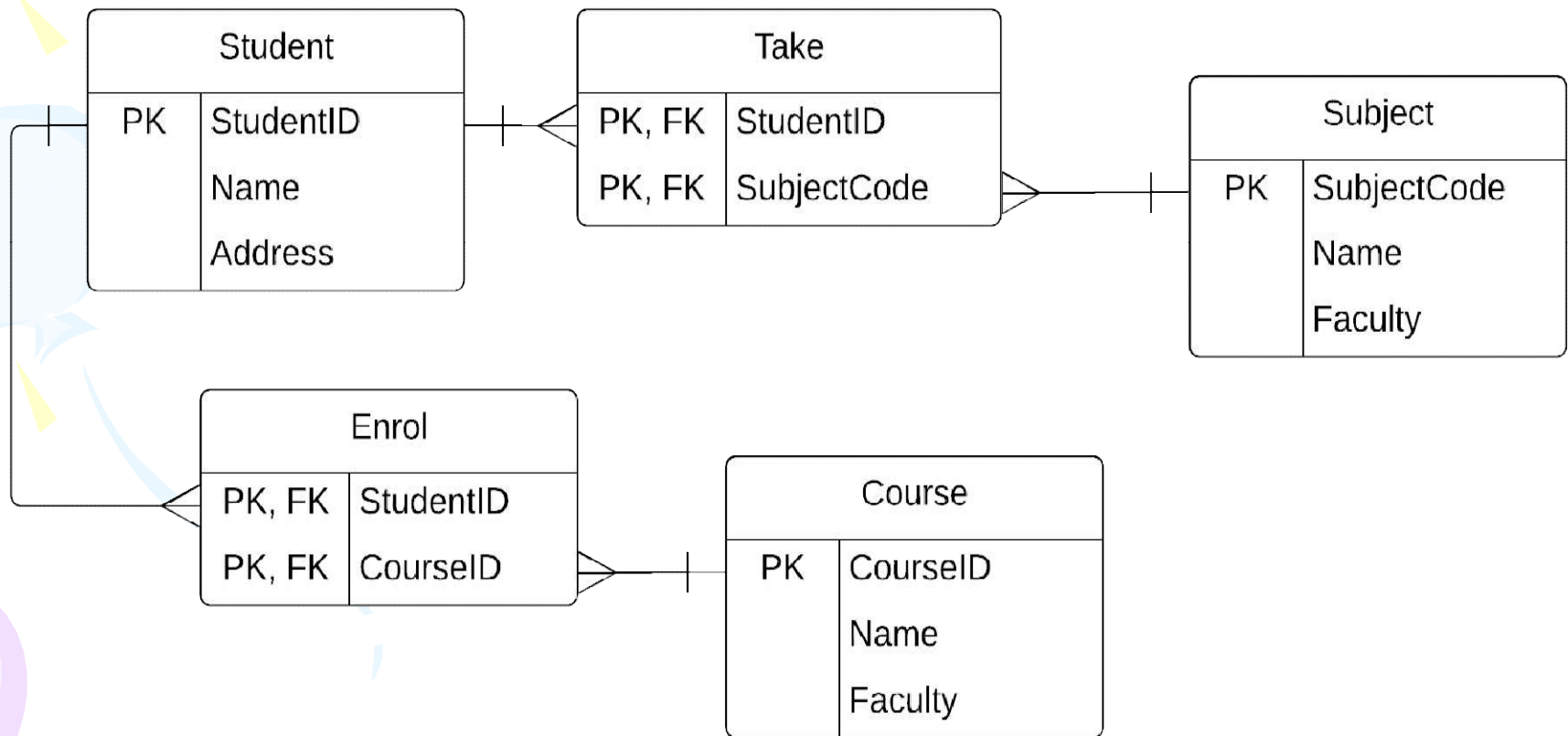


Bài tập về nhà

- Đưa ra {sid} của các hãng cung ứng tất cả các mặt hàng màu đỏ
- Đưa ra {sname} của các hãng cung ứng ít nhất một mặt hàng màu đỏ hoặc màu xanh
- Đưa ra {sname} của các hãng cung ứng ít nhất 1 mặt hàng màu đỏ và một mặt hàng màu xanh
- Đưa ra {sid} của các hãng không cung ứng mặt hàng nào

Bài tập về nhà

Cho một ERD



CSDL thu được từ ERD (CSDL chuẩn đ/v CSDL ví dụ 1)

Student

StudentID	Name	Address
1108	Robert	Kew
3936	Glen	Bundoora
8507	Norman	Bundoora
8452	Mary	Balwyn

Takes

StudentID	Subject Code
1108	21
1108	23
8507	23
8507	29

Enrol

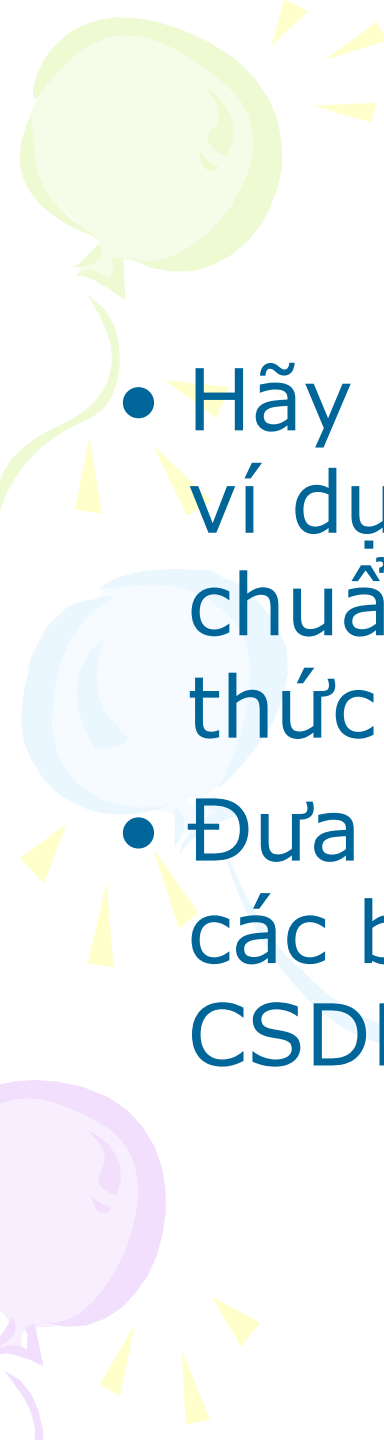
StudentID	CourseID
3936	101
1108	113
8507	101

Course

CourseID	Name	Faculty
113	BCS	CSCE
101	MCS	CSCE

Subject

SubjectCode	Name	Faculty
21	Systems	CSCE
23	Database	CSCE
29	VB	CSCE
18	Algebra	Maths

- 
- Hãy biểu diễn các truy vấn đ/v CSDL ví dụ 1 trong bài giảng và CSDL chuẩn đ/v CSDL ví dụ 1 bằng biểu thức đại số quan hệ.
 - Đưa ra các so sánh và đánh giá về các biểu thức đại số kết quả trên 2 CSDL trên.



Ngôn ngữ tính toán vị từ **(đọc thêm)**



Tổng quan

- Ứng dụng logic toán vào CSDL
 - Sử dụng các vị từ hay các công thức nguyên tố để biểu diễn các điều kiện của truy vấn
 - Công thức nguyên tố : là phép so sánh giữa 2 biến hay giữa 1 biến và 1 hằng, hay 1 phép kiểm tra bộ thuộc quan hệ và luôn nhận 1 trong 2 giá trị ĐÚNG hoặc SAI
 - Biến: 1 đại lượng biến thiên trong 1 miền giá trị
 - Hằng: 1 đại lượng không đổi
 - Biểu thức logic : là 1 công thức được thiết lập từ các công thức nguyên tố sử dụng các phép toán logic và phép lượng hóa với các lượng từ
 - Phép toán logic: phủ định (\neg) kéo theo (\Rightarrow), và (\wedge) hoặc (\vee)
 - Lượng từ: với mọi (\forall), tồn tại (\exists)
- Hai loại:
 - Phép tính vị từ biến bộ
 - Phép tính vị từ biến miền

Phép tính vị từ biến bộ

- Đ/n: là phép tính vị từ với các biến nhận giá trị là các bộ hay còn gọi là biến bộ.
- Định nghĩa hình thức
 - 1 biểu thức phép tính vị từ biến bộ có dạng: $\{ t \mid P(t) \}$
 - mô tả tập các bộ kết quả t sao cho vị từ P là đúng đối với t
 - P là một biểu thức có duy nhất 1 biến tự do t
- Một số quy ước:
 - $t[A]$: giá trị của bộ t tại thuộc tính A
 - $t[X]$: giá trị của bộ t trên tập các thuộc tính X
 - $t \in R$: bộ t là một bộ trong quan hệ R

Công thức nguyên tố

- $t \in R$
 - t là một biến bộ
 - R là một quan hệ (không sử dụng phép toán \notin)
- $t[x] \theta u[y]$
 - t và u là các biến bộ
 - x và y lần lượt là 1 thuộc tính mà trên đó t và u được xác định
 - θ là một phép toán so sánh ($< , = , > , \leq , \neq , \geq$)

❖ Ví dụ:

$s \in \text{Student}$
 $e \in \text{Enrol}$
 $s[\text{Id}] = e[\text{SID}]$

Công thức nguyên tố (2)

- $t[x] \theta c$

- t là một biến bộ

- x là một thuộc tính mà trên đó u xác định

- θ là một phép so sánh

- c là một hằng trong miền của thuộc tính x .

- ❖ Ví dụ

$s[\text{Suburb}] = \text{“Bundoora”}$



Công thức

- Một công thức nguyên tố là một công thức.
- $P1$ là công thức
 $\Rightarrow \neg P1, (P1)$ là các công thức
- $P1$ và $P2$ là công thức
 $\Rightarrow P1 \wedge P2, P1 \vee P2, P1 \Rightarrow P2$ là các công thức
- $P1$ là công thức chứa 1 biến bộ tự do u , và R là 1 quan hệ
 $\Rightarrow \exists u \in r (P1(u)), \forall u \in r (P1(u))$ cũng là các công thức

Các phép biến đổi tương đương

- $P1 \wedge P2 \Leftrightarrow \neg(\neg P1 \vee \neg P2)$

- $t \in r (P1(t)) \Leftrightarrow \neg \exists t \in r (\neg P1(t))$

- $P1 \Rightarrow P2 \Leftrightarrow \neg P1 \vee P2$



Nhận xét

- Sự tương đương của 3 ngôn ngữ
 - Đại số quan hệ
 - Phép tính vị từ biến bộ hạn chế với các biểu thức an toàn
 - Phép tính vị từ biến miền hạn chế với các biểu thức an toàn
- So sánh đặc điểm của 3 ngôn ngữ



Khả năng bổ sung của các ngôn ngữ

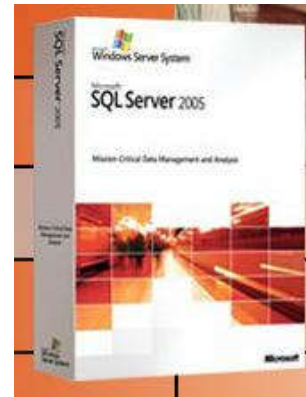
- Tính toán số học: các phép toán số học
 $+, -, *, /$
- Lệnh gán và hiển thị: hiển thị quan hệ kết quả hay gán một quan hệ đã được tính toán đến một tên quan hệ khác.
- Hàm tập hợp: tính giá trị trung bình, tính tổng, chọn giá trị nhỏ nhất hay lớn nhất



Ngôn ngữ SQL

SQL (Structured Query Language)

- 1975: SEQUEL
 - System-R
- 1976: SEQUEL2
- 1978/79: SQL
 - System-R
- 1986: chuẩn SQL-86
- 1989: chuẩn SQL-89
- 1992: chuẩn SQL-92
- 1996: chuẩn SQL-96



Các thành phần của SQL

- Ngôn ngữ định nghĩa dữ liệu (Data Definition Language)
 - Cấu trúc các bảng CSDL
 - Các mối liên hệ của dữ liệu
 - Quy tắc, ràng buộc áp đặt lên dữ liệu
- Ngôn ngữ thao tác dữ liệu (Data Manipulation Language)
 - Thêm, xóa, sửa dữ liệu trong CSDL
 - Truy vấn dữ liệu
- Ngôn ngữ điều khiển dữ liệu (Data Control Language)
 - Khai báo bảo mật thông tin
 - Quyền hạn của người dùng trong khai thác CSDL

Ngôn ngữ định nghĩa dữ liệu

- Các thông tin được định nghĩa bao gồm
 - Sơ đồ quan hệ
 - Kiểu dữ liệu hay miền giá trị của mỗi thuộc tính
 - Các ràng buộc toàn vẹn
 - Các chỉ số đối với mỗi bảng
 - Thông tin an toàn và ủy quyền đối với mỗi bảng
 - Cấu trúc lưu trữ vật lý của mỗi bảng trên đĩa
- Được biểu diễn bởi các lệnh định nghĩa dữ liệu

Quy ước đặt tên và kiểu dữ liệu

- Quy ước đặt tên
 - 32 ký tự: chữ cái, số, dấu _
- Kiểu dữ liệu (SQL-92)
 - CHAR(n)
 - VARCHAR(n)
 - Int
 - Smallint
 - Numeric(p,d)
 - Real, double
 - float(n)
 - Date
 - time

Cú pháp

- Tạo bảng

```
CREATE TABLE tab(  
    col1 type1(size1)[NOT NULL], ...,  
    col2 type2(size2)[NOT NULL], ...,  
    ....  
    [CONSTRAINT <constraint name> <constraint  
type> clause]  
    ...  
);
```

- Xóa bảng

```
DROP TABLE tab
```



Tạo bảng - Ví dụ:

```
CREATE TABLE Supplier(  
    sid varchar(4) NOT NULL,  
    sname varchar(30) NOT NULL,  
    size smallint,  
    city varchar(20),  
    CONSTRAINT KhoachinhS primary key(sid)  
);
```



Tạo bảng - Ví dụ (tiếp)

```
CREATE TABLE SupplyProduct(  
    sid varchar(4) NOT NULL,  
    pid varchar(4) NOT NULL,  
    quantity smallint,  
    primary key(sid,pid),  
    foreign key(sid) references Supplier(sid),  
    foreign key(pid) references Product(pid),  
    check(quantity >0)  
);
```

Kiểu ràng buộc

- Ràng buộc toàn vẹn (RBTV) về giá trị miền

CONSTRAINT <name>

CHECK <condition>

- RBTV về khoá ngoại hay phụ thuộc tồn tại

CONSTRAINT <name> **FOREIGN KEY** (fk1,fk2,...)
REFERENCES tab(k1,k2);

Thêm/xoá/sửa cột của các bảng

- Thêm

ALTER TABLE <tên bảng>

ADD COLUMN <tên cột> <kiểu dữ liệu> [NOT NULL];

- Xoá

ALTER TABLE <tên bảng>

DROP COLUMN <tên cột>;

- Sửa

ALTER TABLE <tên bảng>

CHANGE COLUMN <tên cột> <kiểu dữ liệu mới>;

Ví dụ:

- ALTER TABLE SupplyProduct ADD COLUMN price real NOT NULL;
- ALTER TABLE SupplyProduct DROP COLUMN price;
- ALTER TABLE Supplier CHANGE COLUMN sname TO varchar(20);



Thêm/xóa các ràng buộc

- Thêm

ALTER TABLE <tên bảng>

ADD CONSTRAINT <tên ràng buộc>
<kiểu ràng buộc>

- Xóa

ALTER TABLE <tên bảng>

DROP CONSTRAINT <tên ràng buộc>

Ngôn ngữ truy vấn dữ liệu

- Cú pháp câu lệnh SQL:

```
SELECT [DISTINCT] <DS> | * | <Biểu thức> | <Hàm TV>  
FROM      <DS bảng>  
[WHERE    <Điều kiện tìm kiếm>]  
[GROUP BY <DS cột> [HAVING <Điều kiện>]]  
[ORDER BY <Danh sách cột> [ASC | DESC]]  
[UNION | INTERSECT | MINUS <Câu truy vấn  
khác>]
```


Truy vấn không điều kiện trên một bảng

- Tìm thông tin từ các cột của bảng

➤ **SELECT** ColumnName, ColumnName, ...

FROM TableName;

➤ **SELECT** *

FROM TableName;

- Ví dụ

SELECT Name
FROM Student;

Student

Id	Name	Suburb
1108	Robert	Kew
3936	Glen	Bundoora
8507	Norman	Bundoora
8452	Mary	Balwyn

$\Pi_{name}(Student)$



??

Name
Robert
Glen
Norman
Mary

Truy vấn không điều kiện trên một bảng

Một số ví dụ khác:

- Đưa ra tên của các mặt hàng
`SELECT pname FROM Product;`
- Đưa ra tên khác nhau của các mặt hàng
`SELECT DISTINCT pname
FROM Product;`
- Đưa ra toàn bộ thông tin về các hãng cung ứng
`SELECT * FROM Supplier;`
- Đưa ra mã số hãng cung ứng, mã mặt hàng được cung ứng và 10 lần số lượng mặt hàng đã được cung ứng
`SELECT sid, pid, quantity*10
FROM SupplyProduct;`

Truy vấn có điều kiện trên 1 bảng

- Chọn các dòng thỏa mãn điều kiện

SELECT ColumnName, ColumnName, ...
FROM TableName
WHERE selection_condition_expression;

- Ví dụ

SELECT *
FROM Student
WHERE suburb="Bundoora";

Student

Id	Name	Suburb
1108	Robert	Kew
3936	Glen	Bundoora
8507	Norman	Bundoora
8452	Mary	Balwyn

$\sigma_{suburb="Bundoora"}(Student)$



Id	Name	Suburb
3936	Glen	Bundoora
8507	Norman	Bundoora

Truy vấn có điều kiện trên 1 bảng

Một số ví dụ khác:

- Đưa ra tên của các hãng cung ứng có trụ sở tại London

```
SELECT sname FROM Supplier  
WHERE city = 'London';
```

- Đưa ra mã số và tên của các hãng cung ứng nằm ở London và có số nhân viên lớn hơn 75

```
SELECT sid, sname FROM Supplier  
WHERE city = 'London' AND size > 75;
```

Biểu diễn điều kiện chọn trên 1 bảng

- Các phép toán so sánh: `=, !=, <, >, <=, >=`
- Các phép toán logic: `NOT, AND, OR`
- Phép toán phạm vi: `BETWEEN, IN, LIKE`
 - Kiểu dữ liệu số
 - `attr BETWEEN val1 AND val2` ($\Leftrightarrow (attr \geq val1) \text{ and } (attr \leq val2)$)
 - `attr IN (val1, val2, ...)` ($\Leftrightarrow (attr = val1) \text{ or } (attr = val2) \text{ or } \dots$)
 - Kiểu dữ liệu xâu
 - `LIKE`: sử dụng đối sánh mẫu xâu với các ký tự `%` hoặc `_`, `?` (thay thế cho 1 ký tự bất kỳ), `*` hay `%` (thay thế cho 1 xâu ký tự bất kỳ)

Biểu diễn điều kiện chọn

Ví dụ:

- Đưa ra thông tin của các hãng cung ứng có số nhân viên trong khoảng từ 100 đến 150

```
SELECT * FROM Supplier
```

```
WHERE size BETWEEN 100 AND 150;
```

- Đưa ra mã số của hãng cung ứng mặt hàng P1 hoặc P2

- Cách 1:

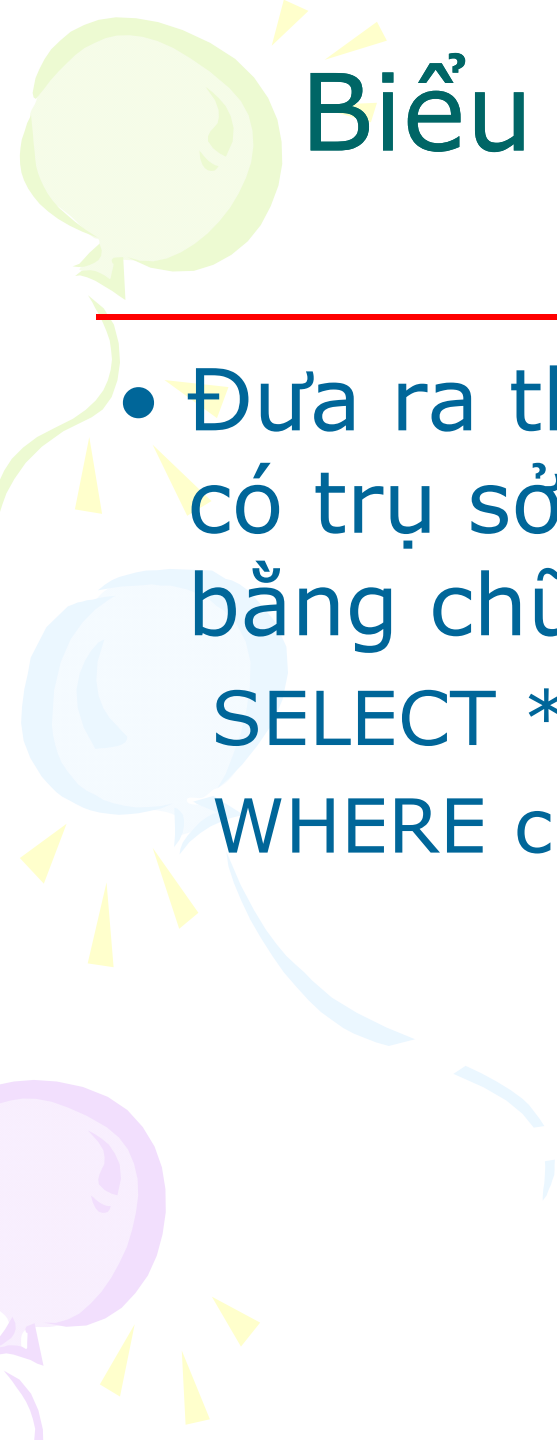
```
SELECT sid FROM SupplierProduct
```

```
WHERE pid = 'P1' OR pid = 'P2';
```

- Cách 2:

```
SELECT sid FROM SupplierProduct
```

```
WHERE pid IN ('P1', 'P2');
```



Biểu diễn điều kiện chọn Ví dụ (tiếp)

- Đưa ra thông tin của hãng sản xuất có trụ sở đặt tại thành phố bắt đầu bằng chữ New

```
SELECT * FROM SUPPLIER  
WHERE city LIKE 'New%';
```

Truy vấn phức tạp trên nhiều bảng

- Cú pháp tổng quát:

```
SELECT    T1.C1,T1.C2,T2.C1,T2.C4, ...  
FROM      T1, T2.....  
WHERE     complex_condition_expression
```

- `complex_condition_expression` thông thường chứa cả `selection_condition_expression` và `join_condition_expression`
- Ví dụ: đưa ra danh sách mã sinh viên (Id), tên sinh viên (Name), thành phố (Suburb), mã khoá học (Course) mà các sinh viên đã đăng ký

```
SELECT    Id, Name, Suburb, Course  
FROM      Student, Enrol  
WHERE     Id=SID
```


Kết nối tự nhiên

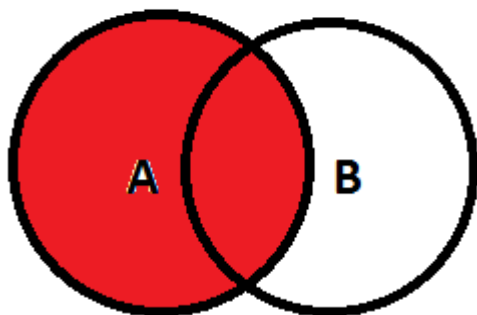
```
SELECT <DS cột>  
FROM A, B, C  
WHERE A.CộtX = B.CộtX AND B.CộtY = C.CộtY
```

```
SELECT <DS cột>  
FROM A NATURAL JOIN B NATURAL JOIN C
```

Kết nối hai bảng

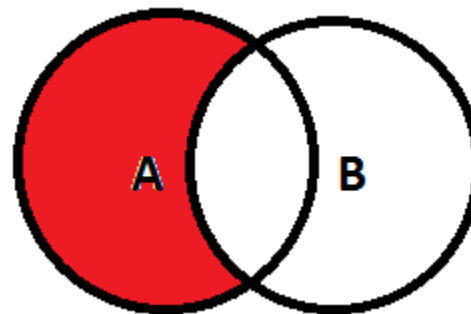
Kết nối ngoài trái

```
SELECT <DS cột>  
FROM A LEFT JOIN B  
ON A.Key = B.Key
```



Kết nối ngoài trái

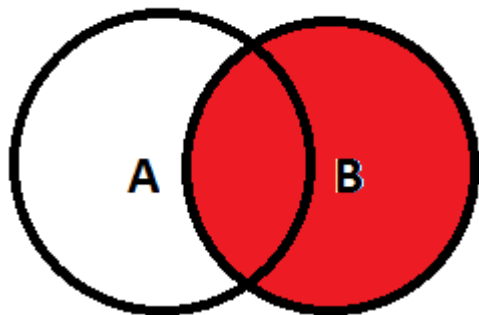
```
SELECT <DS cột>  
FROM A LEFT JOIN B  
ON A.Key = B.Key  
WHERE B.Key IS NULL
```



Kết nối hai bảng

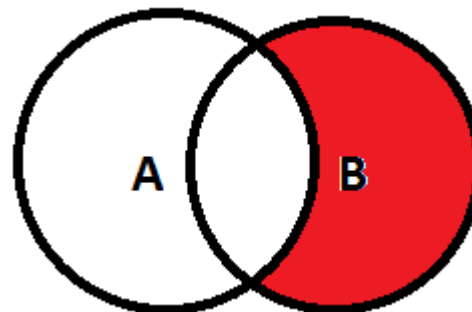
Kết nối ngoài phải

```
SELECT <DS cột>  
FROM A RIGHT JOIN B  
ON A.Key = B.Key
```



Kết nối ngoài phải

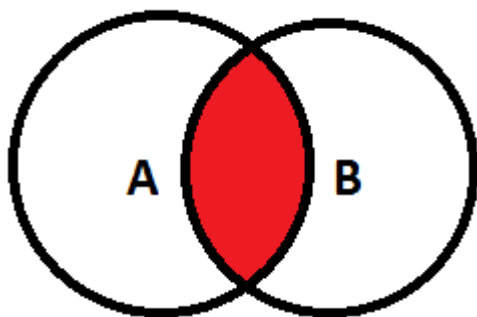
```
SELECT <DS cột>  
FROM A RIGHT JOIN B  
ON A.Key = B.Key  
WHERE A.Key IS NULL
```



Kết nối hai bảng

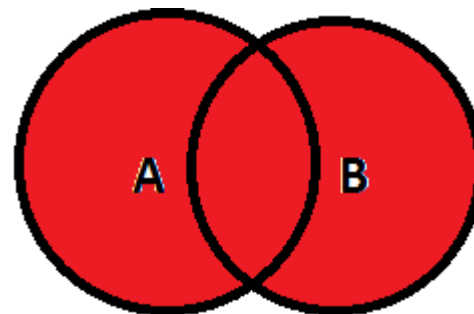
Kết nối trong

```
SELECT <DS cột>  
FROM A INNER JOIN B  
ON A.Key = B.Key
```



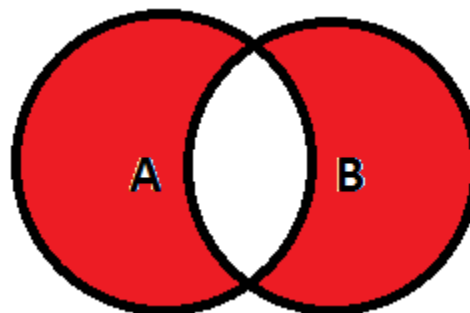
Kết nối OUTER JOIN

```
SELECT <DS cột>  
FROM A FULL OUTER JOIN B  
ON A.Key = B.Key
```



Kết nối OUTER JOIN

```
SELECT <DS cột>  
FROM A FULL OUTER JOIN B  
ON A.Key = B.Key  
WHERE A.Key IS NULL OR  
B.Key IS NULL
```



Truy vấn phức tạp trên nhiều bảng

Một số ví dụ khác:

- Đưa ra tên của hãng có cung ứng mặt hàng P1

```
SELECT sname  
FROM Supplier S, SupplyProduct SP  
WHERE S.sid = SP.sid AND SP.pid = 'P1';
```

- Đưa ra tên và mã số của hãng cung ứng ít nhất một mặt hàng màu đỏ

```
SELECT sname, sid  
FROM Supplier S, SupplyProduct SP, Product P  
WHERE S.sid = SP.sid AND P.pid = SP.pid AND  
P.colour = 'red';
```

Loại bỏ các dòng trùng nhau

- Từ khoá **DISTINCT**

SELECT DISTINCT <bt1>, <bt2>, ...

FROM <bang1>, <bang2>, ...

- Ví dụ: đưa ra danh sách tên các khoa (dept) tương ứng với các khoá học (Course). Mỗi giá trị chỉ hiện thị một lần

SELECT DISTINCT Dept

FROM Course

Tìm kiếm có sắp xếp

- Sắp xếp các dòng kết quả theo một thứ tự cho trước

```
SELECT      <bt1>, <bt2>, ...  
FROM        <bang1>,<bang2>, ...  
[WHERE      <Điều kiện tìm kiếm>]  
ORDER BY    <tt1> | <biểu thức số 1> [ASC | DESC]
```

- Ví dụ: đưa ra danh sách tên các sinh viên theo thứ tự tăng dần

```
SELECT      Name  
FROM        Student  
ORDER BY    Name ASC
```

Tìm kiếm nhờ mệnh đề chia nhóm GROUP BY

- Các dòng thỏa mãn <Điều kiện tìm kiếm> được phân thành các nhóm theo giá trị của 1 hoặc nhiều cột chia nhóm

```
SELECT          <tt1>, <tt2>, ..., <bt1>, <bt2>, ...  
FROM            <bang1>, <bang2>, ...  
[WHERE          <Điều kiện tìm kiếm>]  
GROUP BY        <tt1>, <tt2>, ...  
[HAVING         <dieu kien doi voi nhom>]
```

- Các cột được chỉ ra trong mệnh đề GroupBy được sử dụng làm cơ sở để chia nhóm. Các cột này bắt buộc phải được chỉ ra trong mệnh đề Select
- <dieu kien doi voi nhom> được kiểm tra với mỗi nhóm sau khi đã chia nhóm
- Ví dụ: với mỗi thành phố, cho biết số sinh viên ở thành phố này

```
SELECT  Suburb, Count(Id)  
FROM    Student  
GROUP BY Suburb
```


Tìm kiếm nhờ mệnh đề chia nhóm GROUP BY (tiếp)

- Ví dụ: đưa ra tên các thành phố có nhiều hơn 3 sinh viên

```
SELECT Suburb  
FROM Student  
GROUP BY Suburb  
HAVING COUNT(ID) > 3
```

Các phép toán tập hợp: UNION, MINUS, INTERSECT

- Ví dụ: đưa ra danh sách tên các môn học không có sinh viên nào tham dự

```
SELECT DISTINCT Subject.Name  
FROM Subject
```

MINUS

```
SELECT DISTINCT Subject.Name  
FROM Student, Takes, Subject  
WHERE Student.Id = Takes.SID and Takes.SNO = Subject.No
```

- Tìm sid của hãng cung ứng đồng thời 2 mặt hàng P1 và P2

```
SELECT sid FROM SupplyProduct WHERE pid = 'P1'  
INTERSECT
```

```
SELECT sid FROM SupplyProduct WHERE pid = 'P2'
```

- Tìm mã số của hãng không cung ứng mặt hàng nào

```
SELECT sid FROM Supplier  
MINUS  
SELECT sid FROM SupplyProduct
```

Các câu truy vấn lồng nhau

- Là trường hợp các câu truy vấn (con) được viết lồng nhau
- Thường được sử dụng để
 - Kiểm tra thành viên tập hợp (**IN, NOT IN**)
 - So sánh tập hợp (**>ALL, >=ALL, <ALL, <=ALL, =ALL, NOT IN, SOME,)**
 - vd: **SELECT ***
FROM Supplier
WHERE SIZE >= ALL (SELECT SIZE FROM Supplier);
 - Kiểm tra các bảng rỗng (**EXISTS** hoặc **NOT EXISTS**)
- Các truy vấn con lồng nhau thông qua mệnh đề **WHERE**

Các câu truy vấn lồng nhau (tiếp)

- Kiểm tra thành viên tập hợp với IN và NOT IN:
 - Đưa ra mã số của các hãng cung ứng đồng thời 2 mặt hàng P1 và P2:

```
SELECT DISTINCT sid FROM SupplyProduct  
WHERE pid = 'P1' AND sid IN (SELECT sid FROM  
SupplyProduct SP2 WHERE SP2.pid = 'P2');
```
 - Đưa ra sid của các hãng không cung ứng mặt hàng P3:

```
SELECT sid FROM SupplyProduct  
WHERE sid NOT IN (SELECT sid From  
SupplyProduct SP2 WHERE SP2.pid = 'P3');
```

Các câu truy vấn lồng nhau (tiếp)

- So sánh tập hợp: Sử dụng các phép toán $<, >, \geq, \leq, =, \neq$ kèm với các mệnh đề ANY và ALL
 - Đưa ra tên của các hãng có số nhân viên đồng nhất:
SELECT sname FROM Supplier
WHERE size \geq ALL(SELECT size FROM Supplier)
 - Đưa ra sid của hãng cung ứng một mặt hàng với số lượng bằng ít nhất 1 trong số lượng các mặt hàng được cung ứng bởi S2
SELECT sid FROM SupplyProduct
WHERE sid \neq 'S2' AND quantity = ANY(SELECT quantity FROM SupplyProduct SP2 WHERE SP2.sid = 'S2');

Các câu truy vấn lồng nhau (tiếp)

- Kiểm tra tập hợp rỗng với EXISTS và NOT EXISTS
 - EXISTS(câu truy vấn con): nhận giá trị đúng khi câu truy vấn con cho ra kết quả là một quan hệ khác rỗng
 - NOT EXISTS(câu truy vấn con): nhận giá trị đúng khi câu truy vấn con cho ra kết quả là một quan hệ rỗng

Các câu truy vấn lồng nhau (tiếp)

- Đưa ra thông tin của các nhà cung cấp đã cung ứng ít nhất một mặt hàng

```
SELECT * FROM Supplier S  
WHERE EXISTS (SELECT sid FROM  
SupplyProduct SP WHERE S.sid = SP.sid);
```

- Đưa ra thông tin của các nhà cung cấp không cung ứng mặt hàng nào

```
SELECT * FROM Supplier S  
WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM  
SupplyProduct SP WHERE S.sid = SP.sid);
```

Truy vấn có sử dụng phép toán đổi tên

- SQL cho phép đổi tên các bảng và các cột trong một câu truy vấn (sau mệnh đề SELECT và FROM) sử dụng cấu trúc:
 - **<tên cũ> AS <tên mới>**
 - Đưa ra tên và số nhân viên của các hãng cung ứng ở Paris

```
SELECT sname AS HangOParis, size AS SoNhanVien  
FROM Supplier
```

```
WHERE city = 'Paris';
```

```
SELECT      SID , Stud.Name as SName,  
            Sub.Name as Subject
```

```
FROM        Student as Stud,Takes,  
            Subject as Sub
```

```
WHERE       (Id=SID) and (SNO = No)
```




Các hàm thư viện

- Hàm tính toán trên nhóm các dòng
 - MAX/MIN
 - SUM
 - AVG
 - COUNT
- Hàm tính toán trên các cột của dòng
 - Hàm toán học: ABS, SQRT, LOG, EXP, SIGN, ROUND
 - Hàm xử lý chuỗi ký tự: LEN, LEFT, RIGHT, MID
 - Hàm xử lý thời gian: DATE, DAY, MONTH, YEAR, HOUR, MINUTE, SECOND
 - Hàm chuyển đổi kiểu giá trị: FORMAT

Một số ví dụ với các hàm thư viện

- Có bao nhiêu mặt hàng khác nhau được cung ứng

```
SELECT COUNT(DISTINCT pid)
FROM SupplyProduct;
```
- Có tổng cộng bao nhiêu nhân viên làm cho các hãng ở Paris

```
SELECT SUM(size) FROM Supplier
WHERE city = 'Paris';
```
- Đưa ra số lượng mặt hàng trung bình mà hãng S1 cung ứng

```
SELECT AVG(quantity)
FROM SupplyProduct
WHERE sid = 'S1';
```

Một số truy vấn phức tạp

- Đưa ra tên của hãng S1 và tổng số mặt hàng mà hãng đó cung ứng

```
SELECT sname, SUM(quantity)
FROM Supplier S, SupplyProduct SP
WHERE S.sid = SP.sid AND S.sid = 'S1'
GROUP BY sname;
```
- Đưa ra mã số các hãng cung ứng và số lượng trung bình các mặt hàng được cung ứng bởi từng hãng

```
SELECT sid, AVG(quantity) FROM SupplyProduct
GROUP BY sid;
```
- Đưa ra mã số các hãng cung ứng mà số lượng mặt hàng trung bình được cung cấp bởi hãng đó là trong khoảng từ 75 đến 100

```
SELECT sid, AVG(quantity) FROM SupplyProduct
GROUP BY sid HAVING AVG(quantity) BETWEEN 75 AND 100
```

Các câu lệnh cập nhật dữ liệu

- Thêm

- **INSERT INTO** table[(col1,col2,...)]
 VALUES (exp1,exp2,...)
- **INSERT INTO** table[(col1,col2,...)]
 SELECT col1,col2, ...
 FROM tab1, tab2, ...
 WHERE <dieu_kien>

- Ví dụ

- **INSERT INTO** Student(Id, Name, Suburb)
 VALUES ('1179','David','Evr')

Các câu lệnh cập nhật dữ liệu

- Xóa dữ liệu:

```
DELETE FROM <Tên bảng>  
WHERE <Điều kiện xóa>;
```

- Ví dụ:

```
DELETE FROM SupplyProduct  
WHERE sid = 'S4';
```

```
DELETE FROM Student  
WHERE Suburb = "Bundoora";
```

Các câu lệnh cập nhật dữ liệu

- Sửa đổi dữ liệu:
 - UPDATE <tên bảng> SET (<Tên cột> = Giá trị mới , ...)
[WHERE <Điều kiện sửa đổi>];
- Ví dụ:
 - Hãng S1 chuyển tới Milan
UPDATE Supplier SET city = 'Milan'
WHERE sid = 'S1';
 - Tất cả các mặt hàng được cung cấp với số lượng nhỏ hơn 100 đều tăng số lượng lên 1.5 lần
UPDATE SupplyProduct SET quantity = quantity * 1.5
WHERE quantity < 100;



Các điểm cần lưu ý

- Các ngôn ngữ với mô hình quan hệ
 - ĐSQH vs. vị từ
 - SQL – ngôn ngữ mức cao cho user
- Sự tương đương của các ngôn ngữ
 - Ngôn ngữ ĐSQH và ngôn ngữ vị từ
 - Biến đổi giữa câu truy vấn SQL và biểu thức đại số quan hệ

