

데이터베이스 및 설계

Chap 5. 관계 대수와 관계 해석

#1. Relational Algebra



2013.04.03.

오 병 우

컴퓨터공학과

관계 데이터 연산

- 데이터 모델 (D)

$$D = \langle S, \underline{O}, C \rangle$$

- ◆ S: 구조, O: 연산, C: 제약 조건

- 연산과 데이터 언어

- ◆ 연산 : 시스템 입장

- ◆ 데이터 언어 : 사용자 입장

- 관계 데이터 언어

- i . 관계 대수(relational algebra)

- 절차 언어 : how

- ii. 관계 해석(relational calculus)

- 비 절차 언어 : what

- 튜플 관계해석

- 도메인 관계해석

- 관계 해석과 관계 대수는 표현이나 기능 면에서 동등

Relational Algebra & Calculus

● Relational Algebra (관계 대수)

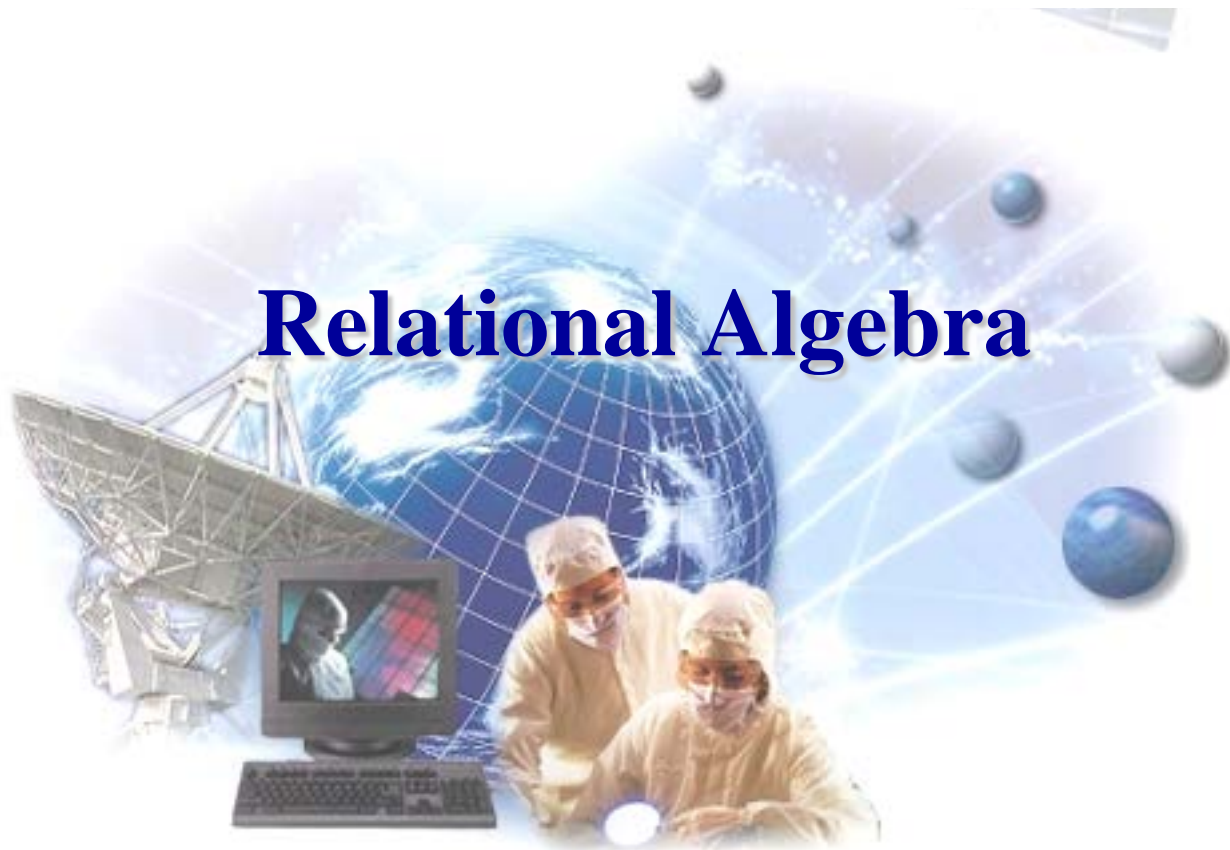
- ◆ *Algebra is a type of mathematics in which letters are used to represent possible quantities.*
- ◆ Procedural language (절차 언어) : How

● Relational Calculus (관계 해석)

- ◆ *Calculus is a branch of advanced mathematics which deals with variable quantities.*
- ◆ Nonprocedural language (비절차 언어) : What
- ◆ 월 원하는 지만 기술하면 되므로 사용 편이

Relationally Complete

- 관계 해석으로 표현할 수 있는 것은 모두 관계 대수로도 표현 가능
- a language: relationally complete (완전성)
 - ◆ at least as powerful as the relation algebra
 - i.e., its expressions permit the definition of every relation that can be defined by means of expressions of the algebra
 - ◆ 어떤 데이터 언어가 relational calculus가 표현할 수 있는 모든 질의를 표현할 수 있을 때 relationally complete 하다고 함 (또는 relational completeness)



Relational Algebra

Introduction of Relational Algebra

- Manipulative part of the relational model
 - ◆ Relational algebra: a set of operators
 - ◆ Assignment operation: named relation := expression of the algebra
- Relational algebra (8 operators)
 - ◆ A collection of high-level operators that operate on relations
 - 릴레이션: 튜플의 집합
 - ◆ One or two relations (input) → a new relation (output)
 - ◆ Traditional set operations (집합 연산)
 - Union, intersection, difference, and Cartesian product
 - ◆ Special relational operations
 - Restrict (select), project, join, and divide
- 수학의 Closure property (정수의 덧셈 결과는 정수)
 - ◆ Relations are closed under the algebra
 - ◆ 피연산자와 연산 결과가 모두 릴레이션
 - ◆ Nested relational expressions 가능
 - Expressions in which the operands are themselves represented by expressions (not names)

What is the Algebra for?

Algebra expression

- ◆ a high-level and symbolic representation of the user's intent
- ◆ basis for query optimization
 - (ex) ((S JOIN SP) WHERE P#='P2') [SNAME]
 - ⇒ (S JOIN (SP WHERE P#='P2')) [SNAME]
 - 줄여 놓은 다음에 Join하여 질의 처리 시간을 줄일 수 있음

Applications of algebraic expression

- ◆ defining a scope for retrieval
- ◆ defining a scope for update (insert, modify, delete)
- ◆ defining virtual data (i.e., view)
- ◆ defining snapshot data
- ◆ defining access rights (authorization)
- ◆ defining stability requirement (concurrency control)
- ◆ defining integrity constraints

Traditional Set Operations

Two relations: union-compatibility (합병 가능)

◆ They have identical (동일한) headings (스키마)

- 1. They each have the same set of attribute names (same degree)
- 2. Corresponding attributes are defined on the same domain

Traditional set operations: two operands A, B

◆ union(\cup) : Union-compatible

$$A \text{ UNION } B = \{t: t \in A \vee t \in B\}$$

◆ intersection(\cap) : Union-compatible

$$A \text{ INTERSECT } B = \{t: t \in A \wedge t \in B\}$$

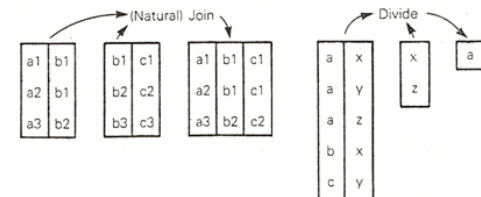
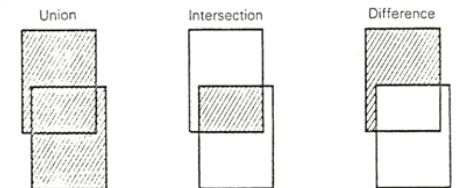
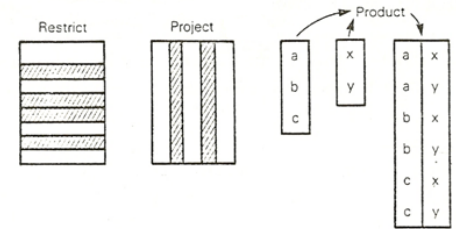
◆ difference ($-$) : Union-compatible

$$A \text{ MINUS } B = \{t: t \in A \wedge t \notin B\}$$

◆ extended Cartesian product (\times)

– Concatenation (\cdot)

$$A \text{ TIMES } B = \{t \cdot s: t \in A \wedge s \in B\}$$



일반 집합 연산자

i. 합집합 (union, \cup)

$$R \cup S = \{ t \mid t \in R \vee t \in S \}$$

$$|R \cup S| \leq |R| + |S|$$

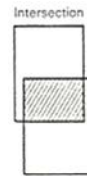
Cardinality
(튜플의
개수)



ii. 교집합 (intersect, \cap)

$$R \cap S = \{ t \mid t \in R \wedge t \in S \}$$

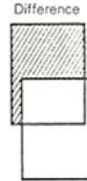
$$|R \cap S| \leq \min\{ |R|, |S| \}$$



iii. 차집합 (difference, $-$)

$$R - S = \{ t \mid t \in R \wedge t \notin S \}$$

$$|R - S| \leq |R|$$



iv. 카티션 프로덕트 (cartesian product, \times)

$$R \times S = \{ r \cdot s \mid r \in R \wedge s \in S \}$$

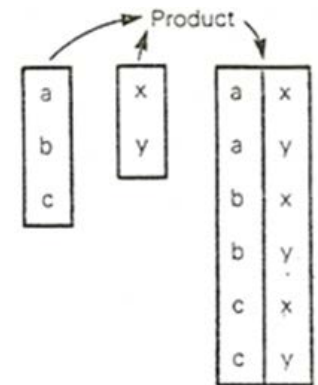
Concatenation of $t=(A_1:a_1, A_2:a_2, \dots, A_m:a_m)$, $s=(B_1:b_1, B_2:b_2, \dots, B_n:b_n)$

$$- t \cdot s = (A_1:a_1, A_2:a_2, \dots, A_m:a_m, B_1:b_1, B_2:b_2, \dots, B_n:b_n)$$

(m+n)-th attribute

$$|R \times S| = |R| \times |S|$$

차수(degree) = R의 차수 + S의 차수



Associative and Commutative Operations

UNION, INTERSECT, TIMES (not MINUS)

◆ associative

$$(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C) \\ = A \cup B \cup C$$

- \cup, \cap, \times 연산은 결합적(associative)임

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

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

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

◆ commutative

$$A \cup B = B \cup A$$

- \cup, \cap, \times 연산은 교환적(commutative)임

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

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

$$R \times S = S \times R$$

순서에 상관없이
결과가 동일한

Examples

Union, intersection, difference and Cartesian product

A	S#	SNAME	STATUS	CITY	B	S#	SNAME	STATUS	CITY
	S1	Smith	20	London		S1	Smith	20	London
	S4	Clark	20	London		S2	Jones	10	Paris

(a) Union (A UNION B)

S#	SNAME	STATUS	CITY
S1	Smith	20	London
S4	Clark	20	London
S2	Jones	10	Paris

(b) Intersection (A INTERSECT B)

S#	SNAME	STATUS	CITY
S1	Smith	20	London

(c) Difference (A MINUS B)

S#	SNAME	STATUS	CITY
S4	Clark	20	London

Difference (B MINUS A)

S#	SNAME	STATUS	CITY
S2	Jones	10	Paris

A	S#	B	P#
	S1		P1
	S2		P2
	S3		P3
	S4		P4
	S5		P5
			P6

Cartesian product (A TIMES B)

S#	P#	S#	P#	S#	P#	S#	P#	S#	P#
S1	P1	S2	P1	S3	P1	S4	P1	S5	P1
S1	P2	S2	P2	S3	P2	S4	P2	S5	P2
S1	P3	S2	P3	S3	P3	S4	P3	S5	P3
S1	P4	S2	P4	S3	P4	S4	P4	S5	P4
S1	P5	S2	P5	S3	P5	S4	P5	S5	P5
S1	P6	S2	P6	S3	P6	S4	P6	S5	P6

표기법

● 릴레이션 : $R(X) = R(A_1, \dots, A_n)$

◆ R의 튜플 : $r = \langle a_1, \dots, a_n \rangle$

$$R = \{ r \mid r = \langle a_1, \dots, a_n \rangle \}$$

◆ 튜플 r에 대한 애트리뷰트 A_i 의 값

- $r.A_i$ 또는 a_i
- $r.A_i = r[A_i] = a_i$
- 다음 관계가 성립

$$\langle r.A_1, r.A_2, \dots, r.A_n \rangle = \langle r[A_1], r[A_2], \dots, r[A_n] \rangle = r[A_1, A_2, \dots, A_n] = r[X]$$

Attribute

Degree
(# of Attribute)

a tuple

Value of the n-th
Attribute

Restriction (select) : σ (sigma)

Restriction (theta-selection)

◆ $R(U)$: a relation

- $A, B \subseteq U$: attribute defined on the same domain
- θ (theta) $\in \{<, \leq, >, \geq, =, \neq\}$
- v : literal value

$$\sigma_{A\theta v}(R) = \{ r \mid r \in R \wedge r.A \theta v \}$$

$$\sigma_{A\theta B}(R) = \{ r \mid r \in R \wedge r.A \theta r.B \}$$

◆ horizontal subset of R

- 선택 조건을 만족하는 릴레이션의 수평적 부분집합

◆ Boolean combination of simple comparisons

- $R \text{ WHERE } C1 \text{ AND } C2 \equiv (R \text{ WHERE } C1) \text{ INTERSECT } (R \text{ WHERE } C2)$
- $R \text{ WHERE } C1 \text{ OR } C2 \equiv (R \text{ WHERE } C1) \text{ UNION } (R \text{ WHERE } C2)$
- $R \text{ WHERE NOT } C \equiv R \text{ MINUS } (R \text{ WHERE } C)$



조건식
(predicate)
중간성적 >
30

조건식
(predicate)
중간성적 <
기말성적

데이터
언어식 표현

Restriction (select)

Example

- $\sigma_{\text{학과} = \text{'컴퓨터'}}(\text{학생})$
- $\sigma_{\text{학번} = 300 \wedge \text{과목번호} = \text{'C312'}}(\text{등록})$
- $\sigma_{\text{중간성적} < \text{기말성적}}(\text{등록})$

데이터 언어식 표현 R WHERE 조건식

$$\begin{aligned} \sigma_{\text{조건2}}(\sigma_{\text{조건1}}(R)) &= \sigma_{\text{조건1}}(\sigma_{\text{조건2}}(R)) \\ &= \sigma_{\text{조건1} \wedge \text{조건2}}(R) \end{aligned}$$

선택도(selectivity) :

- ◆ 선택 조건에 의해 선택된 튜플의 비율
- ◆ Query optimization: 선택도가 적은 것부터 수행

예제

데이터
언어식 표현

교재 p.86
또는
슬라이드
pp.16-17
참조

σ 학과='컴퓨터'(학생)

학생 WHERE 학과='컴퓨터'

학번	이름	학년	학과
100	나수영	4	컴퓨터
300	정기태	1	컴퓨터
400	송병길	4	컴퓨터

σ 학번=300 \wedge 과목번호='C312'(등록)

등록 WHERE 학번=300
AND 과목번호='C312'

학번	과목번호	성적	중간성적	기말성적
300	C312	A	90	95

σ 중간성적 < 기말성적(등록)

등록 WHERE 중간성적 < 기말성적

학번	과목번호	성적	중간성적	기말성적
100	C413	A	90	95
300	C312	A	90	95
400	C312	A	90	95
400	C413	B	80	85
400	E412	C	65	75

example

● 대학(University) 관계 데이터베이스

학생 (STUDENT)	학번 (Sno)	이름 (Sname)	학년 (Year)	학과 (Dept)
	100	나 수 영	4	컴퓨터
200	이 찬 수	3	전기	
300	정 기 태	1	컴퓨터	
400	송 병 길	4	컴퓨터	
500	박 종 화	2	산공	

과목 (COURSE)	과목번호 (Cno)	과목이름 (Cname)	학점 (Credit)	학과 (Dept)	담당교수 (PRname)
	C123	프로그래밍	3	컴퓨터	김성국
C312	자료 구조	3	컴퓨터	황수관	
C324	화일 구조	3	컴퓨터	이규찬	
C413	데이터베이스	3	컴퓨터	이일로	
E412	반 도 체	3	전자	홍봉진	

example

● 대학(University) 관계 데이터베이스(cont'd)

등록
(ENROL)

학번 (Sno)	과목번호 (Cno)	성적 (Grade)	중간성적 (Midterm)	기말성적 (Final)
100	C413	A	90	95
100	E412	A	95	95
200	C123	B	85	80
300	C312	A	90	95
300	C324	C	75	75
300	C413	A	95	90
400	C312	A	90	95
400	C324	A	95	90
400	C413	B	80	85
400	E412	C	65	75
500	C312	B	85	80

Projection : Π (π)

Projection

◆ 릴레이션 $R(X)$ 에서 $Y \subseteq X$ 이고 $Y = \{B_1, B_2, \dots, B_m\}$ 이면,
 $\Pi_Y(R) = \{ \langle r.B_1, \dots, r.B_m \rangle \mid r \in R \}$

◆ vertical subset of R

– 릴레이션의 수직적 부분집합

◆ duplicate tuples are eliminated

– 생성된 중복 튜플은 제거

◆ Example

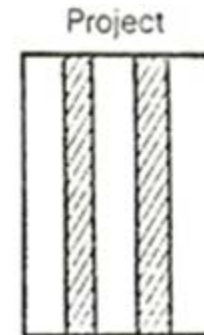
– 학생(학번, 이름, 학년)에서 $\Pi_{\text{이름}}$ (학생)

◆ 데이터 언어식 표현

$R [B_1, B_2, \dots, B_m]$

– e.g., (S WHERE CITY = 'Paris') [S#, SNAME]

◆ $\Pi_Y(\Pi_X(R)) = \Pi_Y(R)$



예제

데이터 언어식 표현

Ⅱ 이름,학과(학생)

학생[이름, 학과]

이름	학과
나수영	컴퓨터
이찬수	전기
정기태	컴퓨터
송병길	컴퓨터
박종화	산공

Ⅱ 과목이름,담당교수(과목)

과목[과목이름, 담당교수]

과목이름	담당교수
프로그래밍	김성국
자료구조	황수관
화일구조	이규찬
데이터베이스	이일로
반도체	홍봉진

Theta-join : $\bowtie_{A\theta B}$

Theta-join : not primitive operation

- ◆ $R(U), S(V)$: relations
- ◆ $X, Y: X \subseteq U$ and $Y \subseteq V$ and defined on the same domain
- ◆ $\theta \in \{<, \leq, >, \geq, =, \neq\}$
- ◆ $R.X$ theta-join $S.Y = \{r \cdot s: r \in R \wedge s \in S \wedge r[X] \theta s[Y]\}$
 $\equiv R[X \theta Y]S = (R \text{ TIMES } S) \text{ WHERE } X \text{ theta } Y$

데이터
언어식
표현

– 예제)

- ((S RENAME CITY AS SCITY) TIMES (P RENAMES CITY AS PCITY)) WHERE SCITY>PCITY
- 학생 $\bowtie_{\text{학번}=\text{학번}}$ 등록의 결과 릴레이션 에서
 학생.학번, 학생.이름, 학생.학년, 학생.학과, 등록.과목번호, 등록.성적, 등록.중간성적, 등록.기말성적

Equijoin

◆ $\text{theta}(\theta)$: “equals”(=)

– two attributes have identical (동일한) values

◆ $R \bowtie_{A=B} S = \{ r \cdot s \mid r \in R \wedge s \in S \wedge (r.A = s.B) \}$

Equijoin 예제

cf.) Natural Join은 1개 (중복 제거)

학생 \bowtie 학번=학번 등록

학번이 2개

학생.학번	이름	학년	학과	등록.학번	과목번호	성적	중간성적	기말성적
100	나수영	4	컴퓨터	100	C413	A	90	95
100	나수영	4	컴퓨터	100	E412	A	95	95
200	이찬수	3	전기	200	C123	B	85	80
300	정기태	1	컴퓨터	300	C312	A	90	95
300	정기태	1	컴퓨터	300	C324	C	75	75
300	정기태	1	컴퓨터	300	C413	A	95	95
400	송병길	4	컴퓨터	400	C312	A	90	95
400	송병길	4	컴퓨터	400	C324	A	95	90
400	송병길	4	컴퓨터	400	C413	B	80	85
400	송병길	4	컴퓨터	400	E412	C	65	75
500	박종화	2	산공	500	C312	B	85	80

일반적인
"조인"

Natural Join : \bowtie (또는 \bowtie_N)

Natural join

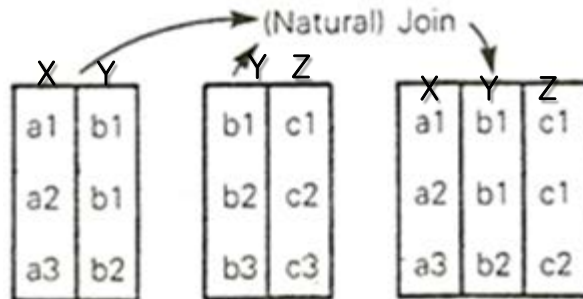
◆ $R(X, Y) = R(X_1, X_2, \dots, X_m, Y_1, Y_2, \dots, Y_n)$

◆ $S(Y, Z) = S(Y_1, Y_2, \dots, Y_n, Z_1, Z_2, \dots, Z_p)$

◆ $R \bowtie S$

– $R \text{ JOIN } S = \{x \cdot y \cdot z \mid r \in R \wedge s \in S \wedge r[X]=x \wedge r[Y]=s[Y]=y \wedge s[Z]=z\}$

데이터
언어식
표현



◆ Associative and commutative

◆ R and S: no common attribute names

$\Rightarrow R \text{ JOIN } S \equiv R \text{ TIMES } S$

Y:
중복되는
애트리뷰트

Natural Join (교재)

● Natural join: \bowtie_N

◆ $R(X), S(Y)$ 의 조인 애트리뷰트를 $Z(=X \cap Y)$ 라 하면

$$R \bowtie_N S$$

$$= \{ \langle r \cdot s \rangle [X \cup Y] \mid r \in R \wedge s \in S \wedge r[Z] = s[Z] \}$$

$$= \Pi_{X \cup Y}(\sigma_{Z=Z}(R \times S))$$

$$= \Pi_{X \cup Y}(R \bowtie_{Z=Z} S)$$

theta-join

◆ 즉 equijoin의 결과 릴레이션에서 애트리뷰트의 중복을 제거함

– 예제) Equijoin: 학생.학번, 등록.학번 (2개)

Natural Join: 학번 (1개)

Natural join 예제

학번이 1개

cf.)
EquiJoin은
2개 (중복)

학생 \bowtie_N 등록

학번	이름	학년	학과	과목번호	성적	중간성적	기말성적
100	나수영	4	컴퓨터	C413	A	90	95
100	나수영	4	컴퓨터	E412	A	95	95
200	이찬수	3	전기	C123	B	85	80
300	정기태	1	컴퓨터	C312	A	90	95
300	정기태	1	컴퓨터	C324	C	75	75
300	정기태	1	컴퓨터	C413	A	95	95
400	송병길	4	컴퓨터	C312	A	90	95
400	송병길	4	컴퓨터	C324	A	95	90
400	송병길	4	컴퓨터	C413	B	80	85
400	송병길	4	컴퓨터	E412	C	65	75
500	박종화	2	산공	C312	B	85	80

Division : \div

Division

◆ $R(X, Y) = R(X_1, X_2, \dots, X_m, Y_1, Y_2, \dots, Y_n)$

◆ $S(Y) = S(Y_1, Y_2, \dots, Y_n)$

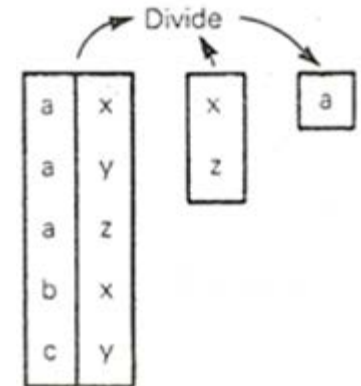
◆ $R \text{ DIVIDEDBY } S = \{r[X]: r \in R \wedge r[X] \cdot s \in R \text{ for all } s \in S\}$

데이터
언어식
표현

● 교재: 릴레이션 $R(X), S(Y)$ 에 대하여

$Y \subseteq X$ 이고 $Z = X - Y$ 이면 $R(X) = R(Z, Y)$

$$R \div S = \{ t \mid t \in \Pi_Z(R) \wedge t \cdot s \in R \text{ for all } s \in S \}$$



Note : $(R \div S) \times S \subseteq R$

Examples of Division

학과목(SC)

학번 (Sno)	과목번호 (Cno)
100	C413
100	E412
200	C123
300	C312
300	C324
300	C413
400	C312
400	C324
400	C413
400	E412
500	C312

과목1(C1)

과목번호 (Cno)
C413

SC ÷ C1

학번 (Sno)
100
300
400

과목2(C2)

과목번호 (Cno)
C312
C413

SC ÷ C2

학번 (Sno)
300
400

과목3(C3)

과목번호 (Cno)
C312
C413
E412

SC ÷ C3

학번 (Sno)
400

RENAME: ρ (Rho)

- 중간 결과 릴레이션에 이름을 지정(예제 1)하거나 애트리뷰트 이름을 변경(예제 2)할 때 사용
 - ① $\rho_S(E)$
관계 대수식 E 의 결과 릴레이션의 이름을 S 로 지정
 - ② $\rho_{S(B_1, B_2, \dots, B_m)}(E)$
관계 대수식 E 의 결과 릴레이션의 이름을 S 로 지정하면서 애트리뷰트 이름을 각각 B_1, B_2, \dots, B_m 으로 변경
 - ③ $\rho_{(B_1, B_2, \dots, B_m)}(R)$
릴레이션 R 의 애트리뷰트 이름을 각각 B_1, B_2, \dots, B_m 으로 변경
- 예제 1: 학생 중에서 컴퓨터 학과 학생의 이름 선택
 - ◆ $\Pi_{\text{이름}}(\sigma_{\text{학과}=\text{'컴퓨터'}}(\text{학생}))$
 - $\text{Temp} \leftarrow \sigma_{\text{학과}=\text{'컴퓨터'}}(\text{학생})$
 - $\text{컴학생} \leftarrow \Pi_{\text{이름}}(\text{Temp})$
- 예제 2: 이름 애트리뷰트를 성명으로 변경
 - ◆ $\text{컴학생}(\text{성명}) \leftarrow \Pi_{\text{이름}}(\text{Temp})$

Relational Assignment

Relational assignment operation

- ◆ to “remember” the value of some algebraic expression
- ◆ to change the database state

- insert

$S := S \text{ UNION } \{ (S\# : 'S6', SNAME : 'Baker', STATUS : 50, CITY : 'Madrid') \}$

- delete

$SP := SP \text{ MINUS } \{ (S\# : 'S1', P\# : 'P1', QTY : 300) \}$

데이터
언어식
표현

데이터
언어식
표현

Primitive and Composite Operations

● Primitive operations (근원 연산)

◆ can not be defined in terms of the others

– 하나의 논리적 기능을 수행, 다른 연산을 이용하여 표현할 수 없음

◆ restriction, projection, product, union, difference

● Composite operations (복합 연산)

◆ 근원 연산을 이용하여 표현할 수 있음 (intersection, join, division)

$$\begin{aligned} R \cap S &= R - (R - S) = S - (S - R) \\ &= (R \cup S) - ((R - S) \cup (S - R)) \end{aligned}$$

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

$$R(Z, Y) \div S(Y) = R[Z] - ((R[Z] \times S) - R)[Z]$$

◆ 연산력 보다는 표현력 증대

– 간단하게 표현 가능

Relational Algebra의 확장

- Semijoin
- Outerjoin
- Outer-union
- 수학적 집계 연산
 - ◆ SUM
 - ◆ AVG
 - ◆ MAX, MIN
 - ◆ COUNT
 - ◆ GROUP

Semijoin: \bowtie

- $R(X), S(Y)$ 의 조인 애트리뷰트를 $Z=X \cap Y$ 라 하면

$$R \bowtie S = R \bowtie_N (\Pi_Z(S)) = \Pi_X(R \bowtie_N S)$$

- ◆ S 와 natural join 할 수 있는 R 의 튜플만을 선택

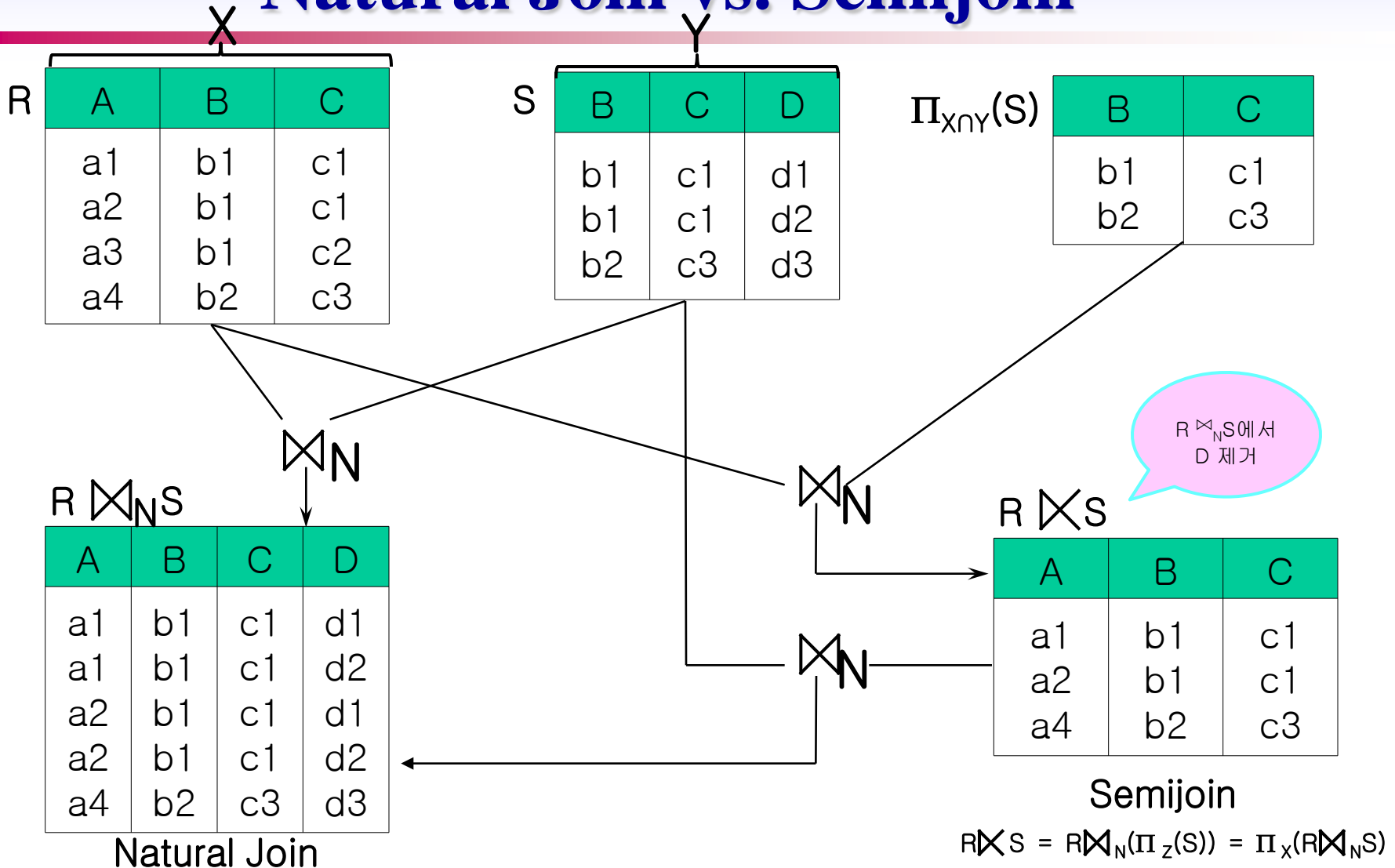
- 특징

- ◆ $R \bowtie S \neq S \bowtie R$

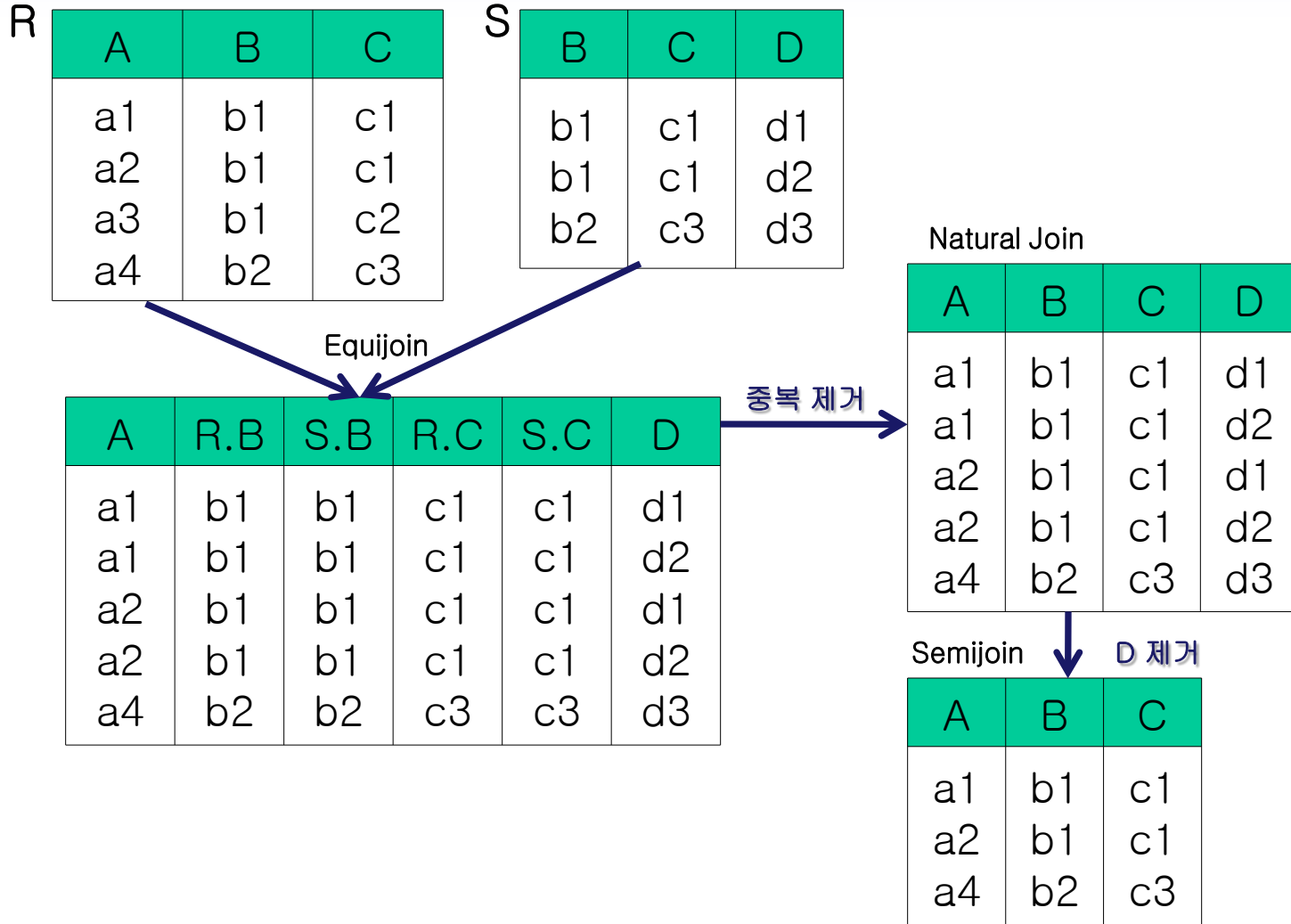
- ◆ $R \bowtie_N S = (R \bowtie S) \bowtie_N S = (S \bowtie R) \bowtie_N R$

- 처리해야 할 데이터의 양이 다름
 - Query Optimization

Natural Join vs. Semijoin



Equijoin, Natural Join and Semijoin



Outerjoin: \bowtie^+

- 한 릴레이션에 있는 튜플이 조인할 상대 릴레이션에 대응되는 튜플이 없을 경우, 상대를 널(null) 튜플로 만들어 결과 릴레이션에 포함
 - ◆ 두 조인 릴레이션의 모든 튜플들이 결과 릴레이션에 포함됨

Natural Join vs. Outerjoin

R

A	B	C
a1	b1	c1
a2	b1	c1
a3	b1	c2
a4	b2	c3

S

B	C	D
b1	c1	d1
b1	c1	d2
b2	c3	d3
b3	c3	d3

\bowtie^+

$R \bowtie^+ S$

A	B	C	D
a1	b1	c1	d1
a1	b1	c1	d2
a2	b1	c1	d1
a2	b1	c1	d2
a3	b1	c2	
a4	b2	c3	d3
	b3	c3	d3

outerjoin

\bowtie_N

$R \bowtie_N S$

A	B	C	D
a1	b1	c1	d1
a1	b1	c1	d2
a2	b1	c1	d1
a2	b1	c1	d2
a4	b2	c3	d3

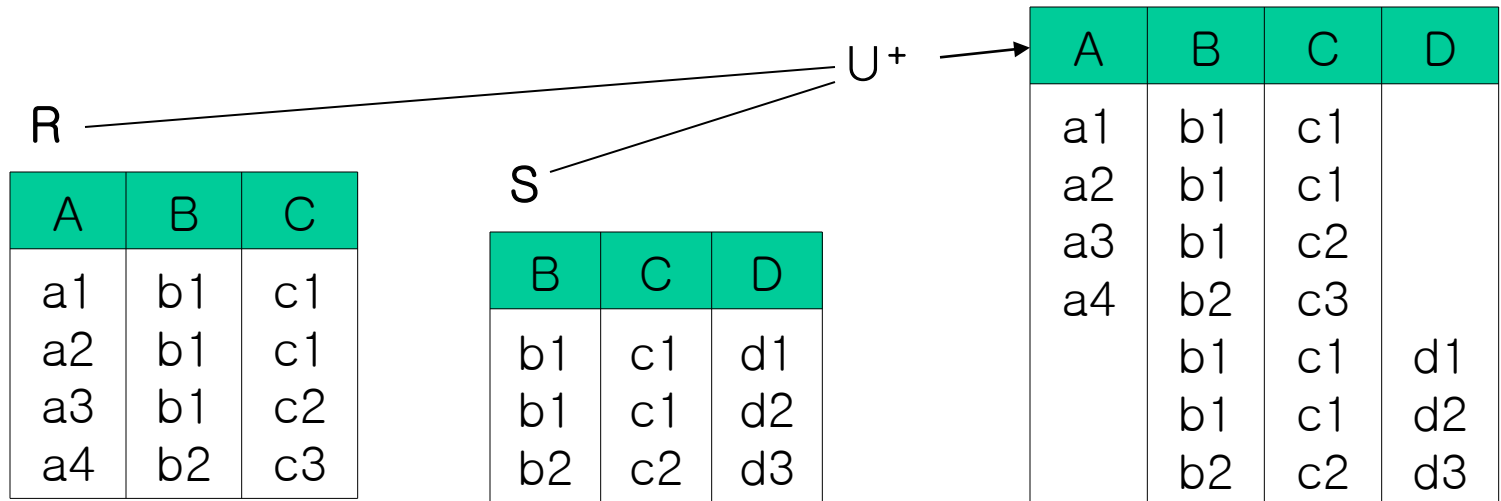
Natural join

Outer-union, U^+

외부 합집합

◆ 합병 가능하지 않은(부분적으로 합병 가능한) 두 릴레이션을 degree(차수)를 확장시켜 합집합 생성

- $R(U)$: degree n , $S(V)$: degree m , $RS = R \text{ JOIN } S$
- $R \text{ OJOIN } S$
 $= RS \cup ((R - RS[U]) \times (\text{null}, \dots, \text{null})_{m-1}) \cup ((\text{null}, \dots, \text{null})_{n-1} \times (S - RS[V]))$
- 문제점: nulls in the primary key position



집계 연산

● 집계 연산

- ◆ SUM : 합계, AVG: 평균값, MAX: 최대값, MIN: 최소값
- ◆ COUNT: 집합 내에 속한 값의 개수
- ◆ GROUP: 지정된 애트리뷰트 값에 따라 튜플들을 그룹핑
 - SUMMARIZE SP GROUPBY (P#) ADD SUM (QTY) AS TOTQTY
- ◆ AVG_{성적}(등록)
 - 등록 릴레이션에 있는 성적 애트리뷰트 값들에 대해 평균값 계산
- ◆ GROUP_{학년}(학생)
 - 학생 릴레이션의 튜플들을 학년 값에 따라 그룹 짓게 함
- ◆ GROUP_{과목번호}AVG_{성적}(등록)
 - 과목별 그룹에 대한 평균성적

데이터
언어식
표현

● 일반 형식 : $G_A F_B(E)$

- ◆ G : 그룹 함수 GROUP (GROUPBY)
- ◆ A : 그룹 함수가 적용할 애트리뷰트
- ◆ F : 집단 함수 (SUM, AVG, MAX, MIN, COUNT)
- ◆ B : 집단 함수의 적용 대상 애트리뷰트
- ◆ E : Relational Algebra Expression (관계 대수 식)

Relational Algebra 질의

교재
p.111,
p.86
참조

- 시험문제: 다음 질의를 (1) Relational Algebra, (2) 데이터 언어식 표현으로 바꾸고 (3) 결과 릴레이션을 구하시오.
 - ◆ 모든 학생의 이름과 학과를 검색하라.
 - ◆ 과목번호가 C413인 과목에 등록한 학생의 이름과 성적은 무엇인가?
 - ◆ '화일구조' 과목을 가르치는 교수의 이름을 검색하라.
 - ◆ 모든 과목에 수강하고 있는 학생의 학번과 이름을 검색하라.
 - ◆ 학번이 600, 이름이 '김영호', 학년이 4, 학과가 컴퓨터인 학생을 삽입하라.
 - ◆ 과목 '데이터베이스'를 삭제하라.